(19) **日本国特許庁(JP)**

(12) 特 許 公 報(B2)

(11)特許番号

特許第6199311号 (P6199311)

(45) 発行日 平成29年9月20日(2017.9.20)

(24) 登録日 平成29年9月1日(2017.9.1)

(51) Int.Cl.		F I		
HO4N	19/13	(2014.01)	HO4N	19/13
HO4N	19/136	(2014.01)	HO4N	19/136
HO4N	19/176	(2014.01)	HO4N	19/176
HO4N	19/70	(2014 01)	HO4 N	19/70

請求項の数 18 (全 74 頁)

(21) 出願番号 特願2014-553458 (P2014-553458) (86) (22) 出願日 平成25年1月18日 (2013.1.18) (65) 公表番号 特表2015-508617 (P2015-508617A) (43) 公表日 平成27年3月19日 (2015.3.19)

(86) 国際出願番号 PCT/US2013/022178 (87) 国際公開番号 W02013/109914

(87) 国際公開日 平成25年7月25日 (2013.7.25) 審査請求日 平成27年12月24日 (2015.12.24)

(31) 優先権主張番号 61/589,384

(32) 優先日 平成24年1月22日 (2012.1.22)

(33) 優先権主張国 米国 (US) (31) 優先権主張番号 61/592,300

(32) 優先日 平成24年1月30日 (2012.1.30)

(33) 優先権主張国 米国(US)

||(73)特許権者 595020643

クゥアルコム・インコーポレイテッド QUALCOMM INCORPORAT

ED

アメリカ合衆国、カリフォルニア州 92 121-1714、サン・ディエゴ、モア ハウス・ドライブ 5775

||(74)代理人 100108855

弁理士 蔵田 昌俊

||(74)代理人 100109830

弁理士 福原 淑弘

(74)代理人 100103034

弁理士 野河 信久

(74)代理人 100075672

弁理士 峰 隆司

最終頁に続く

(54) 【発明の名称】映像コード化における係数のコード化

(57)【特許請求の範囲】

【請求項1】

映像データを符号化するための方法であって、前記方法は、

残差サンプルブロックに変換を適用することによって、係数ブロックを生成することと

前記係数ブロックの係数の第1のコード化パスの間に、前記係数ブロックの係数に対応 するシンタックスエレメントの第1のセットを符号化することと、

前記係数ブロックの前記係数の第 2 のコード化パスの間に、前記係数ブロックの係数に対応するシンタックスエレメントの第 2 のセットを符号化することと、

を備え、ここにおいて、前記シンタックスエレメントの第2のセットを符号化することは、

第1のシンタックスエレメントを生成することであって、前記第1のシンタックスエレメントは、前記シンタックスエレメントの第2のセット内にあり、および前記係数プロックの現在の係数に対応する、生成することと、

少なくとも部分的に第2のシンタックスエレメントと第3のシンタックスエレメントに基づいて、前記第1のシンタックスエレメントに関するコード化コンテキストを選択することであって、ここにおいて、前記第2のシンタックスエレメントは、前記シンタックスエレメントの第1のセット内にあり、および非因果係数に対応し、ここにおいて、前記第3のシンタックスエレメントは、前記シンタックスエレメントの第2のセット内にあり、および因果係数に対応し、前記非因果係数は、前記第2のコード化パスのコード化順序

20

において前記現在の係数の後に生じ、前記因果係数は、前記第2のコード化パスの前記コード化順序において前記現在の係数の前に生じる、選択することと、

前記第1のシンタックスエレメントのために選択された前記コード化コンテキストに基づいて、前記第1のシンタックスエレメントをエントロピー符号化することであって、ここにおいて、a)前記シンタックスエレメントの第1のセットの各シンタックスエレメントは、前記シンタックスエレメントと関連する前記係数が有意であるかを示し、次に前記シンタックスエレメントの第2のセット内の各シンタックスエレメントは、前記シンタックスエレメントと関連する係数が1より大きいかを示す、またはb)前記シンタックスエレメントと関連する前記係数が有意であるかを示し、次に前記シンタックスエレメントと関連する依数が1より大きいかを示し、その次に前記シンタックスエレメントの第2のセット内の各シンタックスエレメントは、前記シンタックスエレメントの第2のセット内の各シンタックスエレメントは、前記シンタックスエレメントと関連する前記係数が2より大きいかを示す、エントロピー符号化することと

を備える、方法。

【請求項2】

前記シンタックスエレメントの第2のセットを符号化することは、

前記第1のシンタックスエレメントと第4のシンタックスエレメントを並列に生成することと、

前記第1のシンタックスエレメントに関する前記コード化コンテキストと前記第4のシンタックスエレメントに関するコード化コンテキストを並列に選択することと、ここにおいて、前記第1のシンタックスエレメントに関する前記コード化コンテキストは、前記第4のシンタックスエレメントに基づいて選択されず、および前記第4のシンタックスエレメントに基づいて選択されず、

前記第1および第4のシンタックスエレメントに関する前記コード化コンテキストに基づいて、前記第1および第4のシンタックスエレメントを並列にエントロピー符号化すること

を備える、請求項1に記載の方法。

【請求項3】

前記係数ブロックは、複数のサブブロックを備え、前記第2のコード化パスの前記コード化順序は、前記サブブロックに基づき、および前記因果係数は、前記現在の係数とは異なる前記サブブロックのうちの1つの中にある、請求項1に記載の方法。

【請求項4】

前記第1のシンタックスエレメントのために前記コード化コンテキストを選択することは、

少なくとも部分的に前記第2のシンタックスエレメントに基づいて、前記非因果係数の 推定された絶対値を決定することと、

少なくとも部分的に前記第3のシンタックスエレメントに基づいて、前記因果係数の実際の絶対値を決定することと、

少なくとも部分的に前記非因果係数の前記推定された絶対値と前記因果係数の前記実際の絶対値に基づいて、前記第1のシンタックスエレメントの前記コード化コンテキストを選択すること、

を備える、請求項1に記載の方法。

【請求項5】

前記第1のシンタックスエレメントに関する前記コード化コンテキストを選択することは、

少なくとも部分的に前記第2のシンタックスエレメントに基づいて、前記非因果係数の 推定された絶対値を決定することと、

少なくとも部分的に前記第3のシンタックスエレメントに基づいて、前記因果係数の推定された絶対値を決定することと、

10

20

30

40

少なくとも部分的に前記非因果係数の前記推定された絶対値と前記因果係数の前記推定された絶対値に基づいて、前記第 1 のシンタックスエレメントの前記コード化コンテキストを選択すること、

を備える、請求項1に記載の方法。

【請求項6】

前記因果係数は、前記第2のコード化パスの前記コード化順序に従った前記現在の係数の特定の数の係数の中にあり、および前記因果係数の前記推定された絶対値を決定することは、前記因果係数に隣接する係数の推定された絶対値に等しくなるように前記因果係数の前記推定された絶対値を決定すること、または、既定の値に等しくなるように前記因果係数の前記推定された絶対値を決定すること

を備える、請求項5に記載の方法。

【請求項7】

前記第1のシンタックスエレメントの前記コード化コンテキストを選択することは、

前記非因果係数の前記推定された絶対値と前記因果係数の前記推定された絶対値に基づいて、インデックスを決定するために式を適用することと、ここにおいて、前記式は、前記非因果係数の前記推定された絶対値または前記因果係数の前記推定された絶対値に重み付け値を適用し、

少なくとも部分的に前記インデックスに基づいて、前記第 1 のシンタックスエレメントの前記コード化コンテキストを選択すること、

を備える、請求項5に記載の方法。

【請求項8】

前記第1のシンタックスエレメントに関する前記コード化コンテキストを選択することは、

前記非因果係数の前記推定された絶対値を2つまたは3つのビットにクリップすることと、

前記因果係数の前記推定された絶対値を2つまたは3つのビットにクリップすることと、

少なくとも部分的に前記非因果および因果係数の前記クリップされた推定された絶対値に基づいて、前記第 1 のシンタックスエレメントに関する前記コード化コンテキストを 選択すること

を備える、請求項5に記載の方法。

【請求項9】

映像データを復号するための方法であって、前記方法は、

係数ブロックの係数の第1のコード化パスの間に、前記係数ブロックの係数に対応するシンタックスエレメントの第1のセットを復号することと、

前記係数ブロックの前記係数の第2のコード化パスの間に、前記係数ブロックの係数に対応するシンタックスエレメントの第2のセットを復号することであって、ここにおいて、前記シンタックスエレメントの第2のセットを復号することは、

少なくとも部分的に第2のシンタックスエレメントと第3のシンタックスエレメントに基づいて、第1のシンタックスエレメントに関するコード化コンテキストを選択することであって、前記第1のシンタックスエレメントは、前記シンタックスエレメントの第2のセット内にあり、および前記係数プロックの現在の係数に対応し、ここにおいて、前記第2のシンタックスエレメントは、前記シンタックスエレメントは、前記シンタックスエレメントは、前記シンタックスエレメントは、前記シンタックスエレメントの第2のセット内にあり、および因果係数に対応し、前記非因果係数は、前記第2のコード化パスのコード化順序において前記現在の係数の後に生じ、前記因果係数は、前記第2のコード化パスの前記コード化順序において前記現在の係数の前に生じる、選択することと、

前記第1のシンタックスエレメントのために選択された前記コード化コンテキスト に基づいて、前記第1のシンタックスエレメントをエントロピー復号することであって、 10

20

30

40

ここにおいて、a)前記シンタックスエレメントの第1のセットの各シンタックスエレメントは、前記シンタックスエレメントと関連する前記係数が有意であるかを示し、次に前記シンタックスエレメントの第2のセット内の各シンタックスエレメントは、前記シンタックスエレメントと関連する係数が1より大きいかを示す、またはb)前記シンタックスエレメントは、前記シンタックスエレメントと関連する前記係数が有意であるかを示し、次に前記シンタックスエレメントと関連する係数が1より大きいかを示し、その次に前記シンタックスエレメントの第2のセット内の各シンタックスエレメントは、前記シンタックスエレメントと関連する前記係数が2より大きいかを示す、エントロピー復号することと

を備える、復号することと、

残差サンプルブロックを生成するために、前記係数ブロックの前記係数に逆変換を適用することと、

1 つまたは複数の予測ブロックと前記残差サンプルブロックとに基づいて、前記<u>映像</u>データのブロックを再構成することと

を備える、方法。

【請求項10】

前記シンタックスエレメントの第2のセットを復号することは、

前記第1のシンタックスエレメントに関する前記コード化コンテキストと第4のシンタックスエレメントに関するコード化コンテキストを並列に選択することであって、ここにおいて、前記第1のシンタックスエレメントに関する前記コード化コンテキストは、前記第4のシンタックスエレメントに基づいて選択されず、および前記第4のシンタックスエレメントに基づいて選択されない、選択することと、

前記第1および第4のシンタックスエレメントに関する前記コード化コンテキストに基づいて前記第1および第4のシンタックスエレメントを並列にエントロピー復号すること、

を備える、請求項9に記載の方法。

【請求項11】

前記係数ブロックは、複数のサブブロックを備え、前記第2のコード化パスの前記コード化順序は前記サブブロックに基づき、および前記因果係数は、前記現在の係数とは異なる前記サブブロックのうちの1つの中にある、請求項9に記載の方法。

【請求項12】

前記第1のシンタックスエレメントのために前記コード化コンテキストを選択することは、

少なくとも部分的に前記第2のシンタックスエレメントに基づいて、前記非因果係数の推定された絶対値を決定することと、

少なくとも部分的に前記第3のシンタックスエレメントに基づいて、前記因果係数の 実際の絶対値を決定することと、

少なくとも部分的に前記非因果係数の前記推定された絶対値と前記因果係数の前記実際の絶対値に基づいて、前記第 1 のシンタックスエレメントの前記コード化コンテキストを選択すること、

を備える、

請求項9に記載の方法。

【請求項13】

前記第1のシンタックスエレメントに関する前記コード化コンテキストを選択することは、

少なくとも部分的に前記第2のシンタックスエレメントに基づいて、前記非因果係数 の推定された絶対値を決定することと、

少なくとも部分的に前記第3のシンタックスエレメントに基づいて、前記因果係数の 推定された絶対値を決定することと、 10

20

30

40

少なくとも部分的に前記非因果係数の前記推定された絶対値と前記因果係数の前記推定された絶対値に基づいて、前記第1のシンタックスエレメントの前記コード化コンテキストを選択すること、

を備える、請求項9に記載の方法。

【請求項14】

前記因果係数は、前記第2のコード化パスの前記コード化順序に従った前記現在の係数の特定の数の係数の中にあり、および前記因果係数の前記推定された絶対値を決定することは、前記因果係数に隣接する係数の推定された絶対値に等しくなるように前記因果係数の前記推定された絶対値を決定すること、または、既定の値に等しくなるように前記因果係数の前記推定された絶対値を決定することを備える、請求項13に記載の方法。

【請求項15】

前記第1のシンタックスエレメントの前記コード化コンテキストを選択することは、

前記非因果係数の前記推定された絶対値と前記因果係数の前記推定された絶対値に基づいて、インデックスを決定するために式を適用することであって、ここにおいて、前記式は、前記非因果係数の前記推定された絶対値または前記因果係数の前記推定された絶対値に重み付け値を適用する、適用することと、

少なくとも部分的に前記インデックスに基づいて、前記第 1 のシンタックスエレメントの前記コード化コンテキストを選択すること、

を備える、請求項13に記載の方法。

【請求項16】

前記第1のシンタックスエレメントに関する前記コード化コンテキストを選択することは、

前記非因果係数の前記推定された絶対値を2つまたは3つのビットにクリップすることと、

前記因果係数の前記推定された絶対値を2つまたは3つのビットにクリップすることと、

少なくとも部分的に前記非因果および因果係数の前記クリップされた推定された絶対値に基づいて、前記第 1 のシンタックスエレメントに関する前記コード化コンテキストを 選択すること、

を備える、請求項13に記載の方法。

【請求項17】

請求項1-8、または請求項9-16のうちのいずれか1項に記載の方法を実行するための手段を備える、映像コード化デバイス。

【請求項18】

命令を記憶したコンピュータ可読記憶媒体であって、前記命令は、1つまたは複数のプロセッサによって実行されるとき、前記プロセッサに、請求項1・8、または請求項9・16のうちのいずれか1項に記載の方法を実行させる、コンピュータ可読記憶媒体。

【発明の詳細な説明】

【技術分野】

[0001]

[0001]本願は下記の利益を主張する。2012年1月22日に出願された米国仮特許出願番号61/589,384;

2012年1月30日に出願された米国仮特許出願番号61/592,300;

2012年3月2日に出願された米国仮特許出願番号61/606,300;

2012年3月2日に出願された米国仮特許出願番号61,606,304;

2012年3月2日に出願された米国仮特許出願番号61/606,338;

2 0 1 2 年 4 月 1 6 日に出願された米国仮特許出願番号 6 1 / 6 2 5 , 0 6 2 ; および

2012年4月16日に出願された米国仮特許出願番号61/625,072。

[0002]

各米国仮特許出願の各々の内容全体は、参照により本願に組み込まれる。

10

20

30

40

[0003]

[0002]本開示は、映像<u>コード化</u>および圧縮に関し、特に映像<u>コード化</u>における係数の<u>コ</u>ード化に関する。

【背景技術】

[0004]

[0003] デジタル映像機能は、デジタルテレビジョン、デジタルダイレクトブロードキャストシステム、無線ブロードキャストシステム、個人用デジタル補助ユニット(PDA)、ラップトップまたはデスクトップコンピュータ、タブレットコンピュータ、e‐ブックリーダー、デジタルカメラ、デジタル記録デバイス、デジタルメディアプレーヤー、映像ゲームデバイス、映像ゲームコンソール、セルラーまたは衛星無線電話、いわゆる「スマートフォン」、映像電話会議用デバイス、映像ストリーミングデバイス、等を含む広範囲のデバイスに組み込まれることができる。デジタル映像デバイスは、MPEG-2、MPEG-4、ITU-T H.264/MPEG-4、Part10、先進的な映像コード化(AVC)、現在開発中の高効率映像コード化(HEVC)規格、およびこういった規格の拡張によって定義される規格に記載されたもののような映像圧縮技術を実行する。映像デバイスは、こういった映像圧縮技術等を実行することにより、より効果的にデジタル映像情報を送信、受信、符号化、復号、および/または格納し得る。

[00005]

[0004]映像圧縮技術は、映像シーケンスに内在する冗長度を<u>低減する</u>または除去するために、空間(イントラピクチャ)予測および / または時間(インター<u>ピク</u>チャ)予測を行う。ブロックベースの映像の<u>コード化</u>に関して、<u>映像</u>スライス(すなわち、映像フレームまたは映像フレームの<u>一</u>部分)は、映像ブロックに<u>分割</u>され、これらはまた、ツリーブロック、<u>コード化</u>ユニット(CU)および / または<u>コード化</u>ノードと称され得る。画像のイントラ<u>コード化</u>された(I)スライス内の映像ブロックは、同じ画像内の近辺のブロック内の参考用のサンプルに関する<u>空間</u>予測を用いて符号化される。画像のインター<u>コード化</u>された(PまたはB)スライス内の映像ブロックは、同じ画像内の近辺のブロック内の参考用サンプルに関する<u>空間</u>予測またはその他の参考用画像内の参考用サンプルに関する<u>時</u>間予測を用い得る。画像はフレームと呼ばれてもよく、および参考用画像は参考用フレームと呼ばれても良い。

[0006]

[0005]空間または時間予測は、<u>コード化</u>されるべきブロックに関する予測ブロックをもたらす。<u>残差(residual)</u>データは、<u>コード化</u>されるべきオリジナルのブロックと予測ブロックの間のピクセル差異を表す。インター<u>コード化</u>されたブロックは、予測ブロックを形成する参考用サンプルのブロックを示す動きベクトルにしたがって符号化され、および<u>残差</u>データは、<u>コード化された</u>ブロックと予測ブロックの間の差異を示す。イントラ<u>コード化</u>されたブロックは、イントラ<u>コード化</u>モードと<u>残差</u>データにしたがって符号化される。さら<u>なる</u>圧縮に関して、<u>残差</u>データは、ピクセルドメインから変換ドメインへ変換され、結果として<u>残差</u>係数をもたらし、それらは次に量子化され得る。量子化された係数は、初めに2次元配列に配列され、係数の一次元ベクトルを作るためにスキャンされ、およびエントロピーコード化はより多くの圧縮を実現するために適用され得る。

【発明の概要】

[0007]

[0006] 一般に、本開示は、映像の<u>コード化</u>における係数ブロックの係数を<u>コード化</u>するための技術を記載する。係数は、予測的に<u>コード化</u>されおよび周波数ドメインに変換される映像ブロックと関連する<u>残差</u>ピクセル値のセットに対応する変換された係数を備えても良い。代替として、変換が<u>残差</u>サンプルブロックに適用されない場合、係数はサンプルドメインにおいて<u>残差</u>サンプルであり得る。特に、映像<u>符号化器</u>は、係数ブロックを生成しおよび係数ブロック内の係数に<u>対して</u>複数の<u>コード化</u>パスを実行する。各<u>コード化</u>パスの間、映像符号化器は、係数ブロック内の係数に関する異なるシンタックスエレメントの異

10

20

30

40

20

30

40

50

<u>なる</u>セットを符号化する。映像<u>復号器</u>は、係数の値を決定するために係数に関するシンタックスエレメントを用いても良い。映像<u>符号化器</u>が初期の<u>コード化</u>パス以外の<u>コード化</u>パスを実行する場合、映像<u>符号化器</u>は、少なくとも部分的に非因果係数<u>(non-causal coefficient)</u>に関する以前の<u>コード化</u>パスにおいて生成されたシンタックスエレメントの値に基づ<u>いて、</u>および少なくとも部分的に因果係数<u>(causal coefficient)</u>に関する現在の<u>コード</u>化パスの間に生成されたシンタックスエレメントの値に基づいて<u>、</u>シンタックスエレメントに関する<u>コード化</u>コンテキストを選択し得る。非因果係数は係数の後に生じ、および因果係数は、現在の<u>コード化</u>コンテキストに基づいて、シンタックスエレメントをエび因果係数は、選択された<u>コード化</u>コンテキストに基づいて、シンタックスエレメントをエントロピー符号化<u>し得る</u>。映像<u>復号器</u>は、映像<u>復号器がコード化</u>コンテキストを選択しおよび係数のシンタックスエレメントをエントロピー復<u>号す</u>る類似<u>した</u>一連の<u>コード化</u>パスを実行し得る。

[0008]

[0007] 1 つの側面において、本開示は映像データを符号化するための方法を記載する。 方法は、残差サンプルブロックに基づいて、係数ブロックを生成することを備える。さら に、方法は、係数ブロックの係数の第1のコード化パスの間に、係数ブロックの係数に対 応するシンタックスエレメントの第1のセットを符号化することを備える。さらに、方法 は、係数ブロックの係数の第2のコード化パスの間に、係数ブロックの係数に対応するシ ンタックスエレメントの第2のセットを符号化することを備える。シンタックスエレメン トの第2のセットを符号化することは、第1のシンタックスエレメントを生成することを 備え、第1のシンタックスエレメントは、シンタックスエレメントの第2のセット内にあ り、および係数ブロックの現在の係数に対応する。シンタックスエレメントの第2のセッ トを符号化することはまた、少なくとも部分的に第2のシンタックスエレメントと第3の シンタックスエレメントに基づいて、第1のシンタックスエレメントに関するコード化コ ンテキストを選択することを備える。第2のシンタックスエレメントは、シンタックスエ レメントの第1のセット内にあり、および非因果係数に対応する。第3のシンタックスエ レメントは、シンタックスエレメントの第2のセット内にあり、および因果係数に対応し 、非因果係数は、第2の<u>コード</u>化パスの<u>コード</u>化順<u>序</u>において、現在の係数の後に生じ、 因果係数は、第2のコード化パスのコード化順序において、現在の係数の前に生じる。さ らに、シンタックスエレメントの第2のセットを符号化することは、少なくとも部分的に 第1のシンタックスエレメントのために選択されたコード化コンテキストに基づいて、第 1のシンタックスエレメントをエントロピー符号化することを備える。

[0009]

[0008]別の側面において、本開示は、残差サンプルブロックに基づいて、係数ブロック を生成するように構成された1つまたは複数のプロセッサを備える映像符号化デバイスを 記載する。1つまたは複数のプロセッサはまた、係数ブロックの係数の第1のコード化パ スの間に、係数ブロックの係数に対応するシンタックスエレメントの第1のセットを符号 化するように構成される。さらに、1つまたは複数のプロセッサは、係数ブロックの係数 の第2のコード化パスの間に、係数ブロックの係数に対応するシンタックスエレメントの 第2のセットを符号化するように構成される。1つまたは複数のプロセッサは、第2のコ - ド化パスの間に1つまたは複数のプロセッサが第1のシンタックスエレメントを生成す るように構成され、第1のシンタックスエレメントはシンタックスエレメントの第2のセ ット内にあり、および係数ブロックの現在の係数に対応する。第2のコード化パスの間に 、1つまたは複数のプロセッサはまた、少なくとも部分的に第2のシンタックスエレメン トと第3のシンタックスエレメントに基づいて、第1のシンタックスエレメントに関する コード化コンテキストを選択する。第2のシンタックスエレメントは、シンタックスエレ メントの第1のセット内にあり、および非因果係数に対応する。第3のシンタックスエレ メントは、シンタックスエレメントの第2のセット内にあり、および因果係数に対応し、 非因果係数は、第2のコード化パスのコード化順序において、現在の係数の後に生じ、因 果係数は、第2のコード化パスのコード化順序において、現在の係数の前に生じる。さら

20

30

40

50

に、第2の<u>コード</u>化パスの間に、1つまたは複数のプロセッサは、少なくとも部分的に第1のシンタックスエレメントのために選択された<u>コード</u>化コンテキストに基づいて、第1のシンタックスエレメントをエントロピー符号化する。

[0010]

[0009]別の側面において、本開示は、残差サンプルブロックに基づいて、係数ブロック を生成するための手段を備える映像符号化デバイスを記載する。映像符号化デバイスはま た、係数ブロックの係数の第1のコード化パスの間に、係数ブロックの係数に対応するシ ンタックスエレメントの第1のセットを符号化するための手段を備える。さらに、映像符 号化デバイスは、係数ブロックの係数の第2のコード化パスの間に、係数ブロックの係数 に対応するシンタックスエレメントの第2のセットを符号化するための手段を備える。シ ンタックスエレメントの第2のセットを符号化するための手段は、第1のシンタックスエ レメントを生成するための手段を備え、第1のシンタックスエレメントは、シンタックス エレメントの第2のセット内にあり、および係数ブロックの現在の係数に対応する。シン タックスエレメントの第2のセットを符号化するための手段はまた、少なくとも部分的に 、第2のシンタックスエレメントと第3のシンタックスエレメントに基づいて、第1のシ ンタックスエレメントに関するコード化コンテキストを選択するための手段を備える。第 2のシンタックスエレメントは、シンタックスエレメントの第1のセット内にあり、およ び非因果係数に対応する。第3のシンタックスエレメントは、シンタックスエレメントの 第2のセット内にあり、および因果係数に対応し、非因果係数は第2のコード化パスのコ ード化順序において、現在の係数の後に生じ、因果係数は、第2のコード化パスのコード 化順序において現在の係数の前に生じる。シンタックスエレメントの第2のセットを符号 化するための手段はまた、少なくとも部分的に、第1のシンタックスエレメントのために 選択されたコード化コンテキストに基づいて、第1のシンタックスエレメントをエントロ ピー符号化するための手段を備える。

[0011]

[0010]別の側面において、本開示は、映像符号化デバイスの1つまたは複数のプロセッ サによって実行される場合、残差サンプルブロックに基づいて、係数ブロックを生成する ように映像符号化デバイスを構成する命令を記憶するコンピュータ可読記憶媒体を記載す る。命令はまた、係数ブロックの係数の第1のコード化パスの間に、係数ブロックの係数 に対応するシンタックスエレメントの第1のセットを符号化するように映像符号化デバイ スを構成する。命令はまた、係数ブロックの係数の第2のコード化パスの間に、係数ブロ ックの係数に対応するシンタックスエレメントの第2のセットを符号化するように映像符 号化デバイスを構成する。命令は、第2のコード化パスの間に、映像符号化デバイスが第 1 のシンタックスエレメントを生成するように映像符号化デバイスを構成し、第 1 のシン タックスエレメントは、シンタックスエレメントの第2のセット内にあり、および係数ブ ロックの現在の係数に対応する。命令はまた、第2のコード化パスの間に、映像符号化デ バイスが、少なくとも部分的に第2のシンタックスエレメントと第3のシンタックスエレ メントに基づいて、第1のシンタックスエレメントに関するコード化コンテキストを選択 するように映像符号化デバイスを構成する。第2のシンタックスエレメントは、シンタッ クスエレメントの第1のセット内にあり、および非因果係数に対応する。第3のシンタッ クスエレメントは、シンタックスエレメントの第2のセット内にあり、および因果係数に 対応し、非因果係数は第2のコード化パスのコード化順序において、現在の係数の後に生 じ、因果係数は、第2のコード化パスのコード化順序において現在の係数の前に生じる。 さらに、命令は、第2のコード化パスの間に、映像符号化デバイスが、少なくとも部分的 に第1のシンタックスエレメントのために選択されたコード化コンテキストに基づいて、 第1のシンタックスエレメントをエントロピー符号化するように、映像符号化デバイスを 構成する。

[0012]

[0011]別の側面において、本開示は、映像データを復<u>号するための</u>方法を記載する。方法は、係数ブロックの係数の第1のコード化パスの間に係数ブロックの係数に対応するシ

20

30

40

50

ンタックスエレメントの第1のセットを復号することを備える。方法はまた、係数ブロッ クの係数の第2のコード化パスの間に、係数ブロックの係数に対応するシンタックスエレ メントの第2のセットを復号することを備える。第2のコード化パスを実行することは、 少なくとも部分的に第2のシンタックスエレメントと第3のシンタックスエレメントに基 づいて、第1のシンタックスエレメントに関するコード化コンテキストを選択することを 備え、第1のシンタックスエレメントは、シンタックスエレメントの第2のセット内にあ り、係数ブロックの現在の係数に対応する。第2のシンタックスエレメントは、シンタッ クスエレメントの第1のセット内にあり、および非因果係数に対応する。第3のシンタッ クスエレメントは、シンタックスエレメントの第2のセット内にあり、および因果係数に 対応し、非因果係数は、第2のコード化パスのコード化順序において、現在の係数の後に 生じ、因果係数は、第2のコード化パスのコード化順序において、現在の係数の前に生じ る。第2のコード化パスを実行することはまた、少なくとも部分的に第1のシンタックス エレメントのために選択されたコード化コンテキストに基づいて第1のシンタックスエレ メントをエントロピー復号することを備える。さらに、第2のコード化パスを実行するこ とは、係数ブロックの係数に基づいて、残差サンプルブロックを生成することを備える。 [0013]

[0012]別の側面において、本開示は、係数ブロックの係数の第1のコード化パスの間に 、係数ブロックの係数に対応するシンタックスエレメントの第1のセットを復号するよう に構成された1つまたは複数のプロセッサを備える映像復号デバイスを記載する。1つま たは複数のプロセッサはまた、係数ブロックの係数の第2のコード化パスの間に、係数ブ ロックの係数に対応するシンタックスエレメントの第2のセットを復号するように構成さ れる。1つまたは複数のプロセッサは、第2のコード化パスの間に、1つまたは複数のプ ロセッサが、少なくとも部分的に2のシンタックスエレメントと第3のシンタックスエレ メントに基づいて、第1のシンタックスエレメントに関するコード化コンテキストを選択 するように構成され、第1のシンタックスエレメントは、シンタックスエレメントの第2 のセット内にあり、および係数ブロックの現在の係数に対応する。第2のシンタックスエ レメントは、シンタックスエレメントの第1のセット内にあり、および非因果係数に対応 する。第3のシンタックスエレメントは、シンタックスエレメントの第2のセット内にあ り、および因果係数に対応し、非因果係数は、第2のコード化パスのコード化順序におい て現在の係数の後に生じ、因果係数は、第2のコード化パスのコード化順序において現在 の係数の前に生じる。 1 つまたは複数のプロセッサはまた、第 2 のコード化パスの間に、 1 つまたは複数のプロセッサが、少なくとも部分的に第1のシンタックスエレメントのた めに選択されたコード化コンテキストに基づいて、第1のシンタックスエレメントをエン トロピー復号するように構成される。さらに、1つまたは複数のプロセッサは、係数ブロ ックの係数に基づいて、残差サンプルブロックを生成するように構成される。

[0014]

[0013]別の側面において、本開示は、係数ブロックの係数の第1の<u>コード</u>化パスの間に、係数ブロックの係数に対応するシンタックスエレメントの<u>第1のセット</u>を復<u>号す</u>るための手段を備える映像復<u>号デ</u>バイスを記載する。映像復<u>号デ</u>バイスはまた、係数ブロックの係数に対応するシンタックスエレメントの<u>第2のセット</u>を復<u>号す</u>るための手段を備える。第2の<u>コード</u>化パスを実行するための手段は、少なくとも部分的に第2のシンタックスエレメントと第3のシンタックスエレメントに関する<u>コード</u>化コンテキストを選択するための手段を備え、第1のシンタックスエレメントに関する<u>コード</u>化コンテキストを選択するための手段を備え、第1のシンタックスエレメントは、シンタックスエレメントの<u>第2のセット</u>内にあり、および係数ブロックの現在の係数に対応する。第2のシンタックスエレメントの<u>第</u>2のシンタックスエレメントの する。第3のシンタックスエレメントは、シンタックスエレメントの<u>第2のセット</u>内にあり、および係数は、第2の<u>コード</u>化パスの<u>コード</u>化順序において、現在の係数の後に生じ、因果係数は、第2の<u>コード</u>化パスの<u>コード</u>化順序において、現在の係数の前に生じる。第2のコード化パスを実行するための手段はまた、少なくとも

部分的に第1のシンタックスエレメントのために選択されたコード化コンテキストに基づ いて、第1のシンタックスエレメントをエントロピー復号するための手段を備える。さら に、映像復号デバイスは、係数ブロックの係数に基づいて、残差サンプルブロックを生成 するための手段を備える。

[0015]

[0014]別の側面において、本開示は、映像復号デバイスの1つまたは複数のプロセッサ によって実行される場合、係数ブロックの係数の第1のコード化パスの間に、係数ブロッ クの係数に対応するシンタックスエレメントの第1のセットを復号するように映像復号デ バイスを構成する命令を記憶するコンピュータ可読記憶媒体を記載する。命令はまた、係 数プロックの係数の第2のコード化パスの間に、係数プロックの係数に対応するシンタッ クスエレメントの第2のセットを復号するように映像復号デバイスを構成する。命令は、 第2のコード化パスの間に、映像復号デバイスが少なくとも部分的に、第2のシンタック スエレメントと第3のシンタックスエレメントに基づいて、第1のシンタックスエレメン トに関するコード化コンテキストを選択するように映像符号化デバイスを構成し、第1の シンタックスエレメントは、シンタックスエレメントの第2のセット内にあり、および係 数プロックの現在の係数に対応する。第2のシンタックスエレメントは、シンタックスエ レメントの第1のセット内にあり、および非因果係数に対応する。第3のシンタックスエ レメントは、シンタックスエレメントの第2のセット内にあり、および因果係数に対応し 、非因果係数は、第2のコード化パスのコード化順序において現在の係数の後に生じ、因 果係数は、第2のコード化パスのコード化順序において現在の係数の前に生じる。命令は また、第2のコード化パスの間に、映像復号デバイスが、少なくとも部分的に第1のシン タックスエレメントのために選択されたコード化コンテキストに基づいて、第1のシンタ ックスエレメントをエントロピー復号するように映像復号デバイスを構成する。さらに、 命令は、係数ブロックの係数に基づいて、残差サンプルブロックを生成するように映像復 号デバイスを構成する。

[0016]

[0015]本開示の1つまたは複数の具体例の詳細は、添付の図面と下記の記載において説 明される。その他の特徴、目的、利点は、説明、図面、および請求項から明らかであろう

【図面の簡単な説明】

[0017]

【図1】[0016]図1は、本開示に記載された技術を利用し得る映像コード化システムの例 を示すブロック図である

【図2】[0017]図2は、サブブロックに区分された係数ブロックの例を示す概念図である

【図3】[0018]図3は、サブブロックに区分されない係数ブロックの例を示す概念図であ

【図4】[0019]図4は、サブブロックに区分された係数ブロックの例を示す概念図であり 非因果係数を含むコンテキスト近傍 (context neighborhood)を示す。

40 【図5】[0020]図5は、本開示に記載された技術を実施し得る映像符号化器の例を示すブ ロック図である。

【図6】[0021]図6は、本開示に記載された技術を実施し得る映像復号器の例を示すブロ ック図である。

【図7】[0022]図7は、本開示の1つまたは複数の技術にしたがって、映像データを符号 化するための映像符号化器の動作の例を示すフローチャートである。

【図8】[0023]図8は、本開示の1つまたは複数の技術にしたがって、映像データを復号 するための映像復号器の動作の例を示すフローチャートである。

【図9A】[0024]図9Aは、4×4のサブブロックの例を示す概念図である。

【図9B】[0025]図9Bは、図9Aのサブブロックにおける係数のコンテキスト近傍内の ホールの例を示す概念図である。

10

20

30

【図9C】[0025]図9Cは、図9Aのサブブロックにおける係数<u>のコ</u>ンテキスト<u>近傍</u>内のホールの例を示す概念図である。

【図9D】[0025]図9Dは、図9Aのサブブロックにおける係数00つンテキスト<u>近傍</u>内のホール (hole) の例を示す概念図である。

【図9E】[0025]図9Eは、図9Aのサブブロックにおける係数<u>のコ</u>ンテキスト<u>近傍</u>内のホールの例を示す概念図である。

【図9F】[0025]図9Fは、図9Aのサブブロックにおける係数<u>のコ</u>ンテキスト<u>近傍</u>内のホールの例を示す概念図である。

【図9G】[0025]図9Gは、図9Aのサブブロックにおける係数00つンテキスト<u>近傍</u>内のホールの例を示す概念図である。

【図10A】[0026]図10Aは、係数ブロックの4<u>×</u>4のサブブロック内の係数のグループの例を示す概念図である。

【図10B】[0026]図10Bは、係数ブロックの4<u>×</u>4のサブブロック内の係数のグループの例を示す概念図である。

【図10C】[0026]図10Cは、係数ブロックの4<u>×</u>4のサブブロック内の係数のグループの例を示す概念図である。

【図10D】[0026]図10Dは、係数ブロックの4<u>×</u>4のサブブロック内の係数のグループの例を示す概念図である。

【図 1 0 E 】[0026]図 1 0 E は、係数ブロックの 4 × 4 のサブブロック内の係数のグループの例を示す概念図である。

【図 1 0 F 】 [0026] 図 1 0 F は、係数ブロックの 4×4 のサブブロック内の係数のグループの例を示す概念図である。

【図11】[0027]図11は、係数ブロックの4<u>×</u>4のサブブロック内の係数のグループ分けの別の例を示す概念図である。

【図12】[0028]図12は、映像コーダーが、本開示の1つまたは複数の技術にしたがって、3つのコード化パスでサブブロックの係数シンタックスエレメントをコード化する動作の例示すフローチャートである。

【図13A】 [0029]図13Aは、 $\underline{斜めのコード化順序にしたがってコード}$ 化パス<u>が実</u>行される場合に、 s i g M a p F l a g に関する $\underline{コード}$ 化コンテキストを選択するために用いられるコンテキスト近傍に関するテンプレートの例を示す概念図である。

【図13B】[0029]図13Bは、 $\underline{斜めのコード化順序にしたがってコード}$ 化パス<u>が実</u>行される場合に、sigMapFlagに関する<u>コード</u>化コンテキストを選択するために用いられ<u>るコ</u>ンテキスト<u>近傍</u>に関するテンプレートの例を示す概念図である。

【図14A】[0030]図14Aは、水平の<u>コード</u>化順<u>序</u>にしたがって<u>コード化パスが</u>実行される場合に、sigMapFlagに関する<u>コード</u>化コンテキストを選択するために用いられるコンテキスト近傍に関するテンプレートの例を示す概念図である。

【図14B】[0030]図14Bは、水平の<u>コード</u>化順<u>序</u>にしたがって<u>コード化パスが</u>実行される場合に、sigMapFlagに関する<u>コード</u>化コンテキストを選択するために用いられるコンテキスト近傍に関するテンプレートの例を示す概念図である。

【図15A】[0031]図15Aは<u>垂直のコード</u>化順<u>序</u>にしたがって<u>コード化パスが</u>実行される場合に、sigMapFlagに関する<u>コード</u>化コンテキストを選択するために用いられるコンテキスト近傍に関するテンプレートの例を示す概念図である。

【図15B】[0031]図15Bは、垂直の $\underline{3}$ $\underline{3}$ $\underline{5}$ $\underline{5}$ Bは、垂直の $\underline{3}$ $\underline{5}$ $\underline{5}$

【詳細な説明】

[0018]

[0032]映像の符号化の間に、映像<u>符号化器</u>は、<u>オリジナルのサンプルブロックのサンプルから</u>予測サンプルブロックの<u>対応する</u>サンプルを<u>減じる</u>ことによって、<u>残差</u>サンプルブロックを生成し得る。いくつかの場合において、映像符号化器は次に、係数ブロックを生

10

20

30

40

20

30

40

50

成するために、1つまたは複数の変換を<u>残差</u>サンプルブロックに適用し得る。その他の場合において、映像<u>符号化器</u>は、<u>残差</u>サンプルブロックに変換を適用しない。映像<u>符号化器が残差</u>サンプルブロックに変換を適用しない場合、映像コーダーは、係数ブロックと同じまたは類似の方法で<u>残差</u>サンプルブロックを処理し得る。したがって、説明を容易<u>にする</u>ために、本開示は、<u>残差</u>サンプルブロックを係数ブロックと呼び<u>、残差</u>サンプルブロック内のサンプルを係数と呼<u>び得る</u>。しかし、映像<u>符号化器</u>が変換を<u>残差</u>サンプルブロックへ適用しない場合、係数と係数ブロックの議論は、<u>残差</u>サンプルブロックと<u>残差</u>サンプルに適用し得ることが理解されるべきである。

[0019]

[0033]映像符号化器は、特定のコード化順序にしたがって、係数ブロック内の各係数を処理し得る。映像符号化器が係数ブロック内の係数を処理する場合、映像符号化器は、係数に関するシンタックスエレメントのセットに基づいて係数の値を決定することができ得る。係数に関するシンタックスエレメントをエントロピー符号化するために、映像符号化器は、シンタックスエレメントに関するコード化コンテキストを選択し、次にシンタックスエレメントをエントロピー符号化するために、シンタックスエレメントに関する選択されたコード化コンテキストを用い得る。映像符号化器は、係数のコンテキスト近傍内にある予め処理された係数のシンタックスエレメントの値に基づいて、シンタックスエレメントに関するコード化コンテキストを選択し得る。

[0020]

[0034]係数を処理するために上述されたアプローチは、種々の不都合な点を有する。例えば、上述されたアプローチは、係数ブロックの複数の係数の処理を並列化することを難しくする。別の例において、上述されたアプローチは、映像符号化器(および映像復号器)が<u>コード</u>化コンテキストを選択する際に用いるため<u>の</u>係数の絶対値を記憶することを必要と<u>し得</u>る。こういった絶対値<u>を</u>記憶することによって、映像<u>コード</u>化デバイスにおいて必要とされる記憶の容量が増加し得る。

[0021]

[0035]本開示の技術は、これらの問題等に対処し得る。本開示の技術にしたがって、映 像符号化器は、係数ブロックの係数のシンタックスエレメントを生成および符号化するた めに、複数のコード化パスを実行し得る。映像符号化器は、同じコード化順序にしたがっ てまたは2つ以上の異なるコード化順序にしたがって、コード化パスの各々を実行し得る 。映像符号化器が最初のコード化パス以外のコード化パスを実行する場合、映像符号化器 は、少なくとも部分的に、非因果係数に関する前のコード化パスにおいて生成されたシン タックスエレメントの値に基づいて、および少なくとも部分的に、因果係数に関する現在 のコード化パスの間に生成されたシンタックスエレメントの値に基づいて、現在のシンタ ックスエレメントに関するコード化コンテキストを選択し得る。非因果係数は、現在の係 数(すなわち、コード化されている係数)の後に生じ、因果係数は、現在のコード化パス のコード化順序にしたがって、現在の係数の前に生じる。映像符号化器は、選択されたコ ード化コンテキストに基づいて、現在のシンタックスエレメントをエントロピー符号化し 得る。少なくとも部分的に1つまたは複数の非因果係数のシンタックスエレメントに基づ いて現在の係数の現在のシンタックスエレメントをコード化するためのコード化コンテキ ストを選択することによって、映像符号化器は、映像符号化器がコード化コンテキストを 選択する精度を向上させ得る。同時に、少なくとも部分的に1つまたは複数の非因果係数 のシンタックスエレメントに基づいてコード化コンテキストを選択することによって、映 像符号化器は、因果シンタックスエレメントに非常に大きく依存することなくコード化コ ンテキストを選択することができ得、これは、映像符号化器が、現在の係数と並列に処理 し得る。

[0022]

[0036]例えば、映像<u>符号化器</u>は、係数ブロックの係数の第1の<u>コード</u>化パスの間に、係数ブロックの係数に対応するシンタックスエレメントの第1のセットを符号化し得る。さ

20

30

40

50

らに、映像<u>符号化器</u>は、係数プロックの係数の第2の<u>コード</u>化パスの間に、係数プロックの係数に対応するシンタックスエレメントの<u>第2のセット</u>を符号化し得る。映像<u>符号化器</u>が第2の<u>コード</u>化パスを実行する場合、映像コーダーは、第1のシンタックスエレメントを生成し得る。第1のシンタックスエレメントは、シンタックスエレメントの<u>第2のセット</u>内にあり、および係数プロックの現在の係数に対応する。映像<u>符号化器</u>は、少なくとも部分的に第2のシンタックスエレメントと第3のシンタックスエレメントに基づいて、第1のシンタックスエレメントに関する<u>コード</u>化コンテキストを選択し得る。第2のシンタックスエレメントは、シンタックスエレメントの<u>第1のセット</u>内にあり、および非<u>因果</u>係数に対応する。第3のシンタックスエレメントの<u>第1のセット</u>内にあり、および非<u>因果</u>係数に対応する。非<u>因果</u>係数は、<u>コード</u>化パスの<u>コード</u>化順序において、現在の係数の後に生じる。<u>因果</u>係数は、<u>コード</u>化順序において、現在の係数の後に生じる。<u>因果</u>係数は、<u>コード</u>化順序において、現在の係数の後に生じる。<u>因果</u>係数は、<u>コード</u>化順序において、現在の係数の後に生じる。日果係数は、<u>コード</u>化順序において、現在の係数の後に生じる。日果係数は、<u>コード</u>化順序において、現在の係数の後に生じる。日果係数は、<u>コード</u>化順序において、現在の係数の後に生じる。日果係数は、<u>コード</u>化間序において、現在の係数の後に生じる。日来係数は、<u>コード</u>化間序において、現在の係数の前に生じる。中像符号化器は、少なくとも部分的に第1のシンタックスエレメントをエントロピー符号化し得る。

[0023]

[0037]添付の図面は具体例を示す。参照番号によって示されたエレメントは、下記の説明における添付の図面において同じ参照番号によって示されたエレメントに対応する。本開示において、順序を表す用語(例えば、「第1」、「第2」、「第3」、等)で始まる名前を持つエレメントは、エレメントが特定の順序を持っていることを必ずしも暗示しているわけではない。むしろ、このように順序を表す用語は、単に同じまたは類似のタイプの異なるエレメントを指すために用いられ得る。

[0024]

[0038]図1は、本開示の技術を利用し得る映像<u>コード</u>化システム10の例を示すブロック図である。ここに記載されたように、用語「映像コーダー」は、<u>総称して</u>映像<u>符号化器</u>と映像<u>復号器</u>の両方を指す。本開示において、用語「映像の<u>コード</u>化」または「<u>コード</u>化」は、総称して映像の符号化または映像の復号を指し得る。

[0025]

[0039]図1に示されるように、映像 $\frac{1-F}{1}$ 化システム10は、ソースデバイス12とデスティネーションデバイス14を含む。ソースデバイス12は符号化された映像データを生成する。したがって、ソースデバイス12は、映像符号化デバイスまたは映像符号化装置と呼ばれ得る。デスティネーションデバイス14は、ソースデバイス12によって生成された符号化された映像データを復号し得る。したがって、デスティネーションデバイス12によって生成スティネーションデバイス14は、映像 $\frac{1-F}{1}$ 化デバイスまたは映像の復号装置と呼ばれ得る。ソースデバイス12とデスティネーションデバイス12とデスティネーションデバイス12とデスティネーションデバイス14は、デスクトップコンピュータ、モバイル計算デバイス、ノートブック(例えば、ラップトップ)コンピュータ、タブレットコンピュータ、セットトップボックス、いわゆる「スマート」フォン等の電話ハンドセット、テレビジョン、カメラ、ディスプレイデバイス、デジタルメディアプレーヤー、映像ゲームコンソール、車内用コンピュータ、等を含む広範囲のデバイスを備えても良い。

[0026]

[0040] デスティネーションデバイス14は、チャネル16を介してソースデバイス12から符号化された映像データを受信し得る。チャネル16は、ソースデバイス12からデスティネーションデバイス14へ符号化された映像データを移動可能な1つまたは複数の媒体および / またはデバイスを備えても良い。一例において、チャネル16は、ソースデバイス12が、符号化された映像データを直接デスティネーションデバイス14に<u>リアルタイムに送</u>信することを可能にする1つまたは複数の通信媒体を備えても良い。この例において、ソースデバイス12は、無線通信プロトコルのような通信規格にしたがって、符号化された映像データを変調し得、およびデスティネーションデバイス14に変調された映像データを送信し得る。1つまたは複数の通信媒体は、無線周波数(RF)スペクトル

20

30

40

50

または1つまたは複数の物理的な伝送回線のような無線および / または有線の通信媒体を含み得る。1つまたは複数の通信媒体は、ローカルエリアネットワーク、広域ネットワーク、またはグローバルネットワーク(例えば、インターネット)のようなパケットベースのネットワークの一部を形成し得る。1つまたは複数の通信媒体は、ソースデバイス12からデスティネーションデバイス14への通信を容易にするルータ、スイッチ、基地局、またはその他の機器を含み得る。

[0027]

[0041] 別の例において、チャネル16は、ソースデバイス12によって生成された符号化された映像データを記憶する記憶媒体を含んでも良い。この例において、デスティネーションデバイス14は、ディスク(disk)アクセスまたはカードアクセスを介して記憶媒体にアクセスし得る。記憶媒体は、ブルーレイディスク(disc)、DVD、CD-ROM、フラッシュメモリ、または符号化された映像データを記憶するためのその他の適切なデジタル記憶媒体のような $\underline{\mathsf{U}}-\underline{\mathsf{D}}$ ルにアクセスされる $\underline{\mathsf{k}}$ 々なデータ記憶媒体を含み得る。

[0028]

[0042] さらなる例において、チャネル16は、ソースデバイス12によって生成された符号化された映像データを記憶するファイルサーバまたは別の中間記憶デバイスを含んでも良い。この例において、デスティネーションデバイス14は、ストリーミングまたはダウンロードを介して、ファイルサーバまたはその他の中間記憶デバイスに記憶された符号化された映像データにアクセスし得る。ファイルサーバは、符号化された映像データを記憶し、および符号化された映像データをデスティネーションデバイス14に送信可能なサーバのタイプであり得る。ファイルサーバの例は、(例えば、ウェブサイトのための)ウェブサーバ、ファイル転送プロトコル(FTP)サーバ、ネットワーク接続記憶(NAS)デバイス、およびローカルディスク(disk)ドライブを含む。

[0029]

[0043] デスティネーションデバイス14は、インターネット接続のような標準のデータ接続を<u>通</u>して符号化された映像データにアクセスし得る。データ接続のタイプの例は、無線チャネル(例えば、Wi-Fi接続)、有線接続(例えば、DSL、ケーブル<u>モデム</u>、等)、またはファイルサーバに記憶された符号化された映像データにアクセスする<u>の</u>に適切な両方の組み合わせを含む。ファイルサーバからの符号化された映像データの送信は、ストリーミング送信、ダウンロード送信、またはその両方の組合せであり得る。

[0030]

[0044]本開示の技術は、無線アプリケーションまたは環境に限定されない。この技術は、例え<u>ばインターネットを介した無線テレビ放送、ケーブルテレビ送信、衛星テレビ送信、ストリーミング映像送信、</u>データ記憶媒体に記憶するための映像データの符号化、データ記憶媒体に記憶された映像データの復<u>号、</u>またはその他のアプリケーショ<u>ンの</u>ような様々なマルチメディアアプリケーションを<u>サポートしている</u>映像の<u>コード</u>化に適用され得る。いくつかの例において、映像<u>コード</u>化システム10は、映像ストリーミング、映像<u>再生</u>、映<u>像放</u>送、および / または映像<u>電話</u>通信<u>のようなアプリケーション</u>を<u>サポート</u>するために、一方向または二方向の映像送信をサポートするように構成され得る。

[0031]

[0045]図1の例において、ソースデバイス12は、映像ソース18、映像符号化器20、および出力インターフェース22を含む。いくつかの例において、出力インターフェース22は、変調器 / 復調器(モデム)および / または送信機を含み得る。映像ソース18は、例えば、ビデオカメラ等の映像取得デバイス、予め取得された映像データを含む映像アーカイブ、映像コンテンツプロバイダから映像データを受信する映像フィードインターフェースおよび / または映像データを生成するためのコンピュータグラフィックスシステム、または映像データのこういったソースの組合せを含み得る。

[0032]

[0046]映像符号化器 2 0 は、映像ソース 1 8 からの映像データを符号化し得る。いくつ

20

30

40

50

かの例において、ソースデバイス12は、出力インターフェース22を介して符号化された映像データをデスティネーションデバイス14に直接送信する。符号化された映像データはまた、復<u>号お</u>よび/または<u>再生</u>のためにデスティネーションデバイス14による後のアクセスのためにファイルサーバまたは記憶媒体に記憶され得る。

[0033]

[0047]図1の例において、デスティネーションデバイス14は、入力インターフェース28、映像<u>復号器</u>30、およびディスプレイデバイス32を含む。いくつかの例において、入力インターフェース28は、受信機および / またはモデムを含む。入力インターフェース28は、受信機および / またはモデムを含む。入力インターフェース28は、チャネル16を介して符号化された映像データを受信し得る。ディスプレイデバイス32は、デスティネーションデバイス14と一体化されるかまたはデスティネーションデバイス14の外部にあり得る。一般に、ディスプレイデバイス32は、復号された映像データを表示する。ディスプレイデバイス32は、液晶ディスプレイ(LCD)、プラズマディスプレイ、有機発光ダイオード(OLED)ディスプレイ、または別のタイプのディスプレイデバイスのような様々なディスプレイデバイスを備えても良い。

[0034]

[0048]映像符号化器20と映像復号器30は、現在開発中の高効率映像コード化(HE VC)規格のような映像圧縮規格にしたがって動作し得、およびHEVCテストモデル(HM)に適合し得る。「HEVC Working Draft5」または「WD5」と 呼ばれる次に出るHEVC規格のドラフトは、2011年11月にスイスのジュネーブで の第7回会議のITU-T SG16 WP3とISO/IEC JTC1/SC29/ WG11の映像コード化についての共同チームの「WD5: Working Draft 5 of High Effic iency Video Coding,」のBross他による文書JCTVC-G1103に記載されて おり、これは、2012年11月26日時点で、http://phenix.it-sudparis.eu/jct/doc _end_user/documents/7_Geneva/wg11/JCTVC-G1103-v12.zipからダウンロード可能であり 、その内容全体は参照により本願によって組み込まれる。「HEVC Working Draft 9」と称される次に出るHEVC規格の別のドラフトは、2012年10月 に中国の上海での第11回会議のITU-T SG16 WP3およびISO/IEC J T C 1 / S C 2 9 / W G 1 1 の映像コード化についての共同チーム (J C T - V C) の Bross他による「High Efficiency Video Coding (HEVC) text specification draft 9,」に記載されており、2012年11月26日時点でhttp://phenix.int-evry.fr/jct /doc_end_user/documents/11_Shanghai/wg11/JCTVC-K1003-v8.zipからダウンロード可能 であり、その内容全体が参照により本願に組み込まれる。

[0035]

[0049]代替として、映像<u>符号化器</u> 2 0 と映像<u>復号器</u> 3 0 は、その<u>スケーラブル</u>映像コード化(SVC)および<u>マルチビュー</u>映像<u>コード</u>化(MVC)の拡張を含む、ITU・TH. 2 6 1、ISO / IEC MPEG-1 Visual、ITU-TH. 2 6 2 またはISO / IEC MPEG-2 Visual、ITU-TH. 2 6 3、ISO / IEC MPEG-4 VisualおよびITU-TH. 2 6 4 (ISO / IEC MPEG-4 AVCとしても知られる)を含む、その他の独占所有権のある規格または産業規格にしたがって動作し得る。しかし、本開示の技術は、いずれかの特定の<u>コード</u>化規格または技術に限定されない。

[0036]

[0050] さらに、図1は単なる例であり、および本開示の技術は、符号化 \overline{r} バイスと復号 \overline{r} バイスの間の任意のデータ通信を必ずしも含まない映像の \underline{n} \underline{n} \underline{n} (例えば、映像の符号化または映像の復号) に適用し得る。その他の例において、データはローカルメモリから検索され、ネットワーク等を介してストリーミングされる。符号化デバイスは、データを符号化してメモリに記憶し得、および / または復号 \overline{r} バイスは、データを検索し、メモリから復号し得る。多くの例において、符号化および復号は相互に通信しないデバイスによって実行されるが、単純に、データをメモリに符号 \underline{n} $\underline{$

[0037]

[0051] 映像 符号化器 2 0 および映像 復号器 3 0 はそれぞれ、1 つまたは複数のマイクロプロセッサ、デジタル信号プロセッサ(DSP)、特定用途向け集積回路(ASIC)、フィールド・プログラマブル・ゲイト・アレイ(FPGA)、個別論理、ハードウェア、またはいずれそれらの組み合わせのような様々な適切な回路のうちのいずれかとして実行され得る。技術が部分的にソフトウェアにおいて実行される場合、デバイスは、適切な非一時的コンピュータ可読記憶媒体内のソフトウェアに関する命令を記憶し、および本開示の技術を実行するために1 つまたは複数のプロセッサを用いるハードウェアにおいて命令を実行し得る。上記のうちのいずれかは(ハードウェア、ソフトウェア、ハードウェアおよびソフトウェアの組合せ等を含む)は、1 つまたは複数のプロセッサであると考えられ得る。映像 符号化器 2 0 および映像 復号器 3 0 の8 々は1 つまたは複数の符号化器 または復号器に含まれても良く、映像符号化器 2 0 および映像復号器 3 0 のいずれかは、各デバイス内において結合された符号化器 / 復号器(CODEC)の一部として統合され得る。【0 0 3 8】

[0052]本開示は一般に、映像復号器 3 0 のような別のデバイスに特定の情報を「シグナリング」する映像符号化器 2 0 を指しても良い。用語「シグナリング」は一般に、符号化された映像データを表すシンタックスエレメントおよび / またはその他のデータの通信を指しても良い。こういった通信は、リアルタイムにまたはほぼリアルタイムに生じ得る。代替として、こういった通信は、符号化の時間に符号化されたビットストリームにおいてコンピュータ可読記憶媒体にシンタックスエレメントを記憶するときに生じるような、ある時間の期間にわたって生じ、これは次に、この媒体に記憶された後の任意の時間に復号デバイスによって検索され得る。

[0039]

[0053]簡潔に上述されたように、映像符号化器 2 0 は映像データを符号化する。映像データは 1 つまたは複数の画像を備えても良い。画像の各々は、静止画像であっても良い。映像符号化器 2 0 は、映像データのコード化された表現を形成する一連のビットを含むビットストリームを生成し得る。映像データのコード化された表現は、コード化された画像コード関連データを含み得る。コード化された画像は画像のコード化された表現である。関連データは、シーケンスパラメータセット(SPS)、画像パラメータセット(PPS)、およびその他のシンタックス構造を含み得る。SPSは、画像のゼロ個以上の連続に適用可能なパラメータを含み得る。PPSは、ゼロ個以上の画像に適用可能なパラメータを含み得る。シンタックス構造は、特定の順序でビットストリームに共に存在するゼロ個以上のシンタックスエレメントのセットであり得る。

[0040]

[0054] 画像は、輝度(すなわち、ルマまたは Y <u>)サ</u>ンプルのブロックおよびクロミナンス(すなわち、クロマ<u>)サ</u>ンプルの<u>2つの</u>ブロックを含む。説明を容易にするために、本開示は、<u>サンプルの 2 次元配列を</u>サンプルブロックと<u>呼び</u>得る。画像の符号化された表現を生成するために、映像<u>符号化器</u> 2 0 は画像のため<u>の</u>複数の<u>コード</u>化ツリーブロック(CTB)を生成し得る。いくつかの例において、ツリーブロックはまた、最大<u>コード</u>化ユニット(LCU)またはツリーブロックと称され得る。画像の各CTBは、ルマブロックのサブブロックであり、およびCTBのクロマブロックは画像のルマブロックのサブブロックであり、およびCTBのクロマブロックは画像のクロマブロックのサブブロックである。CTBのクロマブロックは、CTBのルマブロックと画像内の同じ領域に対応する。HEVCのCTBは、H.264/AVCのような<u>以</u>前の映像<u>コード</u>化規格のマクロブロックに広く類似し得る。しかし、CTBは、必ずしも特定のサイズに限定されず、および1つまたは複数の<u>コード</u>化ユニット(CU)を含み得る。映像<u>符号化器</u> 2 0 は、CUと関連するサンプルブロックにCTBと関連するサンプルブロック<u>を</u>分割する4分木分割(quad-tree partitioning)を用いるので、したがって「<u>コード</u>化ツリーブロック」と称される。

[0041]

10

20

30

40

20

30

40

50

[0042]

[0056] コード化されたCTBを生成するために、映像符号化器 2 0 は、サンプルブロックを徐々により小さいサンプルブロックに区分するために、CTBと関連するサンプルブロックに対して 4 分木分割を再帰的に実行し得る。CTBのCUは、ルマ・サンプルブロックと2 つのクロマ・サンプルブロックと関連づけられ得る。CUのルマ・サンプルブロックは、CTBのルマ・サンプルブロックであり得、およびCUのクロマ・サンプルブロックのサブブロックであり得る。CUのルマ・サンプルブロックとクロマ・サンプルブロックは画像内の同じ領域に対応する。分割されたCUは、そのサンプルブロックがその他のCUと関連するサンプルブロックがその他のCUと関連するサンプルブロックがその他のCUと関連するサンプルブロックに分割されていないCUであり得る。

[0043]

[0057]映像<u>符号化器</u> 2 0 は、各分割されていない C U のために 1 つまたは複数の予測ユニット (P U) を生成し得る<u>。 C U の P U の各々</u>は、 C U に対応する画像の領域内の画像の領域に対応し得る。 映像符号化器 2 0 は、 C U の各 P U のための予測サンプルブロックを生成し得る。 P U の予測サンプルブロックは、複数のサンプル<u>のブ</u>ロックであり得る。

[0044]

[0058] 映像符号化器 2 0 は、P U に関する予測サンプルブロックを生成するためにイントラ予測またはインター予測を用いても良い。映像符号化器 2 0 が P U の予測サンプルブロックを生成するためにイントラ予測を用いる場合、映像符号化器 2 0 は、P U と関連する画像の復号されたサンプルに基づいてP U の予測サンプルブロックを生成し得る。映像符号化器 2 0 が、P U の予測サンプルブロックを生成するためにインター予測を用いる場合、映像符号化器 2 0 は、P U と関連する画像以外の1つまたは複数の画像の復号されたピクセルに基づいて、P U の予測サンプルブロックを生成し得る。

[0045]

[0059]映像符号化器 2 0 は、 C U の P U の 予測サンプルブロックに基づいて、 C U に関する 残差 ブロックを生成し得る。 C U に関する 残差 サンプルブロックは、 C U の P U に関する予測サンプルブロック内のサンプル間の差異を示しおよび C U のオリジナルのサンプルブロック内のサンプルに対応する。

[0046]

[0060] さらに、分割されていないCUの符号化の一環として、映像<u>符号化器</u>20は、CUの変換ユニット(TU)と関連する1つまたは複数のより小さい<u>残差</u>サンプルブロックに С Uの<u>残差</u>サンプルブロック<u>に対して</u>再帰的な4分木分割を実行し得る。TUの各々は、ルマサンプルの残差サンプルブロックとクロマサンプルの2つの残差サンプルブロックと関連し得る。

[0047]

[0061]映像符号化器 2 0 は、係数ブロック(すなわち、係数のブロック)を生成するために、TUと関連する残差サンプルブロックに1つまたは複数の変換を適用し得る。映像符号化器 2 0 は、係数ブロックの各々に対して量子化の過程を実行し得る。量子化は一般に、係数が係数を表すために用いられるデータ量を場合によっては低減するために量子化される過程を指し、それはさらに圧縮を提供する。量子化後、映像符号化器 2 0 は、係数の値を表すシンタックスエレメントをエントロピー符号化し得る。例えば、映像符号化器 2 0 は、係数の値を表すシンタックスエレメントのうちの少なくともいくつかに対してコンテキスト適応型バイナリ算術コード化(CABAC)符号化を実行し得る。シンタ

<u>ックスエレメントを</u>エントロピー<u>符号化すること</u>は、さら<u>なる</u>圧縮を提供し得る。映像<u>符</u> 号化器 2 0 は、エントロピーコード化されたシンタックスエレメントを含むビットストリームを出力し得る。

[0048]

[0062] 映像<u>復号器</u>30は、ビットストリームを受信し得る。ビットストリームは、映像符号化器20によって符号化された映像データの<u>コード</u>化された表現を含み得る。映像<u>復号器</u>30は、ビットストリームからシンタックスエレメントを抽出するためにビットストリームを解析し得る。ビットストリームから少なくともいくつかのシンタックスエレメントを抽出する一環として、映像<u>復号器</u>30は、ビットストリーム内のデータをエントロピー復号(例えば、CABAC復号、指数ゴロム復号、等)し得る。

[0049]

[0063]映像<u>復号器</u>30は、ビットストリームから抽出されたシンタックスエレメントに基づいて、映像データの画像を再構成し得る。シンタックスエレメントに基づいて映像データを再構成するための過程は一<u>般に</u>、シンタックスエレメントを生成するため<u>に映像符号化器</u>20によって実行される過程と<u>相反し</u>得る。例えば、映像<u>復号器</u>30は、CUと関連するシンタックスエレメントに基づいて、CUのPUに関する予測サンプルブロックを生成し得る。さらに、映像<u>復号器</u>30は、CUのTUと関連する係数ブロックを逆量子化し得る。映像<u>復号器</u>30は、CUのTUと関連する残差サンプルブロックを再構成するために係数ブロック<u>に対して</u>逆変換を実行し得る。映像<u>復号器</u>30は、予測サンプルブロックと残差サンプルブロックに基づいて、CUのサンプルブロックを再構成し得る。

[0050]

[0064]上で簡単に述べられたように、映像符号化器 2 0 は、残差 サンプルブロックに 1 つまたは複数の変換を適用することによって、係数ブロックを生成し得る。(いくつかの例において、映像符号化器 2 0 は、残差 サンプルブロックへの 1 つまたは複数の変換の適用をスキップ U (1 U (2 U (3 U (4 U (4 U (5 U (6 U (6 U (6 U (6 U (6 U (6 U (7 U (7 U (8 U (8 U (8 U (8 U (8 U (8 U (9 U (8 U (9 U (

[0051]

[0065] 映像符号化器 2 0 は、サブブロックの各々に対して 5 つのコード化パスを実行し得る。映像符号化器 2 0 は、サブブロックの次の 1 つに対して 5 つのコード化パスを実行する前に、サブブロックに対して全ての 5 つのコード化パスを実行し得る。映像符号化器 2 0 は、様々な順序でサブブロックを処理し得る。例えば、映像符号化器 2 0 は、初めに右下のサブブロック、続いて左下のサブブロック、右上のサブブロック」および最後に左上のサブブロックを処理する逆 Z スキャンでサブブロックを処理し得る。斜め左下のスキャンのようなその他のスキャンもまた可能である。

[0052]

[0066]映像<u>符号化器</u> 2 0 がサブブロック<u>に対して</u>コード化パスを実行する場合、映像<u>符号化器</u> 2 0 は、特定のコード化パスと関連するコード化順<u>序</u>にしたがって、サブブロック内の係数の各々を処理する。異なるコード化パスは、同じ<u>コード</u>化順<u>序</u>、または 1 つまたは複数の異なるコード化順<u>序</u>を用い得る。いくつかの例において、コード化順<u>序</u>は右下の係数から始まる<u>斜め左下</u>の順序であり<u>得</u>、次に、さらに右下<u>の係数</u>から徐々に係数の<u>対角線を処理する</u>。この例において、映像<u>符号化器</u> 2 0 は、係数の<u>各対角</u>線に沿って、右上から左下<u>に</u>係数を処理し得る。その他の例において、コード化順<u>序</u>は、垂直または水平順序であり得る。映像<u>符号化器</u> 2 0 は、<u>有意性</u>とレベルのコード化<u>に関して</u>(すなわち、<u>s</u>igMapFlag、gr1Flag、gr2Flag、signFlag、および1 e v

10

20

30

40

20

30

40

50

e 1 R e m に 関<u>して</u>)逆のスキャン順序(すなわち、右下の係数から始まるコード化順<u>序</u>)を用い得る。しかし、本開示の技術は、順方<u>向の</u>スキャン順序が用いられる場合でも有効であり得る。本開示の技術はまた、斜め、ジグザグ、水平、垂直、4 <u>×</u> 4 のサブブロックスキャンまたは任意のその他のスキャンが用いられるかどうかに<u>かかわらず</u>有効であり得る。

[0053]

[0067] 映像符号化器 20がサブブロックに対して第1のコード化パスを実行する場合、映像符号化器 20は、サブブロック内の各係数に関して、significant_coeff_flag(短縮してsigMapFlag)を生成し得る。いくつかの例において、映像符号化器 20は、第1のコード化パスのコード化順序における第1のゼロでは無い係数の後に生じるそれら係数のみに関してsigMapFlagを生成し得る。係数に関するsigMapFlagは、係数の絶対値がゼロより大きいかどうかを示す。本開示において、係数の絶対値がゼロより大きい場合、係数は「有意である」と考えられる。映像符号化器 20と映像復号器 30は、sigMapFlagをエントロピーコード化するために通常の CABACコード化を用い得る。通常の CABACコード化は、複数のコンテキストを用い得る。

[0054]

[0068]映像符号化器 2 0 がサブブロックに対して第 2 のコード化パスを実行する場合、映像符号化器 2 0 は、ゼロより大きい絶対値を持つサブブロック内の各係数に関して c o e f f _ a b s _ l e v e l _ g r e a t e r l _ f l a g (短縮して g r 1 F l a g)を生成する。係数に関する g r 1 F l a g は、係数の絶対値が 1 より大きいかどうかを示す。いくつかの例において、サブブロック毎にせいぜい 8 個の g r 1 F l a g が、対応する係数が 1 より大きいことを示すために用いられ得る。映像符号化器 2 0 と映像復号器 3 0 は、g r 1 F l a g をエントロピーコード化するために通常の C A B A C コード化を用い得る。

[0055]

[0069]映像符号化器 20がサブブロックに対して 30 のコード化パスを実行する場合、映像 6 で号化器 20 は、 1 より大きい絶対値を持つサブブロック内の各係数に関する 20 を 20

[0056]

[0070]映像<u>符号化器</u> 2 0 がサブブロック<u>に対して</u>第 4 の<u>コード</u>化パスを実行する場合、映像<u>符号化器</u> 2 0 は、 0 より大きい絶対値を持つサブブロック内の各係数<u>に関</u>する c o e f f _ s i g n _ f l a g (短縮して s i g n F l a g) を生成し得る。係数に関する s i g n F l a g は、係数のプラス / マイナスの記号を示す。映像<u>符号化器</u> 2 0 と映像<u>復号</u> 器 3 0 は、 s i g n F l a gをエントロピーコード化するためにバイパスエントロピーコード化を用い得る。

[0057]

[0071] 映像 符号化器 2 0 がサブブロック に対して 第 5 のコード化パスを実行する場合、映像 符号化器 2 0 は、 0 より大きい絶対値を持つサブブロック内の各係数に関する c o e f f _ a b s _ l e v e l _ r e m a i n 値(短縮して l e v e l R e m)を生成し得る。いくつかの例において、映像符号化器 2 0 は、 2 より大きい振幅(すなわち、 g r 2 F l a g = 1)を持つ各係数 に関する l e v e l R e m をシグナ リング し得る。係数に関する l e v e l R e m は、係数の残りの絶対値を示す。映像符号化器 2 0 は、 g r 2 F l

20

30

40

50

agが1であ<u>る、</u>またはgr2F1agがコード化され<u>ないで</u>gr1F1agが1である場合、またはgr1F1agとgr2F1agがコード化されないでsigMapF1agが1である場合のサブブロック内の各係数に関する1eve1Remを生成し得る。係数に関するgr2F1agが、係数が2より大きいことを示す場合、係数に関する1eve1Remは、3をマイナスした係数の絶対値を示す。係数に関して<u>gr2F1agが</u>コード化され<u>ず</u>、係数に関するgr1F1agが係数が1より大きいことを示す場合、係数に関する1eve1Remは、2をマイナスした係数の絶対値を示す。同様に、<u>係数に関して</u>gr1F1agまたはgr2F1agのいずれも生成されず、sigMapF1agが1である場合、係数に関する1eve1Remは1<u>をマイナス</u>した係数の絶対値を示す。映像符号化器20と映像復号器30は、1eve1Remをエントロピーコード化するためにバイパスエントロピーコード化を用い得る。説明を容易にするために、本開示は、ちょりの例において、別のフラグは、サブブロック全体が有意でないかどうかを示すために用いられ得る。

[0058]

[0072]本開示において、前の $\frac{1-F}{C}$ 化パスの間に生成されたシンタックスエレメントは、後のコード化パスの間に生成されたシンタックスエレメントよりも高い優先度を持つと考えられる。言い換えれば、最初にコード化された係数シンタックスエレメントは、より高い優先度を持つと言われ得る。例えば、sigMapFlagは、gr1Flag、gr2Flag、signFlag、signFlag、signFlag、signFlag、signFlag、signFlag、signFlag、signFlag、signFlag、signFlag、signFlag、signFlag

[0059]

[0073] 映像符号化器 2 0 が第 1 、第 2 、および第 3 のコード化パスを実行する と、映像符号化器 2 0 は、それぞれ s i g M a p F l a g、g r 1 F l a g、およびg r 2 F l a g に対して 通常の C A B A C 符号化を実行し得る。すなわち、 5 個の係数シンタックスエレメントのうち 3 つだけが、 C A B A C、すなわち、 s i g M a p F l a g、g r 1 F l a g、およびg r 2 F l a gを用いてコンテキスト<u>コード</u>化される。例えば、映像符号化器 2 0 が第 3 のコード化パス内にg r 2 F l a gを生成した後に、映像符号化器 2 0 は、次の係数に関する g r 2 F l a gを生成した後に、映像符号化器 2 0 は、 次の係数に関する g r 2 F l a gを生成する前に、 g r 2 F l a g に対して通常の C A B A C 符号化を実行し得る。映像符号化器 2 0 が第 4 および第 5 のコード化パスを実行すると、映像符号化器 2 0 は、 s i g n F l a gと l e v e l R e m に対してバイパス符号化を実行し得る。

[0060]

[0074] 映像 符号化器 20 は、 s i g M a p F l a g、 g r 1 F l a g、 g r 2 F l a g、 または l e v e l R e m 等のシンタックスエレメント $\underline{c対して}$ C A B A C 符号化を実行する場合、 映像 符号化器 20 は、 $\underline{-連o}$ 1 つまたは複数のビットを備える 2 進列を形成するために、シンタックスエレメントをバイナライズし、 これは「ビン」と称される。 映像符号化器 20 は、ビン \underline{o} うちのいくつか を符号化するために通常の C A B A C 符号化を用いても良いし、 ビン \underline{o} うちの他のいくつか を符号化するためにバイパス符号化を用いても良い。

[0061]

[0075]映像符号化器 2 0 が、一連のビンを符号化するために通常の C A B A C 符号化を用いる場合、映像符号化器 2 0 は、初めに<u>コード</u>化コンテキストを識別し得る。<u>コード</u>化コンテキストは、特定の値を持つビンをコード化する確率を識別し得る。例えば、コード化コンテキストは、0 の値を持つビンをコード化する 0 . 7 の確率、1 の値を持つビン<u>をコード化する</u> 0 . 3 の確率を示し得る。コード化コンテキストを識別した後、映像符号化器 2 0 は、インターバルを下部サブインターバルと上部サブインターバルに区分し得る。

20

30

40

50

サブインターバルのうちの一方は、値 0 と関連しても良く、他方のサブインターバルは、値 1 と関連しても良い。サブインターバルの幅は、識別されたコード化コンテキストによる関連した値について示された確率に比例し得る。シンタックスエレメントのビンが下部サブインターバルと関連する値を持つ場合、符号化された値は、下部サブインターバルの下部境界と等しくなり得る。シンタックスエレメントの同じビンが上部サブインターバルと関連する値を持つ場合、符号化された値は、上部サブインターバルの下部境界と等しくなり得る。シンタックスエレメントの次のビンを符号化するために、映像符号化器 2 0 は、インターバルが符号化されたビットの値と関連するサブインターバルである状態でこれらのステップを繰り返し得る。映像符号化器 2 0 が次のビンに関してこれらのステップを繰り返す場合、映像符号化器 2 0 が次のビンに関してこれらのステップを繰り返す場合、映像符号化器 2 0 は、符号化されたビンの実際の値と識別されたコード化コンテキストとによって示された確率に基づいて修正された確率を用い得る。

[0062]

[0076]映像復号器 3 0 が C A B A C の復号を実行する場合、映像復号器 3 0 は、いくつ かのビンに対して通常のCABACの復号を実行し、およびその他のビンに対してバイパ スの復号を実行し得る。映像復号器30がシンタックスエレメントに対して通常のCAB A C の復号を実行する場合、映像復号器 3 0 はコード化コンテキストを識別し得る。 次に、映像復号器30は、インターバルを下部サブインターバルと上部サブインターバル に区分し得る。サブインターバルのうちの一方は、値0と関連し、他方のサブインターバ ルは、値1と関連し得る。サブインターバルの幅は、識別されたコード化コンテキストに よって関連した値に関して示された確率に比例し得る。符号化された値が下部サブインタ ーバルの中にある場合、映像復号器30は、下部サブインターバルと関連する値を持つビ ンを復号し得る。符号化された値が上部サブインターバル内にある場合、映像復号器30 は、上部サブインターバルと関連する値を持つビンを復号し得る。シンタックスエレメン トの次のビンを復号するために、映像復号器30は、インターバルが符号された値を含む サブインターバルである状態でこれらのステップを繰り返し得る。映像復号器30が次の ビンに関してこれらのステップを繰り返す場合、映像復号器30は、識別されたコード化 コンテキストと復号されたビンとによって示された確率に基づいて、修正された確率を用 い得る。次に、映像復号器30は、シンタックスエレメントをリカバーするためにビンを デバイナライズし得る。デバイナライゼーションは、2進列とシンタックスエレメント値 の間のマッピングにしたがって、シンタックスエレメント値を選択することを指し得る。 [0063]

[0077]全てのビン<u>に対して、</u>または全てのシンタックスエレメント<u>に対して</u>通常のCABACを実行する代わりに、映像<u>符号化器</u>20または映像<u>復号器</u>30のような映像コーダーは、バイパスコード化を用いていくつかのビンをコード化し得る。バイパスコード化は、一般に適応型コード化コンテキストを用いることなくビンを算術的に符号化する過程を指す。例えば、バイパス算術<u>コード</u>化において、映像コーダーはコンテキストを選択せず、および<u>シンボル</u>(0および1)の両方に関して0.5の確率を仮定し得る。バイパスコード化は、こABACコード化ほど帯域幅効果は無いが、バイパスコード化は、計算的にCABACコード化より安価であ<u>り得</u>る。さらに、バイパスコード化を実行することはより高度の並列化とスループットを可能にし得る。

[0064]

[0078] コード化のパフォーマンスは、 0 または 1 の値を持つビンの確率を正確に反映しないコード化コンテキストを選択することによって<u>否定的に</u>影響を受ける<u>ことも</u>ある。近傍の係数の値の間<u>に既知の</u>統計的関係が<u>あ</u>るので、映像<u>符号化器</u> 2 0 は、近傍の係数に関する予め生成された情報に基づいて、<u>コード</u>化コンテキストを選択し得る。近傍の係数に関す<u>る情</u>報に基づいて<u>コード</u>化コンテキストを選択し得る。近傍のコンテキストにお関する情報に基づいてコード化コンテキストを選択することは、映像<u>符号化器</u> 2 0 がコード化コンテキストを選択する前に、近傍の係数に関する情報等を生成しなければならない。このことは、映像符号化器 2 0 がシンタックスエレメントに関するコード化コンテキストを選択す

20

30

40

50

るのと並列に近傍の係数に関する情報を生成するのを防ぎ得る。

[0065]

[0079]本開示の技術は、レベル情報と<u>有意性</u>情報に関するコンテキスト<u>コード</u>化されたシンタックスエレメント(例えば、sigMapFlag、gr1Flag、およびgr2Flag)に関するコンテキストを形成し得る。本開示の1つまたは複数の技術にしたがって、映像<u>符号化器20は、係数の各それぞれの</u>コード化パスの間に、サブブロック内の係数に関する<u>それぞれの</u>コード化パ<u>スの</u>シンタックスエレメント<u>の全て</u>に関する<u>コード</u>化コンテキスト<u>を並列に</u>選択し得る。いくつかの例において、本開示の技術は、<u>並列に</u>サブブロック内の特定のシンタックスエレメントに対応する全てのフラグに関するコンテキスト<u>の導出(derivation)</u>を可能にし得る。例えば、映像<u>符号化器</u>20は、サブブロック内の係数に関する全てのgr2Flagに関する<u>コード</u>化コンテキストを<u>並列に</u>選択し得る(すなわち、導出する)。

[0066]

[0080] そのようにするために、映像符号化器 2 0 は、いくつかの例において、少なくとも部分的に係数プロックの予めコード化されたサブブロック内の係数に関する全ての係数シンタックスエレメントに基づいて、特定のサブブロック内の特定の係数のシンタックスエレメントに関するコード化コンテキストを選択し得る。言い換えれば、コンテキストは、前のサブブロック内の全ての有意性およびレベル情報に依存し得る。さらに、映像符号化器 2 0 は、少なくとも部分的に特定のサブブロックの係数に関するより高い優先度の係数シンタックスエレメントに基づいて、シンタックスエレメントに関するコード化コンテキストを選択し得る。すなわち、コンテキストは、現在のサブブロックからのより高い優先度のシンタックスエレメントに依存し得る。

[0067]

[0081]図 2 は、サブブロックに<u>区分</u>される係数ブロック 4 8 の例を示す概念図である。図 2 の例は 8 \times 8 の T \cup に関する 4 \times 4 のサブブロックスキャンの例を示す。各 4 \times 4 のサブブロックは、「チャンク」である。H \in V \in \cup の作業ドラフト 5 は、 8 \times 8 の \cap \cup に関する 4 \times 4 のサブブロックスキャンを用いないが、それは例としてここに示される。

[0068]

[0082]図 2 において、丸は係数に対応する。係数ブロック 4 8 は、サブブロック 5 0 A、5 0 B、5 0 C および 5 0 D を含む。図 2 の例において、4 \times 4 のサブブロックは、逆斜め左下の順序でスキャンされる。したがって、4 \times 4 のサブブロックに関する処理順序は、右下、右上、左下、および左上である。各 4 \times 4 のサブブロックの中において、係数は逆斜め左下のスキャンにしたがって処理される。図 2 における矢印は、係数のコード化順序を示す。その他の例において、約 が右上、ジグザグ、水平または垂直等の異なるスキャン順序が用いられ得る。順方向のスキャンが逆スキャンの代わりに用いられる場合、本開示の技術は適用可能であり得る。言い換えれば、本開示の技術は、順方向のスキャンと同様に戻り方向のスキャンにも適用可能であり得る。

[0069]

[0083]各サブブロックに関する<u>有意性</u>およびレベル情報(例えば、係数シンタックスエレメント)は、次のサブブロックに進む前に完全にコード化され得る。サブブロックの中で、<u>有意性</u>およびレベル情報は、<u>次</u>の、sigMapFlag、gr1Flag、gr2Flag、signFlag、およびlevelRemの順序で<u>コード</u>化され得る。図2の例において、映像<u>符号化器</u>20は、サブブロック50A、50B、および50C内の係数に関す<u>る係</u>数シンタックスエレメントを<u>すでに符号化していてもよい</u>。すなわち、映像符号化器20は、サブブロック50A、50B、および50<u>C内</u>の係数<u>に対して</u>全ての5つのコード化パスを<u>すでに実行していてもよい</u>。この例において、映像<u>符号化器</u>20は、少なくとも部分的にサブブロック50A、50B、および50C内の係数のsigMapFlag、gr1Flag、gr2Flag、signFlag、およびlevelRemに基づいて、係数52の係数シンタックスエレメントに関する<u>コード</u>化コンテキストを選択し得る。さらに、映像符号化器20は、サブブロック50D内の係数に関するより高

い優先度の係数シンタックスエレメントに基づいて、係数 52 の係数シンタックスエレメントに関するコード化コンテキストを選択し得る。例えば、映像 符号化器 20 は、サブブロック 50 D内の係数のうちの sigMapFlag および gr1Flag のいずれかに基づいて、係数 52 の gr2Flag に関する agr2F 化コンテキストを選択し得る。したがって、係数 agr2F 1 agr2F 2 agr2F 3 agr2F 2 agr2F 3 agr2F 3 agr2F 4 agr2F 3 agr2F 4 agr2F 3 agr2F 4 agr2F 3 agr2F 4 agr2F 4 agr2F 4 agr2F 3 agr2F 4 agr2F 3 agr2F 4 agr2F 4 agr2F 4 agr2F 3 agr2F 4 agr2F 5 agr2F 6 agr2F 6 agr2F 6 agr2F 6 agr2F 7 agr2F 6 agr2F 7 agr2F 8 agr2F 8 agr2F 9 agr2F 9

[0070]

[0084]その他の例において、映像 符号化器 20 は、予めコード化されたサブブロックのより高い優先度の係数シンタックスエレメントおよび現在のサブブロックのより高い優先度の係数シンタックスエレメントに基づいて、現在のサブブロック内の係数の係数シンタックスエレメントに関するコード化コンテキストを選択し得る。例えば、図 2 の例において、映像 符号化器 20 は、サブブロック 50 A、50 B、50 C、または 50 D のいずれかにおける係数のうちのgr2F1ag、signF1ag、または1eve1Rem ではなく、サブブロック 50 A、50 B、50 Cおよび 50 D内の係数のうちのsigMapF1agおよびgr1F1agのいずれかに基づいて、係数 52 のgr2F1agに関するコード化コンテキストを選択し得る。

[0071]

[0085]さらに、いくつかの例において、映像符号化器20は、特定の係数のコンテキス ト近傍における係数に関する係数シンタックスエレメントに基づいて、特定の係数の係数 シンタックスエレメントに関するコード化コンテキストを選択する。上述したように、係 数シンタックスエレメントに関するコンテキストを形成する場合、コンテキストを現在の サブブロックからの係数シンタックスエレメントに関するすでにコード化された情報に依 存させることが可能であり得る。こういった例において、別個のコンテキスト導出近傍(context derivation neighborhoods) は、現在のシンタックスエレメントとより高い優先 度のシンタックスエレメントからのすでにコード化された情報に用いられ得る。図2の例 において、四辺形54は、係数52に関するコンテキスト近傍を示す。図2の例に示され たように、係数52に関するコンテキスト近傍は、サブブロック50B内の係数55、サ ブブロック50C内の係数56、およびサブブロック50D内の3つの係数58、60、 および62を含む。いくつかの例において、映像符号化器20は、係数54および56の うちのいずれかの係数シンタックスエレメントと係数58、60、および62のうちのよ り高い優先度の係数シンタックスエレメントに基づいて、係数52の係数シンタックスエ レメントに関するコード化コンテキストを選択し得る。その他の例において、映像符号化 器 2 0 は、係数 5 4 、 5 6 、 5 8 、 6 0 、および 6 2 のうちのより高い優先度の係数シン タックスエレメントに基づいて、係数52の係数シンタックスエレメントに関するコード 化コンテキストを選択し得る。例えば、係数52は、16個の係数を含むサブブロック内 の8番目の係数である。したがって、係数52のgr2Flagをコード化する場合、係 数52のgr2Flagに関するコンテキストは、サブブロック50Dに関してそれまで コード化されたgr2Flag(7番目の係数まで)と同様に、サブブロック50Dに関 する全てのsigMapFlagおよびgr1Flagに依存し得る。さらに、係数52 のgr2F1agに関するコンテキストは、前のサブブロック(すなわち、サブブロック 50A、50B、および50C)からの有意性およびレベル情報に依存し得る。したがっ て、係数52に関するgr2Flagをコード化するために、全ての4×4のサブブロッ ク 5 0 A、 5 0 B、 5 0 Cおよび 5 0 Dに関する s i g M a p F l a g および g r 1 F l ag情報に加えて、係数58、60、および62に関するgr2Flag情報を用いるこ とが可能であり得る。いくつかの例において、係数シンタックスエレメントのコンテキス トが前のサブブロックからの有意性およびレベル情報に依存する場合、コンテキストの導 10

20

30

40

出過程を並列にするのがより難しいこともある。

[0072]

[0086]いくつかの例において、映像符号化器20は、図2の例において示されるように 、係数ブロックをサブブロックに区分しない。こういった例において、映像符号化器20 は、上述の方法で、全体の係数ブロックに対して同じ5つの符号化パスを実行し得る。図 3は、サブブロックに区分されない係数ブロック70の例を示す概念図である。図3にお いて、丸は係数に対応する。図3の例において、四辺形72は係数74に関するコンテキ スト近傍を示す。映像符号化器20は、係数74に関するコンテキスト近傍内の係数のよ り高い優先度のシンタックスエレメントに基づいて、係数72の係数シンタックスエレメ ントに関するコード化コンテキストを選択し得る。言い換えると、チャンクのサイズがT Uのサイズと同じである場合、TU全体に関するより高い優先度のシンタックスエレメン トに関してコード化された情報は、現在のシンタックスエレメントに関するコンテキスト を形成する際に用いられることができる。いくつかの例において、係数74のgr2F1 agがコード化されている場合、TU全体に関するsigMapFlagおよびgr1F lagは、コンテキストの形成の際に用いられ得る。さらに、コンテキストの形成のため の前のTUからの全ての有意性およびレベル情報を用いることが可能である。いくつかの 例において、現在および前のTUに関するより高い優先度のシンタックスエレメント(例 えば、sigMapFlagおよびgr1Flag)のみが係数74のgr2Flagの コード化コンテキストの形成のために用いられ得る。

[0073]

[0087] 別の例において、コンテキストを形成するために情報全体を用いる必要は無い。 典型的に、現在の係数の周りの近傍からのより高い優先度のシンタックスエレメント情報 は、コンテキストの形成の際に用いられ得る。例えば、サブブロック(すなわち、チャンク)のサイズがTUのサイズと等しい場合、TUの係数のいずれかは、因果関係またはスキャンに関係なく近傍に含まれ得る。図3の例において、四辺形72は、係数74<u>のコンテキスト近傍</u>の例を示す。係数74のgr2Flagをコード化するために、映像<u>符号化器</u>20は、係数74に関す<u>るコ</u>ンテキスト<u>近傍</u>内の係数のうちのsigMapFlagおよびgr1Flagに基づいて、係数74のgr2Flagに関する<u>コード</u>化コンテキストを選択し得る。

[0074]

[0088]図3の例において、サブブロック(すなわち、チャンク) <u>を用いる代わり</u>に、全体のTUは、<u>逆左</u>下方向のスキャンを用いて処理され得る。この例において、サブブロックのサイズは、TUのサイズと同じサイズであるように選択され得る。さらに、図3の例において、TU全体に関するsigMapFlag情報は、最初にコード化される。この後に、TU全体に関するgr1Flag情報等が続く。サブブロックまたはTU内の係数は各シンタックスエレメントに関して(必ずしもコード化される必要はないが) 一度訪問を受けなければならないので、各シンタックスエレメントに対応する情報は、ここにおいて「パス」と呼ばれ得る。

[0075]

[0089]さらに、いくつかの例において、映像符号化器 2 0 は、少なくとも部分的に現在のサブブロックの因果係数の同じ優先度の係数シンタックスエレメントに基づいて、現在のサブブロックの係数の係数シンタックスエレメントに関するコード化コンテキストを選択し得る。こういった例において、映像符号化器 2 0 はまた、現在のサブブロックと同様に、現在のコード化パスのコード化順序における前のサブブロック内の係数に関するより高い優先度の係数シンタックスエレメント(および、いくつかの例においては、現在のコード化パスのコード化順序における現在のサブブロックの前に生じるサブブロック内の係数に関する任意の係数シンタックスエレメント)に基づいて、係数シンタックスエレメントに関するコード化コンテキストを選択し得る。例えば、映像符号化器 2 0 は、少なくとも部分的に現在のサブブロックの因果係数のgr2F1agに基づいて、現在のサブブロックの係数のgr2F1agに関するコード化コンテキストを決定し得る。

10

20

30

40

20

30

40

50

[0076]

[0090]現在の係数シンタックスエレメントに関するコード化コンテキストが少なくとも部分的に、予めコード化されたサブブロックの係数シンタックスエレメントに基づいて形成される場合の例において、並列のコンテキスト導出を可能にするために、1つまたは複数の制限が、現在の係数シンタックスエレメントに関したすでにコード化された情報に基づいて、コンテキスト導出近傍に課せられ得る。すなわち、コンテキスト近傍は、並列コンテキスト導出が所望される任意の位置を含まない。これは、全体的に参照により本願に組み込まれている、2011年11月11日に出願された米国出願番号13/294,869と、全体的に参照により本願に組み込まれている、2012年1月13日に出願された米国出願番号61/586,609とに記載の案に原理が類似している。

[0077]

[0091] サブブロックの複数の係数シンタックスエレメントを<u>並列に</u>符号化するために、映像符号化器 2 0 は、係数と<u>並列に</u>符号化されていないサブブロック内の同じ優先度の係数シンタックスエレメントのみに基づいて、コード化コンテキストを選択し得る。例えば、係数 のコンテキスト <u>近傍</u> は、コンテキスト <u>近傍</u> が係数と<u>並列に</u>コード化され得る任意の係数を含まないように成形 <u>され</u> 得る。この例において、コンテキスト <u>近傍</u> の形状は、米国出願番号 6 1 / 5 8 6 、 6 0 9 に記載されるように、ある位置から別の位置へ変化し得る。図 2 の例において、逆の 4 × 4 のサブブロックベースのスキャンが用いられる。4 × 4 のサブブロックの右下にある係数(例えば、係数 6 4 、 6 6 、および 6 8)は、現在のシンタックスエレメントに関するすでにコード化された情報に基づいて、修正されたコンテキストの<u>導出近傍</u>を用いなくてはならない。例えば、コンテキスト <u>導出</u>における <u>かに所</u>理が、係数 6 4 、 6 6 、および 6 8 のうちの 1 つのgr2F1agをコード化するために所望される場合、 4 × 4 のサブブロックの右下のピクセルに関するコード化されたg

[0078]

[0092] 一例において、映像符号化器20は、第1のシンタックスエレメントと第2のシ ンタックスエレメントを並列に生成し、第1のシンタックスエレメントに関するコード化 コンテキストと第2のシンタックスエレメントに関するコード化コンテキストを並列に選 択し得る。この例において、第1のシンタックスエレメントに関するコード化コンテキス トは、第2のシンタックスエレメントに基づいて選択されず、および第2のシンタックス エレメントに関するコード化コンテキストは、第1のシンタックスエレメントに基づいて 選択されない。この例において、映像符号化器20は、第1および第2のシンタックスエ レメントに関するコード化コンテキストに基づいて、第1および第2のシンタックスエレ メントを並列にエントロピー符号化し得る。同様に、映像復号器30は、第1のシンタッ クスエレメントと第2のシンタックスエレメントを並列に生成し、および第1のシンタッ クスエレメントに関するコード化コンテキストと第2のシンタックスエレメントに関する コード化コンテキストを並列に選択し得る。この例において、第1のシンタックスエレメ ントに関するコード化コンテキストは、第2のシンタックスエレメントに基づいて選択さ れず、第2のシンタックスエレメントに関するコード化コンテキストは、第1のシンタッ クスエレメントに基づいて選択されない。この例において、映像符号化器30は、第1お よび第2のシンタックスエレメントに関するコード化コンテキストに基づいて第1および 第2のシンタックスエレメントを並列にエントロピー復号し得る。

[0079]

[0093] 別の例において、チャンクのサイズはTUのサイズと等しくても良くおよび映像符号化器 2 0 は、係数のgr2Flagをコード化している。この例において、順方向または逆方向の順序でジグザグまたは斜めのスキャンが用いられ得る。さらに、この例において、対角線に対応するgr2Flagに関する全てのコンテキストが並列に導出されるべきである場合、その対角線からのgr2Flag情報のいずれも、コンテキスト導出近傍に含まれることができない。この例において、TUの位置のいずれかは、sigMapとgr1Flagに依存するgr2Flagに関するコンテキストの導出近傍に含まれる

20

30

40

50

可能性がある。図2におけるコンテキスト近傍の例はこの制限に従う。

[0800]

[0094] 別の例において、映像符号化器 2 0 は、現在のサブブロックの第 1 および第 2 の係数の g r 2 F 1 a g に関するコード化コンテキストを並列に選択し得る。この例において、第 1 の係数のコンテキスト近傍は、第 2 の係数を含まず、および第 2 の係数のコンテキスト近傍は第 1 の係数を含まない。したがって、この例において、映像符号化器 2 0 は、第 2 の係数の g r 2 F 1 a g に関するコード化コンテキストを選択せずおよびその逆も同様である。

[0081]

[0095] いくつかのこういった例において、特定の係数<u>のコ</u>ンテキスト近傍は、特定の係数とは異なるサブブロック内の係数を含み得る。さらに、いくつかの例において、特定の係数ブロック<u>のコ</u>ンテキスト<u>近傍</u>は、特定の係数と同じサブブロック内にある特定の係数の因果および非因果近傍を含み得る。第1の係数がコード化パスのコード化順<u>序</u>にしたがって、第2の係数の前に生じる場合、第1の係数は、第2の係数の後に生じる場合、第1の係数は、第2の係数の後に生じる場合、第1の係数は、第2の係数の非因果近傍である。

[0082]

[0096]図 4 は、因果および非因果係数を含<u>むコ</u>ンテキスト<u>近傍</u>の例を示す概念図である。図 4 内の丸は、係数ブロック 8 0 内の係数に対応する。図 4 の例において、係数ブロック 8 0 は、サブブロック 8 2 A、8 2 B、8 2 C、および 8 2 Dに<u>区分さ</u>れる。形状 8 4 は、係数 8 6 に関す<u>るコ</u>ンテキスト<u>近傍</u>を示す。図 4 の例において、係数 8 6 に関す<u>るコ</u>ンテキスト<u>近傍</u>は、係数 8 8、9 0、9 2、9 4、9 6、および 9 8を含む。係数 8 8、9 0、および 9 2 は、コード化順<u>序</u>において係数 8 6 の前に生じ、それ故に因果係数である。係数 9 4、9 6、および 9 8 は、<u>コード</u>化順<u>序</u>において係数 8 6 の後に生じ、それ故に非因果係数である。

[0083]

[0097]本開示の技術にしたがって、映像符号化器 2 0 は、係数ブロックの係数の第 1 の コード化パスの間に、係数ブロックの係数に対応するシンタックスエレメントの第 1 のセ ットを符号化し得る。さらに、映像符号化器20は、係数ブロックの係数の第2のコード 化パスの間に、係数ブロックの係数に対応するシンタックスエレメントの第2のセットを 符号化し得る。映像符号化器20が第2のコード化パスを実行する場合、映像符号化器2 0は、第1のシンタックスエレメントを生成し得る。第1のシンタックスエレメントは、 シンタックスエレメントの<u>第2のセッ</u>ト内にあり得、および係数ブロックの現在の係数に 対応し得る。さらに、映像符号化器20は、少なくとも第2のシンタックスエレメントと 第3のシンタックスエレメントの一部に基づいて、第1のシンタックスエレメントに関す るコード化コンテキストを選択し得る。第2のシンタックスエレメントは、シンタックス エレメントの第1のセット内にあり、および非因果係数に対応する。第3のシンタックス エレメントは、シンタックスエレメントの第2のセット内にあり、および因果係数に対応 する。非因果係数は、現在の(第2の)コード化パスのコード化順序において、現在の係 数の後に生じる。因果係数は、第2のコード化パスのコード化順序において、現在の係数 の前に生じる。映像符号化器20は、少なくとも部分的に第1のシンタックスエレメント のために選択されたコード化コンテキストに基づいて、第1のシンタックスエレメントを エントロピー符号化し得る。

[0084]

[0098] 同様に、映像<u>復号器</u>30は、係数ブロックの係数の第1のコード化パスの間に、係数ブロックの係数に対応するシンタックスエレメントの<u>第1のセット</u>を復<u>号し</u>得る。さらに、映像<u>復号器</u>30は、係数ブロックの係数の第2のコード化パスの間に、係数ブロックの係数に対応するシンタックスエレメントの<u>第2のセット</u>を復<u>号し</u>得る。映像<u>復号器</u>30が第2のコード化パスを実行する場合、映像<u>復号器</u>30は、少なくとも第2のシンタックスエレメントと第3のシンタックスエレメントの一部に基づいて、第1のシンタックス

エレメントに関するコード化コンテキストを選択し得る。第2のシンタックスエレメントは、シンタックスエレメントの第1のセット内にあり、および非因果係数に対応する。第3のシンタックスエレメントは、シンタックスエレメントの第2のセット内にあり、および因果係数に対応する。映像復号器30は、少なくとも部分的に第1のシンタックスエレメントのために選択されたコード化コンテキストに基づいて、第1のシンタックスエレメントをエントロピー復号し得る。

[0085]

[0086]

[0100]図5は、本開示の技術を実装するように構成される映像符号化器20の例を示すプロック図である。図5は、説明の目的のために提供され、および本開示において広く例示されおよび記載された技術を限定すると考えられるべきではない。説明の目的のために、本開示は、HEVCコード化のコンテキストにおける映像符号化器20を記載する。しかし、本開示の技術は、その他のコード化の規格または方法に適用され得る。

[0087]

[0101] 図 5 の例において、映像 符号化器 2 0 は、予測処理ユニット 1 0 0 、 残差 生成ユニット 1 0 2 、変換処理ユニット 1 0 4 、量子化ユニット 1 0 6 、逆量子化ユニット 1 0 8 、逆変換処理ユニット 1 1 0 、再構成ユニット 1 1 2 、フィルタユニット 1 1 3 、復号画像 バッファ (decoded picture buffer) 1 1 4 、およびエントロピー符号化ユニット 1 1 6 を含む。予測処理ユニット 1 0 0 は、インター予測処理ユニット 1 2 1 とイントラ予測処理ユニット 1 2 6 を含む。インター予測処理ユニット 1 2 1 は、動き推定ユニット 1 2 と動き補正ユニット 1 2 4 を含む。その他の例において、映像 符号化器 2 0 は、より多くの、より少ない、または異なる機能コンポーネントを含み得る。

[0088]

[0102] 映像符号化器 2 0 は、映像データを受信し得る。映像データを符号化するために、映像符号化器 2 0 は、映像データの各画像の各スライスを符号化し得る。スライスを符号化する一環として、映像符号化器 2 0 は、スライス内の各CTBを符号化し得る。CTBを符号化する一環として、予測処理ユニット 1 0 0 は、サンプルブロックを徐々により小さいサンプルブロックに<u>区分</u>するために、CTBと関連するサンプルブロックに対して4分木分割を実行し得る。より小さいサンプルブロックはCUと関連し得る。例えば、予測処理ユニット 1 0 0 は、CTBの各サンプルブロックの各々を4個の等しいサイズのサブブロックに分割し、サブブロックの1つまたは複数を4個の等しいサイズのサブサブブロックに分割しというように行い得る。

[0089]

[0103]映像符号化器 2 0 は、 C U の符号化された表現(すなわち、コード化された C U)を生成するために画像内の C T B の C U を符号化し得る。映像符号化器 2 0 は、 Z スキャン順序にしたがって、 C T B の C U を符号化し得る。言い換えれば、映像符号化器 2 0 は、その順序において、左上の C U、右上の C U、左下の C U、次に右下の C U を符号化し得る。映像符号化器 2 0 は、 Z スキャン順序にしたがって、分割された C U のサンプルブロックのサブブロックと関連する C U を符号化し得る。

[0090]

[0104]さらに、CUを符号化する一環として、予測処理ユニット100は、CUの1つまたは複数のPUの間でCUのサンプルブロックを分割し得る。映像符号化器20と映像

10

20

30

40

20

30

40

50

<u>復号器</u> 3 0 は、様々な P U のサイズをサポートし得る。特定の C U のサイズが 2 N $\underline{\times}$ 2 N であると仮定すると、映像<u>符号化器</u> 2 0 と映像<u>復号器</u> 3 0 は、イントラ予測のため<u>の</u> 2 N $\underline{\times}$ 2 N または N $\underline{\times}$ N の P U のサイズ、およびインター予測のための 2 N $\underline{\times}$ 2 N、 2 N $\underline{\times}$ N N $\underline{\times}$ 2 N、 N $\underline{\times}$ N、 N $\underline{\times}$ 2 N、 N $\underline{\times}$ N、 S またはそれに類似した対称の P U のサイズをサポートし得る。映像符号化器 2 0 と映像復号器 3 0 はまた、インター予測のための 2 N $\underline{\times}$ n U、 2 N $\underline{\times}$ n D、 n L $\underline{\times}$ 2 N、 および n R $\underline{\times}$ 2 N の P U のサイズに関する $\underline{*}$ 対称の分割をサポートし得る。

[0105] インター予測処理ユニット121は、CUの各PU<u>に対して</u>インター予測を実行することによって、PUに関する予測データを生成し得る。PUに関する予測データは、PUおよびPUに関する動き情報に対応する予測サンプルブロックを含み得る。スライスは、Iスライス、Pスライス、またはBスライスであり得る。インター予測ユニット121は、PUがIスライス、Pスライス、またはBスライス内にあるかどうかに依存して、CUのPUに関する異なる動作を実行し得る。Iスライスにおいて、全てのPUはイントラ予測される。したがって、PUがIスライスにある場合、インター予測ユニット121は、PUに対してインター予測を実行しない。

[0092]

[0106] P U が P スライス内にある場合、動き推定ユニット 1 2 2 は、P U に関する参照 ブロックのための参照画像のリスト(例えば、「リスト 0 」)内の参照画像をサーチし得る。P U の参照ブロックは、参照画像の同じ領域に対応し、および P U のサンプルブロックに最も密に対応するサンプルブロックのセットであり得る。動き推定ユニット 1 2 2 は、P U の参照ブロックを含むリスト 0 内の参照画像を示す参照画像インデックスと、P U のルマ・サンプルブロックとルマ参照サンプルブロック(Iuma reference sample block)の間の空間変位を示す動きベクトルを生成し得る。動き推定ユニット 1 2 2 は、P U の動き情報としての動きベクトルと参照画像インデックスを出力し得る。動き補正ユニット 1 2 4 は、P U の動き情報によって示された参照ブロックに基づいて、P U の予測サンプルブロックを生成し得る。

[0093]

[0107] P U が B スライス内にある場合、動き推定ユニット 1 2 2 は、P U に関する一方向のインター予測または双方向のインター予測を実行し得る。P U に関する一方向のインター予測を実行するために、動き推定ユニット 1 2 2 は、P U に関する参照ブロックに関する第 1 の参照画像リスト(「リスト 0 」)または第 2 の参照画像リスト(「リスト 1 」)の参照画像をサーチし得る。動き推定ユニット 1 2 2 は、P U の動き情報として、参照ブロックを含む参照画像のリスト 0 またはリスト 1 内の位置を示す参照画像インデックス、P U のサンプルブロックと参照ブロックの間の空間変位を示す動きベクトル、および参照画像がリスト 0 またはリスト 1 内にあるかどうかを示す予測方向インジケータを出力し得る。

[0094]

[0108] P U に関する双方向のインター予測を実行するために、動き推定ユニット122は、P U に関する参照ブロックに関するリスト0内の参照画像をサーチし得、<u>また、</u>P U に関する別の参照ブロックに関するリスト1内の参照画像をサーチし得る。動き推定ユニット122は、参照ブロックを含む参照画像のリスト0およびリスト1内の位置を示す参照画像インデックスを生成し得る。さらに、動き推定ユニット122は、P U のサンプルブロックと参照ブロックの間の空間変位を示す動きベクトルを生成し得る。P U の動き情報は、P U の動きベクトルと参照画像インデックスを含み得る。動き補正ユニット124は、P U の動き情報によって示された参照ブロックに基づいて、P U の予測サンプルブロックを生成し得る。

[0095]

[0109]イントラ予測処理ユニット126は、PU<u>に対して</u>イントラ予測を実行することによって、PUに関する予測データを生成し得る。PUに関する予測データは、PUに関する予測サンプルブロックと様々なシンタックスエレメントを含み得る。イントラ予測処

20

30

40

50

理ユニット126は、Iスライス、Pスライス、およびBスライス内のPU<u>に対して</u>イントラ予測を実行し得る。

[0096]

[0110] P U <u>に対して</u>イントラ予測を実行するために、イントラ予測処理ユニット 1 2 6 は、P U に関する予測データの複数のセットを生成するために、複数のイントラ予測モードを用いるために、イントラ予測処理ユニット 1 2 6 は、イントラ予測モードと関連する方向に、P U のサンプルブロックにわたって近傍のP U のサンプルブロックからサンプルを拡張し得る。近傍のP U は、P U、C U、および C T B に関する左から右、上から下の符号化順序を仮定すると、P U の上、P U の上及びその右側、P U の上及びその左側、またはP U の左側であり得る。イントラ予測処理ユニット 1 2 6 は、<u>様々な数の</u>イントラ予測モードの例において、イントラ予測モードの数は、P U のサンプルブロックのサイズに依存し得る。

[0097]

[0111]予測処理ユニット100は、PUに関するインター予測処理ユニット121によって生成された予測データ、またはPUに関するイントラ予測処理ユニット126によって生成された予測データのうちからCUのPUに関する予測データを選択し得る。いくつかの例において、予測処理ユニット100は、予測データのセットのレート/ひずみメトリックに基づいて、CUのPUに関する予測データを選択する。選択された予測データの予測サンプルブロックは、ここにおいて、選択された予測サンプルブロックと称され得る

[0098]

[0112] 残差生成ユニット102は、CUのサンプルブロックとCUのPUの選択された予測サンプルブロックに基づいて、CUの残差サンプルブロックを生成し得る。例えば、残差生成ユニット102は、残差サンプルブロック内の各サンプルが、CUのオリジナルのサンプルブロック内のサンプルとCUのPUの選択された予測サンプルブロック内の対応するサンプルの間の差異と等しい値を持つように、CUの残差サンプルブロックを生成し得る。

[0099]

[0113] 変換処理ユニット104は、CUに関する1つまたは複数のTUのセットを生成し得る。CU<u>のT</u>U<u>の各々</u>は、ルマの<u>残差</u>サンプルブロックと2つのクロマ・サンプルブロックと関連し得る。TUのルマ<u>残差</u>サンプルブロックは、CUのルマ<u>残差</u>サンプルブロックは、CUのルマ<u>残差</u>サンプルブロックは、CUのクロマの<u>残差</u>サンプルブロックのサブブロックのサブブロックであり得る。TUのクロマ<u>残差</u>サンプルブロックは、TUのルマの<u>残差</u>サンプルブロックと同じ画像の領域に対応する。変換処理ユニット104は、CUの<u>残差</u>サンプルブロックをCUのTUと関連する<u>残差</u>サンプルブロックに分割するために4分木分割を実行し得る。CUのTUと関連する<u>残差</u>サンプルブロックのサイズと位置は、CUのPUのサンプルブロックのサイズと位置に基づ<u>くことも基づ</u>かないこともある。

[0100]

[0114] 変換処理ユニット104は、1つまたは複数の変換をTUと関連する<u>残差</u>サンプルブロックに適用することによってCUの各TUに関する係数ブロックを生成し得る。変換処理ユニット104は、様々な変換をTUと関連する<u>残差</u>サンプルブロックに適用し得る。例えば、変換処理ユニット104は、ディスクリートコサイン変換(DCT)、方向変換、または概念的に類似<u>した</u>変換を<u>残差</u>サンプルブロックに適用し得る。変換は、<u>残</u>差サンプルブロックをピクセルドメインからの周波数ドメインに変換し得る。したがって、係数ブロック内の係数は、特定の周波数にあると考えられ得る。

[0101]

[0115]量子化ユニット 1 0 6 は、係数ブロック内の係数を量子化し得る。量子化の過程は、係数のうちのいくつかまたは全てと関連するビット深度を低減し得る。例えば、 n ビ

20

30

40

50

ットの係数は、量子化の間に、mビット係数に<u>端数が切り捨てられ</u>得<u>、ここで、nはmよりも大きい</u>。量子化ユニット106は、CUと関連する量子化パラメータ(QP)値に基づいて、CUのTUと関連する係数ブロックを量子化し得る。映像符号化器20は、CUと関連するQP値を調整することによって、CUと関連する係数ブロックに適用される量子化の程度を調整し得る。

[0102]

[0116]逆量子化ユニット108と逆変換処理ユニット110は、係数ブロックから<u>残差</u>サンプルブロックを再構成するために、係数ブロックに、それぞれ逆量子化および逆変換を適用し得る。再構成ユニット112は、TUと関連する再構成されたサンプルブロックを作成するために、再構成された<u>残差</u>サンプルブロックのサンプルを、予測処理ユニット100によって生成された1つまたは複数の予測サンプルブロックからの対応するサンプルに追加し得る。この方法で、CUの各TUに関するサンプルブロックを再構成することによって、映像符号化器20は、CUのサンプルブロックを再構成し得る。

[0103]

[0117]フィルタユニット 1 1 3 は、 C U のサンプルブロック内のブロッキングアーチファクト(blocking artifacts)を低減するためにデブロッキング動作(deblocking operation)を実行し得る。復号画像バッファ 1 1 4 は、再構成されたサンプルブロックを記憶し得る。インター予測ユニット 1 2 1 は、その他の画像の P U に対してインター予測を実行するために、再構成されたサンプルブロックを含む参照画像を用い得る。さらに、イントラ予測処理ユニット 1 2 6 は、 C U と同じ画像内のその他の P U に対してイントラ予測を実行するために復号画像バッファ 1 1 4 内の再構成されたサンプルブロックを用い得る。

[0104]

[0118] エントロピー符号化ユニット 1 1 6 は、映像 符号化器 2 0 のその他の機能コンポーネントからデータを受信し得る。例えば、エントロピー符号化ユニット 1 1 6 は、量子化ユニット 1 0 6 から係数ブロックを受信し得、および予測処理ユニット 1 0 0 からシンタックスエレメントを受信し得る。エントロピー符号化ユニット 1 1 6 は、エントロピー符号化されたデータを生成するために、データ に対して 1 つまたは複数のエントロピー符号化動作を実行し得る。例えば、エントロピー符号化ユニット 1 1 6 は、データ に対してコンテキスト適応型可変 長コード 化 (context-adaptive variable length coding) (C A V L C) 動作、C A B A C 動作、 V 2 V (variable-to-variable) 長コード化動作 (length coding operation)、シンタックスベースのコンテキスト適応型バイナリ算術コード化 (syntax-based context-adaptive binary arithmetic coding) (S B A C) 動作、確率間隔分割エントロピー (Probability Interval Partitioning Entropy) (P I P E) コード化動作、指数ゴロム符号化動作 (Exponential-Golomb encoding operation)、または別のタイプのエントロピー符号化動作を実行し得る。映像符号化器 2 0 は、エントロピー符号化ユニット 1 1 6 によって生成されたエントロピー符号化されたデータを含むビットストリームを出力し得る。

[0105]

[0119] エントロピー符号化ユニット 1 1 6 は、RQ \underline{TO} リーフ・ノードと関連する係数プロック \underline{CO} し得る。エントロピー符号化ユニット 1 1 6 は、エントロピー符号化ユニット 1 1 6 が、サブプロックのうちの次の 1 つを処理する前に、サブプロックのうちの 1 つを完全に処理するように、サブブロックを連続して処理し得る。エントロピー符号化ユニット 1 1 6 は、右下のサブブロックから開始して、サブブロックを逆順に処理し得る。エントロピー符号化ユニット 1 1 6 は、右下のサブブロックから開始して、サブブロック(すなわち、ルマ残差サンプルブロックから 導出 された係数ブロック)とクロマ係数プロック(すなわち、クロマ残差サンプルブロックから 導出 された係数ブロック)を処理し得る。

[0106]

[0120] 2 0 1 1 年 1 月 2 0 日付のNguyen他による文書番号JCTVC-H0228の「Non-CE11: Proposed Cleanup for Transform Coefficient Coding,」は、その内容

(31)

全体が参照により本願に組み込まれ、変換係数コード化のための異なる方法を提案する。 JCTVC-H0228の提案において、上述された同じ5個のシンタックスエレメント が用いられる。しかし、現在の係数のコンテキスト近傍は、sigMapFlag、gr 1Flag、およびgr2Flagに関するコンテキストと同様に、levelRemに 関するゴロム・ライス(Golomb-Rice)パラメータを導出するために用いられる。係数7 4 に関するコンテキスト導出に用いられるコンテキスト近傍の例(斜め左下のスキャンの 場合)が四辺形72を用いて図3に示される。コンテキスト近傍は、sigMapFla gのコード化に関してHEVC委員会草案によって用いられるものと同じである。その他 のコンテキスト近傍も同様に用いられ得る。JCTVC-H0228の提案において、異 なるシンタックスエレメントに関するコンテキスト導出は、コンテキスト近傍内の係数の 絶対レベルの関数に基づく。さらに、JCTVC-H0228において、5個のパス、上 述した各係数シンタックスエレメントにつき1つ、の中の各チャンクをコード化する代わ りに1つの係数に関して全ての必要な係数シンタックスエレメントが、次の係数に進む前 にコード化される。さらに、JCTVC-H0228の提案は、いくつかのスキャン(例 えば、4×4のサブブロックスキャン)の際に、2つの連続係数が異なる対角線に属し得 る(belong to different diagonals)ことを提供する。この場合、1つの係数に関するコ ンテキストは、前の係数の実際の復号された(絶対)値に依存し得る。

[0107]

[0121] J C T V C - H 0 2 2 8 の提案において、下記の量は<u>、コ</u>ンテキスト<u>近傍</u>を用いて定義され得る。和は<u>、コ</u>ンテキスト<u>近傍</u>内の係数の全体にわたる。 【数 1 】

$$num_significant_coeff = \sum \delta_i(x_i) \text{ with } \delta_i(x_i) = \begin{cases} 1 & x_i \neq 0 \\ 0 & x_i = 0 \end{cases}$$

【数2】

 $sum_absolute_level = \sum |x_i|$

【数3】

$$sum_absolute_levelMinus1 = \sum \delta_j(x_i) with \ \delta_j(x_i) = \begin{cases} |x_i| - 1 & |x_i| > 0 \\ 0 & |x_i| = 0 \end{cases}$$

[0108]

JCTVC-H0228の提案において、sum_absolute_level値は、sigMapFlagに関するコンテキスト $\underline{ 1}$ とのに用いられ、およびsum_absolute_levelMinus1値は、gr1Flagおよびgr2Flagに関するコンテキスト $\underline{ 1}$ とのこれを導出するために用いられる。コンテキストインデックスはコード化コンテキストを識別し得る。

[0109]

[0122] J C T V C - H 0 2 2 8 の提案において、n u m__ s i g n i f i c a n t __ c o e f f 、s u m__ a b s o l u t e__ l e v e l m i n u s 1 e m m__ a b s o l u t e__ l e m m__ a b s o l u t e__ l m__ a b s o l u t e__ l m__ a b s o l u t e__ m__ a b s o l u t m___ a b s o l u t e__ m__ a b s o l u t e__ m__ a b s o l u t e__ m__ a b s o l u t e__ m__ a b s o l u t e__ m__ a b s o l u t e__ m__ a b s o l u t e__ m__ a b s o l u t e__ m__ a b s o l u t e__ m__ a b s o l u t e__ m__ a b s o l u t e__ m__ a b s o l u t e__ m__ a b s o l u l m__ a l u

 $c_o = \min (sum_absolute_level, 5)$

【数5】

 $c_1 = \min (sum_absolute_levelMinusl, 4) + 1$

【数6】

 $c_2 = \min (sum_absolute_levelMinus1, 4) + 1$ [0 1 1 0]

50

10

20

30

40

50

[0123] JCTVC-H0228の提案は種々の欠点を持ち得る。例えば、各係数に関して<u>コード</u>化の必要なシンタックスエレメントの数は1から5まで変わることができる。これは<u>コード</u>化の過程においてボトルネックを引き起こし<u>得</u>、および1つのサイクルにおいて複数のビンを並列化また<u>コード</u>化するために先読み戦略を用いることを難しく<u>し得る</u>。さらに、例えば、4×4のサブブロック<u>コード</u>化順序のようないくつかの<u>コード</u>化順序において、2つの連続係数は、異なる対角線に属し得る。この場合、1つの係数に関する<u>コード</u>化コンテキストは、前の係数の実際の復号された値に依存し得る。別の欠点は<u>、</u>コンテキスト導出のために、近傍における係数に関するレベル情報と同様に有意性が必要であるということである。コンテキスト近傍に係数の有意性およびレベル情報を記憶することは必要な記憶量を増加させ得る。別の例において、コンテキスト<u>コード</u>化されたシンタックスエレメントとバイパス<u>コード</u>化されたシンタックスエレメントはインターリーブされ、それによって、バイパス<u>コード</u>化されたシンタックスエレメントの<u>並列化</u>解析機能に不利益がもたらされ得る。

[0111]

[0124]本開示の1つまたは複数の技術は、JCTVC-H0228の提案の欠点に対処し得る。上述したように、映像コーダー(video coder)(例えば、映像符号化器 2 0 または映像復号器 3 0)は、1つまたは複数のサブセット(例えば、サブブロックまたはチャンク)を含む各TUを区分することによって、1つのサイクルにおける(または並列での)複数のビンの処理を容易にする。映像コーダーは次に、HEVCの作業ドラフト5に記載された5つのコード化パスを用い得る。しかし、本開示の1つまたは複数の技術にしたがって、sigMapFlag、gr1Flag、およびgr2Flagに関するコンテキスト導出と同様に、シンタックスエレメントlevelRemのゴロム・ライスパラメータの選択は、コンテキスト近傍を用いるJCTVC-H0228に記載されたように実行される。しかし、JCTVC-H0228の提案とは異なり、コンテキスト近傍は非因果係数を含み得る。

[0112]

[0125] 本開示の 1 つまたは複数の技術にしたがって、エントロピー符号化ユニット 1 1 6 がサブブロックを処理する場合、エントロピー符号化ユニット 1 1 6 は、上述された 5 つの $\frac{1}{2}$ つに (1) では (1) では

[0113]

[0114]

20

30

40

50

トを調べるためにそのコンテキスト<u>インデックス</u>を用いることによって、特定の係数の係数シンタックスエレメントに関するコード化コンテキストを選択し得る。

[0115]

[0128] いくつかの例において、エントロピー符号化ユニット116は、現在の係数0 コンテキスト <u>近傍</u>内の係数の 実際のまたは推定された絶対値に基づいて、コンテキスト <u>インデックス</u>を決定する。エントロピー符号化ユニット116が係数の各係数シンタックスエレメントをすでに符号化していた場合、エントロピー符号化ユニット116は、その係数の実際の絶対値を決定し得る。例えば、エントロピー符号化ユニット116は、<u>現在のサブプロックの外の因果近傍</u>係数の実際の絶対値を決定するためにこれらの係数のsigMapFlag、gr1Flag、gr2Flag、およびlevelRemを用いることができるので、エントロピー符号化ユニット116は、<u>これらの</u>係数の推定された絶対値を決定する必要は無い。例えば、係数ブロックは、複数のサブブロックを備えても良く、および現在の<u>コード</u>化パスの<u>コード</u>化順<u>序</u>は、サブブロックに基づいても良い。この例において、因果係数は、現在の係数と異なるサブプロックのうちの1つにあり得る。

[0116]

[0129] しかし、エントロピー符号化ユニット116が係数の各係数シンタックスエレメ ントをまだ符号化していない場合、エントロピー符号化ユニット116は、その係数の係 数シンタックスエレメントに基づいて、係数の実際の絶対値を決定することができない。 したがって、エントロピー符号化ユニット116が、係数の各係数シンタックスエレメン トをまだ符号化していない場合、エントロピー符号化ユニット116は、その係数の推定 されたまたは実際の絶対値を決定し得る。例えば、エントロピー符号化ユニット116は 、因果近傍係数の推定されたまたは実際の絶対値を決定するために、特定の係数の因果近 傍係数のより低い優先度の係数シンタックスエレメントおよび現在の優先度の係数シンタ ックスエレメントを用い得る。例として、第3のコード化パスにおいて(すなわち、係数 に関するgr2Flagが符号化されている場合)、sigMapFlagとgr1Fl agから推測可能な最小の絶対レベル値は、現在の係数のコンテキスト近傍における係数 に関して用いられる。係数のsigMapFlagが0である場合、その係数の推定され た絶対値は 0 である。その係数の s i g M a p F l a g が 0 であり、その係数の g r 1 F 1agが0である場合、推定された絶対レベルは1であると推測される。係数のsigM apFlagが1であり、およびその係数のgr1Flagが1である場合、絶対レベル は2であると推測される。したがって、推測された値は、今までコード化されていないシ ンタックスエレメントに0の値を割り当てることに基づく。近傍内の因果係数に関して、 gr2Flagは値1を持ち、因果係数の実際の絶対値は知られていないが、3と推定さ れ得る。

[0117]

[0130]例えば、図2の例は因果近傍を示す。したがって、コンテキスト近傍は、現在のシンタックスエレメント(すなわち、現在の<u>コード</u>化パスと関連する係数シンタックスエレメント)がすでに符号化されている(または復<u>号さ</u>れている)係数のみを含む。しかし、本開示の技術にしたがって、映像コーダー(例えば、映像<u>符号化器</u>20または映像<u>復号器</u>30)は、図4の例に示されるように非因果近傍(スキャン順において)を用い得る。特に、非因果(すなわち、図4における係数94、96、および98)であるコンテキスト近傍係数に関して、前のシンタックスエレメント(すなわち、<u>コード</u>化パス)までの情報のみがコンテキスト<u>導出</u>の際に用いられることができる。因果<u>的</u>であり、および現在の係数と同じサブブロックに属するコンテキスト近傍係数に関して、こういった係数の全なの係数シンタックスエレメントから現在の<u>コード</u>化パスのシンタックスエレメントまで推測され得る。因果<u>的</u>であり、および現在の係数のサブブロックの外側にあるコンテキスト近傍係数に関して、コンテキスト近傍係数の実際の絶対レベル値が用いられ得る。

[0118]

[0131] 一般に、エントロピー符号化ユニット116は、係数Xを含むサブブロック内の

20

30

40

50

全ての因果係数に関して、係数シンタックスエレメントYの優先度より大きいか、またはそれと等しい優先度を持つシンタックスエレメントに基づく因果係数の推定された(または実際の)絶対値に基づいて、係数Xの係数シンタックスエレメントYに関する<u>コード</u>化コンテキストを決定し得る。例えば、エントロピー符号化ユニット116が現在の係数に関するsigMapF1agを符号化している<u>ときに</u>現在の係数と同じサブブロック内の因果近傍係数の推定された(または実際の)絶対値を決定するために、エントロピー符号化ユニット116は、因果近傍係数のsigMapF1agが0または1に等しいかどうかを決定し得る。因果近傍係数のsigMapF1agが0に等しい場合、エントロピー符号化ユニット116は、因果近傍係数の絶対値<u>が</u>0に等しいと決定し得る。因果近傍係数のょigMapF1agが1に等しい場合、エントロピー符号化ユニット116は、因果近傍係数の推定された絶対値が1に等しいと決定し得る。

[0119]

[0132] エントロピー符号化ユニット116が現在の係数に関するgr1F1agを符号化しているときに現在の係数と同じサブブロック内の因果近傍係数の推定された(または実際の)絶対値を決定するために、エントロピー符号化ユニット116は、因果近傍係数に関するsigMapF1agが0または1に等しいかどうかを決定し得る。因果近傍係数に関するsigMapF1agが0に等しい場合、エントロピー符号化ユニット116は、因果近傍係数の絶対値が0に等しいと決定し得る。因果近傍係数に関するsigMapF1agが1に等しい場合、エントロピー符号化ユニット116は、因果近傍係数のgr1F1agが0に等しい場合、エントロピー符号化ユニット116は、因果近傍係数の絶対値が1に等しいと決定し得る。因果近傍係数の絶対値が1に等しいと決定し得る。因果近傍係数の推定された絶対値が2に等しいと決定し得る。

[0120]

[0133]エントロピー符号化ユニット116が現在の係数に関するgr2F1agを符号化しているときに現在の係数と同じサブブロック内の因果近傍係数の推定された(または実際の)絶対値を決定するために、エントロピー符号化ユニット116は、因果近傍係数に関するsigMapF1agが0または1に等しいかどうかを決定し得る。因果近傍係数に関するsigMapF1agが0に等しい場合、エントロピー符号化ユニット116は、因果近傍係数の絶対値が0に等しいと決定し得る。因果近傍係数のgr1F1agが1に等しい場合、エントロピー符号化ユニット116は、因果近傍係数のgr1F1agが0に等しい場合、エントロピー符号化ユニット116は、因果近傍係数のgr1F1agが0に等しい場合、エントロピー符号化ユニット116は、因果近傍係数のgr1F1agが1に等しいは合、エントロピー符号化ユニット116は、因果近傍係数のgr2F1agが1に等しいり場合、エントロピー符号化ユニット116は、因果近傍係数のgr2F1agが0または1に等しいかどうかを決定し得る。因果近傍係数ののgr2F1agが0に等しいと決定し得る。因果近傍係数の絶対値が2に等しいと決定し得る。因果近傍係数の推定された絶対値が3と等しいと決定し得る。

[0121]

20

30

40

係数の推定された(または<u>実際</u>の)絶対値と因果係数の推定された(または<u>実際</u>の)絶対値に基づいて、シンタックスエレメントのコード化コンテキストを選択し得る。

[0122]

[0135] 例えば、エントロピー符号化ユニット116が、現在sigMapFlagをコード化中である場合、エントロピー符号化ユニット116は、非因果近傍係数の推定された絶対値が0に等しいと決定し得る。エントロピー符号化ユニット116が、現在gr1Flagをコード化中であり、および非因果近傍係数のsigMapFlagが0に等しい場合、エントロピー符号化ユニット116は、非因果近傍係数の絶対値が0に等しいと決定し得る。エントロピー符号化ユニット116が現在gr1Flagを<u>コード</u>化中であり、および非因<u>果近</u>傍係数のsigMapFlagが1に等しい場合、エントロピー符号化ユニット116は、非因<u>果近</u>傍係数の推定された絶対値<u>が</u>1に等しいと決定し得る。

[0123]

[0136] エントロピー符号化ユニット 1 1 6 が g r 2 F 1 a g を符号化しており、および非因 果近 傍係数の s i g M a p F 1 a g が 0 に等しい場合、エントロピー符号化ユニット 1 1 6 は、非因 果近 傍係数の絶対値 \underline{m} 0 に等しいと決定し得る。エントロピー符号化ユニット 1 1 6 が g r 2 F 1 a g を符号化しており、非因 果近 傍係数の s i g M a p F 1 a g \underline{m} 0 に等しい場合、エントロピー符号化ユニット 1 1 6 は、非因 果近 傍係数の絶対値 \underline{m} 1 に等しいと決定し得る。エントロピー符号化ユニット 1 1 6 は、非因 果近 傍係数の絶対値 \underline{m} 1 に等しいと決定し得る。エントロピー符号化ユニット 1 1 6 が g r 2 F 1 a g を符号化しており、非因 果近 傍係数の s i g M a p F 1 a g \underline{m} 1 に等しく、および非因 果近 傍係数の g r 1 F 1 a g \underline{m} 1 に等しい場合、エントロピー符号化ユニット 1 1 6 は、非因 果近 傍係数の推定された絶対値 \underline{m} 2 に等しいと決定し得る。

[0124]

[0137] エントロピー符号化ユニット 1 1 6 が第 4 のおよび / または第 5 のコード化パスを実行すると、エントロピー符号化ユニット 1 1 6 は、係数の 1 e v e 1 R e m と 関連するゴロム・ライスコードを識別し得る。係数の係数シンタックスエレメントに関するゴロム・ライスコードを識別するために、エントロピー符号化ユニット 1 1 6 は、係数 のコンテキスト 近傍 内の係数の推定されたまたは 実際の絶対値に基づいて、係数シンタックスエレメントに関するコード化コンテキストを選択し得る。エントロピー符号化ユニット 1 1 6 は次に、係数シンタックスエレメントに関するゴロム・ライスパラメータとゴロム・ライスコードを識別するために選択されたコンテキストを用い得る。エントロピー符号化ユニット 1 1 6 はゴロム・ライスコードを出力し得る。

[0125]

[0126]

[0139] いくつかの例において、映像コーダー(例えば、映像<u>符号化器</u> 2 0 または映像<u>復</u> 号器 3 0)は、コンテキスト<u>インデックス</u>に基づいてコード化コンテキストを決定する。映像コーダーは、コンテキスト<u>インデックス</u> c_0 を計算することによって、係数のsig Map Flagに関するコンテキスト<u>インデックス</u>を計算する<u>ことができ</u>、そこで、 c_0 = min(sum_absolute_level,5)であり、sum_absolute_levelは、係数<u>のコ</u>ンテキスト<u>近傍</u>内の係数の<u>実際</u>のまたは推定された絶対値の和である。言い換えれば、

[0127]

$sum_absolute_level = \sum \delta_i(x_i)$

[0128]

JCTVC-H0228の提案において、係数のコンテキスト近傍は、図2および図3の 例において示されるように、因果近傍に限定される。さらに、JCTVC-H0228の 提案において、映像コーダーは、各サブブロックを通して単一パスを実行する。単一パス の間に、映像コーダーは、サブブロックの次の係数を処理する前に、サブブロックの係数 に関するsigMapFlag、gr1Flag、gr2Flag、signFlag、 およびLevelRemを生成および符号化する。

(36)

[0129]

[0140]さらに、JCTVC-H0228の提案において、映像コーダーは、gr 1 F l agに関するコンテキストインデックスc ╷を計算することができ、そこで、c ╷=mi n (s u m _ a b s o l u t e _ l e v e l M i n u s 1 , 4) + 1 である。g r 2 F l agに関するコンテキストインデックスを計算するために、映像コーダーは、コンテキス トインデックス c_2 を計算することができ、ここで、 c_2 = $min(sum_absol$ ute_levelMinus1,4)+1である。値sum_absolute_le velMinus1は、sum_absolute_levelから値num_sign ificant_coeffを差し引くことによって決定されることができ、ここにおい て、num_significant_coeffは、コンテキスト近傍内のゼロではな い係数の数と等しい。

【数8】

$$sum_absolute_levelMinus1 = \sum_{i} \partial_{i}(x_i)$$

[0130]

上記の式において、合計は、コンテキスト近傍内の係数の全体にわたる。上記の式におい

[0131]

【数9】

 $\partial_i(x_i)$

[0132]

は<u>、</u>

[0133]

【数10】

 $|\mathbf{x}_i| > 0$

[0134]

の場合

[0135]

【数11】

 $|x_{i}| - 1$

[0136]

に等しく、 x_i が0に等しい場合0に等しく、ここにおいて x_i は係数iの実際のまたは 推定された絶対値である。映像コーダーは、値num_significant_coe ffをsum_absolute_levelから差し引くことによってsum_abs olute_levelMinus1を決定し得る。値num_significant coeffは、

[0137]

10

20

30

【数12】

$$\partial_i(\mathbf{x}_i) = \begin{cases} 1 & \mathbf{x}_i \neq 0 \\ 0 & \mathbf{x}_i = 0 \end{cases}$$

[0138]

を持つ

【数13】

$$num_significant_coeff = \sum \partial_i(x_i)$$

に等しい。

[0139]

[0141] さらに、JCTVC-H0228の提案が<u>コード</u>化パスおよび非因<u>果近</u>傍係数に拡張された場合、過度の重要度が非因果近傍係数の推定された(または<u>実際</u>の)絶対値に与えられ得、それが<u>コード</u>化能率を低下させる可能性がある。例えば、係数の絶対値は、より高い周波数における係数に関して、平均して、典型的に<u>減少する</u>。したがって、因果係数が<u>有意</u>であり、および高い絶対マグニチュードを有する場合、現在の係数が<u>有意</u>であり、および高い絶対マグニチュードを持っている見込みがある。高い絶対マグニチュードの1つの例は、3または3よりも高いものであり得る。しかし、この関係は非因果係数で、非因果係数が有意であるならば、現在の係数が有意であるという推論は、それが因果係数に関するものよりも弱い。このため、エントロピー符号化ユニット116は、本開示の技術にしたがって、<u>コード</u>化コンテキストを決定する際に、因果および非因果係数を<u>異な</u>るように扱い得る。

[0140]

[0142] 例えば、エントロピー符号化ユニット116は、本開示の技術にしたがって、 \underline{J} <u>ード</u>化コンテキストを決定する <u>ときに</u> 因果係数の<u>実際</u>のまたは推定された絶対値とは対照的に、非因果係数の推定されたまたは <u>実際</u>の絶対値に異なる重み付けを適用し得る。言い換えれば、異なる重み付けが因果および非因果係数に与えられ得る。この例において、非因果係数(または因果係数)に適用される重み付けは、非因果係数と現在の係数の間で、 \underline{J} 工ード 化順序における係数の数の点で、距離に依存し得る。さらに、一般に、非因果係数は所与の係数に関する \underline{J} 一ド化コンテキストの中で因果係数より低い重みつけを割り当てられ得る。

[0141]

[0143]本開示の1つまたは複数の技術にしたがって、エントロピー符号化ユニット116は、非因<u>果近</u>傍係数の<u>トータル</u>の<u>有意性</u>を1<u>減らし</u>得る。例えば、エントロピー符号化ユニット116は、因果および非因果係数に関して別個の和を保持し得る。この例において、エントロピー符号化ユニット116は、<u>トータルを1だけ減少させる</u>ことによって、コンテキスト<u>近傍</u>内の<u>有意な</u>非因果係数の<u>トータル</u>の重要度を<u>減らし</u>得る。したがって、num_significant_coeffを計算するために、<u>有意</u>な非因果係数の数が4である場合、<u>有意</u>な非因果係数の数は3である<u>と扱</u>われる。すなわち、エントロピー符号化ユニット116は、下記の式の通りnum_significant_coeffを計算し得る。

【数14】

num_significant_coeff =
$$\left(\sum_{i=1,\dots,n-1} d_i(x_i) - 1\right) + \sum_{i=1,\dots,n-1} d_i(x_i)$$

[0142]

[0144]エントロピー符号化ユニット 1 1 6 は、下記の式を計算することによって、 s u m_a b s o l u t e _ l e v e l M i n u s 1を決定し得る。

[0143]

10

20

30

20

30

40

50

sum_absolute_level-num_significant_coef f

エントロピー符号化ユニット116は、sum_absolute_levelMinu s1と4のうちの小さい方としてgr2Flagまたはgr1Flagに関するコンテキ ストインデックスを決定し得る。類似の変更は、sum_absolute_level および sum absolute levelMinus1のようなその他の値の計算に 対しても行える。1減少させる代わりに、エントロピー符号化ユニット116は、コンテ キスト近傍内の非因果係数に関するコンテキスト導出計算にその他の調整を適用し得る。 例えば、その他の例において、エントロピー符号化ユニット116は、有意な非因果近傍 係数の数を1以外の値、例えば、2、3、4、等だけ減らし得る。有意な非因果コンテキ スト近傍係数の数に適用された調整が高ければ高いほど、非因果係数の効果的な重み付け は低くなる。この方法において、エントロピー符号化ユニット116は、1つまたは複数 の非因果係数の推定されたまたは実際の絶対値および1つまたは複数の因果係数の推定さ れた絶対値に基づいて、インデックスを決定するために式を適用し得、ここにおいて、式 は、1つまたは複数の非因果係数の推定されたまたは実際の絶対値または1つまたは複数 の因果係数の推定されたまたは実際の絶対値に重み付け付け値を適用する。エントロピー 符号化ユニット116は、少なくとも部分的にインデックスに基づいて、シンタックスエ レメントのコード化コンテキストを選択し得る。

[0144]

[0145] その他の例において、エントロピー符号化ユニット116は、上述以外の方法で 、sigMapFlag、gr1Flag、およびgr2Flagに関するコンテキスト インデックスを決定し得る。例えば、エントロピー符号化ユニット116は、1より大き い絶対値を有するコンテキスト近傍係数の数に基づいて、gr1Flagに関するコンテ キストインデックスを決定し得る。別の例において、エントロピー符号化ユニット116 は、gr1F1agに関する2つのコード化コンテキストのセットを用い得る。この例に おいて、エントロピー符号化ユニット116は、1より大きい絶対値を有するコンテキス ト近傍係数がない場合、gr1Flagに関する第1のコード化コンテキストのセットを 使用し得る。さらに、この例において、エントロピー符号化ユニット116は<u>、1</u>より大 きい絶対値を有する1つまたは複数のコンテキスト近傍係数がある場合、gr1Flag に関する第2のコード化コンテキストのセットを用い得る。この例において、エントロピ ー符号化ユニット116は、sum__ a b s o l u t e __ l e v e l M i n u s 1または 4のより小さい方と等しくなる第1または第2のコード化コンテキストのセットのいずれ かにコンテキストインデックスを決定し得る。この方法において、エントロピー符号化ユ ニット116は、現在の係数のコンテキスト近傍内のいくつの係数が1より大きい絶対値 を持つかに基づいて、gr1Flagに関するコード化コンテキストを選択し得る。その 他の例において、エントロピー符号化ユニット116は、gr1Flagに関する2より 大きいコード化コンテキストのセットを用い得る。同様に、エントロピー符号化ユニット 116は、sigMapFlagおよびgr2Flagに関するコード化コンテキストの 複数のセットを用い得る。別の例において、エントロピー符号化ユニット116は、1よ り大きく、および2より大きい絶対値を有する近傍係数の数に基づいて、sigMapF 1 agに関するコンテキストインデックスを決定し得る。

[0 1 1 5]

[0146] エントロピー符号化ユニット116は、上で定義されたコンテキスト $\frac{1}{1}$ インデックス $\frac{1}{1}$ $\frac{1}$ $\frac{1}{1}$ $\frac{1}{1}$ $\frac{1}{1}$ $\frac{1}{1}$ $\frac{1}{1}$ $\frac{1}{1}$

20

30

40

50

号化ユニット116は、 c_0 、 c_1 および c_2 に関する同一の値を作成する<u>間に</u> 7 (3 ビット)に係数の絶対値をクリップ <u>(例えば、切り捨て)</u> し得る。 さらに、いくつかの例において、エントロピー符号化ユニット116は、 3 (2 ビット)に係数の絶対値をクリップし得る。この方法において、エントロピー符号化ユニット116は、非因果係数の推定された(または実際の)絶対値を 3 (2 ビット)または 7 (3 ビット)以下にクリップし、因果係数の推定された絶対値を 3 (2 ビット)または 7 (3 ビット)に切り捨て、および少なくとも部分的に非因果および因果係数のクリップされた推定された(または実際の)絶対値に基づいて、シンタックスエレメントに関するコード化コンテキストを選択<u>し得</u>る。しかし、エントロピー符号化ユニット116が係数の絶対値を 3 (2 ビット)にクリップする場合の例において、 c_0 、 c_1 および c_2 の値は影響を受け得る。

[0146]

[0147] いくつかの例において、エントロピー符号化ユニット116は、単一のコード化 パスの間に、サブブロックの複数の係数の係数シンタックスエレメントを符号化し得る。 エントロピー符号化ユニット116は、様々な方法でこれを達成し得る。アプローチの第 1の例にしたがって、エントロピー符号化ユニット116は、各コード化パスの中で、並 列にn個の連続した係数まで処理し得、ここで、nはゼロより大きい数である。例えば、 エントロピー符号化ユニット116は、並列に4個の連続した係数まで処理し得る。エン トロピー符号化ユニット116が現在、現在の係数を処理している場合、エントロピー符 号化ユニット116は、シンタックスエレメントが現在のコード化パスと関連する場合の 別の係数と関連するシンタックスエレメントにアクセスできず、その別の係数は、 n 個の 連続した係数のグループのメンバーであり、その別の係数および現在の係数は、同じサブ ブロックの中にあり得る。言い換えれば、現在の係数に関するコンテキスト導出は、並列 のコンテキスト導出が所望されるその他の係数からの情報に依存し得ないという制限が課 せられる。エントロピー符号化ユニット116がこういった状況でシンタックスエレメン トヘアクセスするのを防ぐことは並列処理を容易にし得る。本開示の1つまたは複数の技 術にしたがって、「ホール」および「部分ホール」の概念は複数のビンに関する並列のコ ンテキスト導出を可能にするために用いられる。

[0147]

[0148] 因果係数は、エントロピー符号化ユニット116が、現在の係数の現在の優先度のシンタックスエレメントをコード化するためのコンテキストを選択するために、係数の現在の優先度のシンタックスエレメントを用いることができない場合に「ホール」と称され得る。現在の優先度のシンタックスエレメントは、エントロピー符号化ユニット116が現在実行しているコード化パスの間に処理されるシンタックスエレメントである。いくつかの例において、ホールの位置は、現在の係数を含む4×4のサブブロックの外側にあることは決して無い。

[0148]

[0149] エントロピー符号化ユニット 1 1 6 は、ホールの現在の優先度のシンタックスエレメントにアクセスしないので、エントロピー符号化ユニット 1 1 6 は、ホールの実際のまたは推定された絶対値を決定するために、ホールの現在の優先度のシンタックスエレメントを用いることはできない。エントロピー符号化ユニット 1 1 6 は、ホールの実際の絶対値を決定することができないので、エントロピー符号化ユニット 1 1 6 は、現在の係数のシンタックスエレメントをコード化するゴロム・ライスまたは CABAC に関するコンテキストを選択するために、ホールの実際の絶対値を用いることができない。下記で詳細に論じられる図 1 0 A - 1 0 G は、エントロピー符号化ユニット 1 1 6 のようなエントロピーコード化ユニットがコード化パスの間に並列に 4 個の係数を処理する場合に 4 × 4 のサブブロック内の係数のコンテキスト近傍内のホールの位置の例を示す。

[0149]

[0150]したがって、エントロピー符号化ユニット116は、ホールに関する推定された (または<u>実際</u>の)絶対値を決定し得る。いくつかの例において、エントロピー符号化ユニット116は、ホールの絶対値がゼロまたは別の既定値と等しいと常に決定し得る。言い

20

30

40

50

換えれば、エントロピー符号化ユニット116は、因果係数の絶対値を既定値と等しいと決定し得る。例えば、エントロピー符号化ユニット116は、ホールの位置に関する固定された絶対レベル値を用い得る。さらに、この例において、エントロピー符号化ユニット116が4×4のサブブロックスキャンに4つのビンの並列処理を用いる場合、ホールは、同じサブブロックからのスキャン順序における前の3つの係数のうちのいずれかが現在の係数のコンテキスト近傍に属する場合、前の3つの係数がコンテキスト導出の目的のために0の絶対値を持つと仮定されるように導入される。

[0150]

[0151]

[0152] その他の例において、エントロピー符号化ユニット116は、少なくとも部分的にホールのより高い優先度のシンタックスエレメントに基づいてホールに関する絶対値を決定し得る。こういった例において、ホールは「部分ホール」と称され得る。さらに、こういった例において、エントロピー符号化ユニット116は、ホールの現在の優先度およびより低い優先度の係数シンタックスエレメントがまるで0に等しいかのようにホールに関する絶対値を決定し得る。例えば、エントロピー符号化ユニット116が特定の係数のgr2F1agに関するコード化コンテキストを選択している場合、エントロピー符号化ユニット116は、ホールのsigMapF1agおよびもしあればgr1F1agに基づいて、特定の係数のコンテキスト近傍内のホールの絶対値を決定し得る。さらに、この例において、エントロピー符号化ユニット116が特定の係数のgr2F1agを符号化している場合、エントロピー符号化ユニット116は、まるでホールのgr2F1agおよび1eve1Remが0に等しいかのようにホールの絶対値を決定し得る。

[0152]

[0153] エントロピー符号化ユニット116がホールのより高い優先度の係数シンタックスエレメントに基づいてホールに関する絶対値を決定する別の例において、エントロピー符号化ユニット116は、部分的にホール(例えば、ホールの右側)に隣接する係数の現在の優先度の係数シンタックスエレメントに基づいて、ホールの絶対値を決定し得る。言い換えれば、エントロピー符号化ユニット116は、因果係数の絶対値を因果係数に隣接する係数の絶対値に等しいと決定し得る。例えば、エントロピー符号化ユニット116が特定の係数のgr2F1agを符号化している場合、エントロピー符号化ユニット116はホールのsigMapF1ag、ホールのgr1F1ag、およびホールに隣接する係数のgr2F1agに基づいて、特定の係数のコンテキスト近傍内のホールの絶対値を決定し得る。ホールに隣接する係数は、特定の係数のコンテキスト近傍の外側にあり得る。いくつかの例において、ホールに隣接する係数は、特定の係数を含むサブブロックの外側にあり得る。

[0153]

[0154] エントロピー符号化ユニット 1 1 6 は、現在の係数のシンタックスエレメントの C A B A C またはゴロム・ライス<u>コード</u>化に関するコンテキストを選択するために、現在 の係数<u>のコ</u>ンテキスト<u>近傍</u>内の係数の絶対値を用い得る。したがって、エントロピー符号 化ユニット 1 1 6 は、近傍の係数がコード化順序に従った n 個の連続した位置のグループ

20

30

40

50

に属するという決定に応じて、近傍の係数の絶対値を決定し得る。

[0.154]

[0155] エントロピー符号化ユニット116が、<u>コード</u>化パスの間に、<u>並列に</u> n 個の係数シンタックスエレメントの<u>コード</u>化コンテキストを決定する場合のその他の例において、エントロピー符号化ユニット116は、サブブロックの係数を<u>n 個の</u>係数から成るグループに<u>区分</u>し得る。例えば、エントロピー符号化ユニット116が<u>並列に</u>4個の係数シンタックスエレメントの<u>コード</u>化コンテキストを決定する場合、エントロピー符号化ユニット116は、サブブロックを4個の係数から成るグループに<u>区分</u>し得る。いくつかの例において、グループはn 個未満の係数を含み得る。典型的に、n 個未満の係数を含むグループはサブブロック内の係数から成る最後のグループである。係数<u>のコ</u>ンテキスト<u>近傍</u>は、サブブロック内の各係数に関して、その係数<u>のコ</u>ンテキスト<u>近傍が</u>、その係数と同じグループ内にある係数を含まないように定義される。下記に詳細に記載される図11A-11Fは、係数ブロックの4×4のサブブロック内の係数から成るグループの例を示す概念図である。

[0155]

[0156]符号化ユニット116が<u>前の段落に記載されたように</u>サブブロックの係数をn個の係数から成るグループに区分する場合の例において、係数のコンテキスト<u>近傍</u>はホールを含み得る。エントロピー<u>コード化</u>ユニット116は、上述した技術のいずれかにしたがって、ホールの絶対値を決定し得る。例えば、エントロピー<u>コード化</u>ユニット116が特定の係数の係数シンタックスエレメントに関する<u>コード</u>化コンテキスト<u>近傍</u>内にあり得るまたは有り得ない別の係数の実際のまたは推定された絶対値に基づいて、ホールの絶対値を決定し得る。すなわち、コンテキスト近傍は、もともと特定の係数のコンテキスト近傍内になかった係数を含むように修正され得る。別の例において、エントロピー符号化ユニット116が特定の係数の係数シンタックスエレメントに関する<u>コード</u>化コンテキストを選択している場合、エントロピー<u>コード化</u>ユニット116は、ホールのより高い優先度の係数シンタックスエレメントおよび0に等しいと仮定されるホールの現在の優先度の係数シンタックスエレメントに基づいて、ホールの絶対値を決定し得る。

[0156]

[0157]さらに、エントロピー符号化ユニット116がサブブロックの係数を n 個の係数 から成るグループに区分する場合のいくつかの例において、係数のコンテキスト近傍は、 5個未満の係数を含み得る。こういった例において、エントロピー符号化ユニット116 は、コンテキストインデックスを決定するために、sum_absolute_leve l、sum_absolute_level_Minus1、およびnum_signi $ficant_coeff$ の調整された値を用い得る。例えば、エントロピー符号化ユニ ット 1 1 6 は、特定のスケーリング係数だけ s u m __ a b s o l u t e __ l e v e l 、 s um_absolute_level_Minus1、およびnum_signific ant_coeffをスケールし得る。この例において、特定の係数のコンテキスト近傍 が1つのホールを有する場合、エントロピー符号化ユニット116は、5/4の係数によ って、sum_absolute_level、sum_absolute_level __Minus1、およびnum__significant__coeffをスケールし得る 。いくつかの例において、エントロピー符号化ユニット116は、sum__ absolu te_level、sum_absolute_level_Minus1、およびnu m__significant__coeffのスケーリングを実施するためにルックアップ テーブルを用い得る。

[0157]

[0158] その他の例において、エントロピー符号化ユニット 1 1 6 は、係数ブロックの各サブブロックを係数から成るグループに<u>区分す</u>る。いくつかの例において、係数から成るグループのそれぞれは、場合によっては係数から成る最後のグループを除く、 n 個の係数

20

30

40

50

を含み得る。下記に詳細に記載される図12は、係数ブロックの4x4のサブブロックの中の係数から成るグループ分けのn0の例を示す概念図である。こういった例において、エントロピー符号化ユニット116は、次のグループ内の係数のいずれかの係数シンタックスエレメントを処理する前に、グループ内の係数の全ての係数シンタックスエレメントを処理する。すなわち、サブブロック全体に関する次のn1 に関する次のn2 に関する1つのn3 に、サブブロック全体に関する代わりに、エントロピー符号化ユニット116は、サブブロック内の係数から成る次のグループに関する5つのn3 にパスを実行する前に、サブブロック内の係数から成るグループに関する全ての5つのn3 に パスを実行し得る。したがって、グループ内で、エントロピー符号化ユニット116は、全ての5つのコード化パスを実行する。

[0158]

[0159]前の段落の例において、エントロピー符号化ユニット116は、上の例に記載されたのと同じ方法で、係数<u>のコ</u>ンテキスト<u>近傍</u>内のホールの絶対値を決定し得る。しかし、前の段落の例において、エントロピー符号化ユニット116は、係数の推定された絶対値とは対照的に、より多くの係数の<u>実際</u>の絶対値を決定することができ得る。

[0159]

[0160] いくつかの例において、係数シンタックスエレメントをエントロピー<u>コード化</u>するために<u>利用</u>可能な<u>コード</u>化コンテキストは、コンテキス<u>トセ</u>ットに<u>区分</u>され得る。コンテキス<u>トセ</u>ットのそれぞれは、複数の<u>コード</u>化コンテキストを含み得る。特定のシンタックスエレメントに関する<u>コード</u>化コンテキストを選択するために、エントロピー符号化ユニット 1 1 6 は、特定の係数シンタックスエレメントに関するコンテキス<u>トセットインデックス(context set index)</u>を決定し、および特定の係数シンタックスエレメントに関するコンテキスト<u>インデックス</u>は、決定されたコンテキスト<u>セットインデックス</u>は、決定されたコンテキストセットインデックスによって示されるコンテキストセット内のコード化コンテキストを示す。

[0160]

[0161] 1 つの例において、エントロピー符号化ユニット 1 1 6 は、4 × 4 および 8 × 8 のTU内の係数のsigMapFlagに関する位置ベースのコンテキストモデリングを 用いる。位置ベースのコンテキストモデリングにおいて、エントロピー符号化ユニット1 1 6 は、少なくとも部分的に係数ブロック内の特定の係数の位置に基づいて特定の係数に 関するコード化コンテキストを選択する。この例において、sigMapFlagに関す るコンテキストインデックスはテーブルのセット内で定義され得る。テーブルは異なるコ ンテキストセットに対応し得る。4×4のルマ係数ブロックに関するテーブル、4×4の クロマ係数ブロックに関するテーブル、および8×8のルマまたはクロマ係数ブロックに 関するテーブルの3つのテーブルがあり得る。ルマ係数ブロックとは、ルマ・サンプルブ ロックから導出される係数ブロックである。クロマ係数ブロックとは、クロマ・サンプル ブロックから導出される係数ブロックである。さらに、エントロピー符号化ユニット11 6は、例えば16×16および32×32の係数ブロックのようなより大きい係数ブロッ クに関するテンプレートベースのコンテキストモデリングおよび位置ベースのコンテキス トモデリングの混合を用い得る。こういったより大きい係数ブロック内の係数に関して、 エントロピー符号化ユニット116は、より高い周波数にある係数(すなわち、係数ブロ ックの右下隅により近い係数)のsigMapFlagに関する単一のコード化コンテキ ストを用い得る。こういったより大きい係数ブロック内のその他の係数に関して、エント 口ピー符号化ユニット116は、係数のコンテキスト近傍内のその係数が0に等しいかど うかに基づいてコード化コンテキストを選択し得る。言い換えれば、エントロピー符号化 ユニット116は、特定の係数のsigMapFlagに関するコード化コンテキストを 決定するために特定の低い周波数係数のコンテキスト近傍内の係数の有意性を用い得る。

[0162] 1 つの例において、エントロピー符号化ユニット 1 1 6 は、ルマ係数ブロック内の係数の g r 1 F l a g をエントロピー符号化のために 4 つのコンテキストセットを用い

、およびクロマ係数ブロック内の係数のgr1Flagをエントロピー符号化するために 2つのコンテキストセットを用いる。この例において、エントロピー符号化ユニット11 6 は、係数ブロック内の特定の係数の場所に基づ<u>いて、および</u>予め<u>コード</u>化された係数から成るグループ内の1に等しいgr1Flagの数(numGreater1)に<u>もまた</u>基づいて、特定の係数のgr1Flagに関するコンテキストセットインデックスを決定し得る。この例において、エントロピー符号化ユニット116は、最大<u>3である</u>、特定の係数<u>のコ</u>ンテキスト<u>近傍</u>内の後続のもの(すなわち、0に等しいgr1Flag)の数に基づいて、コンテキストセットの中のコンテキスト<u>インデックス</u>(ctxIdx_level_greater1)を決定し得る。例えば、エントロピー符号化ユニット116は下記の式のようにコンテキスト<u>インデックス</u>を決定し得る。

【数15】

ctxIdx_level_greater1 = (ctxSet * 4) + min(3, number of trailing ones)

[0162]

[0163]

[0164] 別の例において、ルマ係数ブロックに関する係数シンタックスエレメントをエントロピー<u>コード化</u>するための3つのコンテキス<u>トセ</u>ットとクロマ係数ブロックに関する係数シンタックスエレメントをエントロピー<u>コード化</u>するための2つのコンテキス<u>トセ</u>ットがある。この例において、sigMapFlagをエントロピー符号化するため<u>にコ</u>ンテキス<u>トセ</u>ット<u>の各々の中</u>に6つの<u>コード</u>化コンテキストがある。言い換えれば、ルマ係数ブロックの係数のsigMapFlagに関して、3つのコンテキス<u>トセ</u>ットがあり得、それぞれが6つの<u>コード</u>化コンテキストを含む。クロマ係数ブロックの係数のsigMapFlagに関して、2つのコンテキストを含む。クロマ係数ブロックの係数のsigMapFlagに関して、2つのコンテキストセットがあり<u>得</u>、それぞれが6つの<u>コード</u>化コンテキストを含む。さらに、この例において、gr1Flagとgr2Flagをエントロピー符号化するため<u>のコ</u>ンテキストセット<u>の各々の中</u>に5つの<u>コード</u>化コンテキストがある。

[0164]

[0165]前の段落の例において、エントロピー符号化ユニット 1 1 6 は、特定の係数の係数ブロックの中の位置に基づいて、特定の係数の係数シンタックスエレメントをエントロピー符号化するため \underline{o} 選択された $\underline{\neg}$ \underline

【数16】

 $ctx_set_idx = (posX<2 \&\& posY<2)?0:(LUMA?((posX<4 \&\& posY<4)?1:2):1$

[0165]

上記の式において、pos X およびpos Y は、特定の係数の係数ブロック内で、それぞれ列と行を指す。上記の式において、pos X が 2 未満であり、およびpos Y が 2 未満である場合、ctx_set_idxは0に等しい。さらに、上記の式において、pos X が 2 以上またはpos Y が 2 以上であり、および係数ブロックがルマ係数ブロックではない場合、ctx_set_idxは1に等しい。上記の式において、pos X またはp

10

20

30

40

osYのどちらか一方が2以上であり、係数ブロックがルマ係数ブロックであり、およびposXとposYの両方が4未満である場合、ctx_set_idxは1に等しい。上記の式において、係数ブロックがルマ係数ブロックであり、およびposXとposYのどちらか一方が4以上である場合、ctx_set_idxは2に等しい。この例において、エントロピー符号化ユニット116は、本開示の別の場所に記載した例の1つまたは複数にしたがって、コンテキストインデックスを決定し得る。

[0166]

[0166] エントロピー符号化ユニット 1 1 6 がコンテキス \underline{b} セットをどのように用い得るかの別の例において、ルマ係数ブロックに関する係数シンタックスエレメントをエントロピー<u>コード化</u>する3 つのコンテキス \underline{b} セットがあり得る。さらに、この例において、クロマ係数ブロック内の係数のsigMapFlagを符号化するための2つのコンテキス \underline{b} セットがあり得、およびクロマ係数ブロック内の係数のgr1Flagとgr2Flagを符号化するための1つのコンテキス \underline{b} セットがあり得る。ルマおよびクロマ係数ブロック内の係数のうちのsigMapFlagを符号化するため \underline{o} コンテキス \underline{b} セットの係数のうちのsigMapFlagを符号化するため \underline{o} コンテキス \underline{b} セットの各々は、6つの \underline{a} コード \underline{b} 化コンテキストを含み得る。ルマおよびクロマ係数ブロック内の係数のうちのgr1Flagとgr2Flagを符号化するため \underline{o} コンテキストセットインデックス(ctx \underline{b} set \underline{b} idx)を決定し得る。

【数17】

 $ctx_set_idx = (posX<4 && posY<4) ? ((posX<2 && posY<2) ? 2 : 1) : 0$

[0167]

上記の式において、posXおよびposYは、特定の係数の係数ブロック内で、それぞれ列と行を表す。さらに、上記の式において、posX またはposY のどちらか一方が4以上である場合、 ctx_set_idx は0に等しい。上記の式において、posX とposY の両方が4 未満であり、およびposX またはposX のどちらか一方が2 以上である場合、 ctx_set_idx は1に等しい。上記の式において、posX とposY の両方が2 未満である場合、 ctx_set_idx は1に等しい。

[0168]

【数18】

 $ctx_set_idx = (posX<2 && posY<2) ? 1 : 0$

[0169]

[0170]

[0168]図6は、本開示の技術を実施するように構成される映像<u>復号器</u>30の例を示すブロック図である。図6は説明の目的のために提供されており、および本開示において広く例示されおよび記載された技術を限定するものではない。説明の目的のために、本開示はHEVCコード化のコンテキスト<u>において</u>映像<u>復号器</u>30について記載する。しかし、本開示の技術は、その他のコード化の<u>規格</u>または方法に適用可能であ<u>り得</u>る。

[0171]

[0169]図 6 の例において、映像<u>復号器</u> 3 0 は、エントロピー<u>復号</u>ユニット 1 5 0 、予測 処理ユニット 1 5 2 、逆量子化ユニット 1 5 4 、逆変換処理ユニット 1 5 6 、再構成ユニ 10

20

30

40

[0172]

[0170]映像<u>復号器</u>30は、ビットストリームを受信する。エントロピー<u>復号</u>ユニット150は、ビットストリームからシンタックスエレメントを抽出するためにビットストリームを<u>解析</u>し得る。予測処理ユニット152、逆量子化ユニット154、逆変換処理ユニット156、再構成ユニット158、およびフィルタユニット159は、ビットストリームから抽出されたシンタックスエレメントに基づいて、復<u>号さ</u>れた映像データを生成し得る

10

[0173]

[0171] ビットストリームを解析する一環として、エントロピー<u>復号</u>ユニット150は、ビットストリーム内のエントロピー<u>符号</u>化されたシンタックスエレメントをエントロピー復<u>号</u>レ得る。例えば、エントロピー<u>復号</u>ユニット150は、係数ブロック内の係数の、例えば、sigMapFlag、gr1Flag、およびgr2Flag等のいくつかのシンタックスエレメントに対して通常のCABAC復<u>号を</u>実行し得る。さらに、エントロピー<u>復号</u>ユニット150は、係数ブロック内の係数のうち<u>のs</u>ignFlagおよびlevelRem<u>のような</u>その他のシンタックスエレメントに対してバイパスエントロピー復<u>号を</u>実行し得る。

20

[0174]

[0172] エントロピー <u>復号</u> ユニット 1 5 0 が、例えば s i g M a p F l a g、g r 1 F l a g、またはg r 2 F l a g <u>のような</u>係数シンタックスエレメント <u>に対して</u>通常の C A B A C の復<u>号を</u>実行する場合、エントロピー<u>復号</u> ユニット 1 5 0 は、係数シンタックスエレメントに関する <u>コード</u> 化コンテキストを選択し得る。エントロピー<u>復号</u> ユニット 1 5 0 は、係数シンタックスエレメントを選択するエントロピー符号化ユニット 1 1 6 に関して上述した <u>例およびその他のもののいずれか</u>にしたがって、係数シンタックスエレメントに関するコード化コンテキストを選択し得る。

30

[0175]

[0173] さらに、映像 <u>復号器 3 0 は、分割されていない C U に対して</u>再構成動作を実行し得る。分割されていない C U <u>に対して</u>再構成動作を実行するために、映像 <u>復号器 3 0 は、C U の各 T U に対して</u>再構成動作を実行し得る。C U の各 T U に関する再構成動作実行することによって、映像 <u>復号器 3 0 は、C U と関連する 残差</u>サンプルブロックを再構成し得る。

[0176]

[0174] C U の T U <u>に対して</u>再構成動作を実行する一環として、逆量子化ユニット 1 5 4 は、 T U と関連する係数ブロックを逆量子化、すなわち<u>非</u>量子化 <u>(de-quantize)</u> し得る。逆量子化ユニット 1 5 4 は、量子化の程度を決定するために T U の C U と関連する Q P 値を用い得、および同様に、適用するため<u>の</u>逆量子化ユニット 1 5 4 に関する逆量子化の程度を用い得る。

40

[0177]

[0175]逆量子化ユニット154は、係数ブロックを逆量子化した後、逆変換処理ユニット156は、TUと関連する<u>残差</u>サンプルブロックを生成するために、係数ブロックに1つまたは複数の逆変換を適用し得る。例えば、逆変換処理ユニット156は、係数ブロックに、逆DCT、逆整数変換、逆Karhunen-Loeve変換(KLT)、逆回転変換、逆方向変換、または別の逆変換を適用し得る。

[0178]

[0176] P U がイントラ予測を用いて符号化される場合、イントラ予測処理ユニット 1 6 4 は、P U に関する予測サンプルブロックを生成するためにイントラ予測を実行し得る。イントラ予測処理ユニット 1 6 4 は、空間的に近傍にある P U のサンプルブロックに基づ

20

30

40

50

いて、PUに関する<u>予測サンプルブロック</u>を生成するために、イントラ予測モードを用い得る。イントラ予測処理ユニット164は、ビットストリームから解析された1つまたは複数のシンタックスエレメントに基づいて、PUに関するイントラ予測モードを決定し得る。

[0179]

[0177]動き補正ユニット162は、ビットストリームから抽出されたシンタックスエレメントに基づいて、第1の参照画像リスト(リスト0)と第2の参照画像リスト(リスト1)を構成し得る。さらに、PUがインター予測を用いて符号化される場合、エントロピー復号ユニット150は、PUに関する動き情報を抽出し得る。動き補正ユニット162は、PUの動き情報に基づいて、PUに関する1つまたは複数の参照ブロックを決定し得る。動き補正ユニット162は、PUに関する1つまたは複数の参照ブロックに基づいて、PUに関する予測サンプルブロックを生成し得る。

[0180]

[0178] 再構成ユニット 1 5 8 は、C Uの T Uと関連する<u>残差</u>サンプルブロックと C Uの P Uの予測サンプルブロック、すなわち、適宜、C Uのサンプルブロックの再構成する、イントラ予測データかまたはインター予測データのいずれかを用い得<u>る。</u>特に、再構成ユニット 1 5 8 は、C Uのサンプルブロックを再構成するために、<u>残差</u>サンプルブロックのサンプルを予測サンプルブロックの対応するサンプルに追加し得る。

[0181]

[0179]フィルタユニット159は、CTBのCUのサンプルブロックと関連するブロッキングアーチファクトを低減するために、デブロッキング動作を実行し得る。映像<u>復号器</u>30は、復号画像バッファ160<u>に</u>CUのサンプルブロックを記憶し得る。復号画像バッファ160は、<u>その後</u>の動き補正、イントラ予測、および図1のディスプレイデバイス32のようなディスプレイデバイス上での表示のための参照画像を提供し得る。例えば、映像復号器30は、復号画像バッファ160内のサンプルブロックに基づいて、その他のCUのPUに対してイントラ予測またはインター予測動作を実行し得る。

[0182]

[0180]図7は、本開示の1つまたは複数の技術にしたがって、映像データを符号化するための映像符号化器20の動作例200を示すフローチャートである。図7は、一例として提供されている。その他の例において、本開示の技術は、図7の例に示されるステップよりも多い、より少ない、またはそれとは異なるステップを用いて実施され得る。

[0183]

[0181]図7の例において、変換処理ユニット104は、<u>残差</u>サンプルブロックに基づいて、係数ブロックを生成し得る(202)。上述したように、変換処理ユニット104は、<u>離散</u>コサイン変換のような1つまたは複数の変換を<u>残差</u>サンプルブロックに適用することによって、係数ブロックを生成し得る。特定の場合において、変換処理ユニット104は、<u>残差</u>サンプルブロックに変換を適用するのではなく、<u>むしろ</u>変換の<u>適用</u>をスキップし得る。図7の例には図示されていないが、量子化ユニット106は、係数ブロック内の係数を量子化し得る。

[0184]

[0182] エントロピー符号化ユニット116は、係数ブロックの係数の第1のコード化パスの間に、係数ブロックの係数に対応するシンタックスエレメントの<u>第1のセット</u>を符号化し得る(204)。例えば、エントロピー符号化ユニット116は、サブブロック内の係数のsigMapFlag、gr1Flag、gr2Flag、signFlag、およびlevelRe<u>mを</u>符号化するために、係数ブロックのサブブロック内の係数の<u>コード</u>化パスを実行し得る。エントロピー符号化ユニット116が、シンタックスエレメントの<u>第1のセット</u>を符号化する場合、エントロピー符号化ユニット116は、サブブロック内の各係数に関して、係数シンタックスエレメントを生成し得る。係数シンタックスエレメントがコンテキスト<u>コード</u>化される場合、エントロピー符号化ユニット116は、係数シンタックスエレメントに関するコード化コンテキストを選択し、および係数シンタック

20

30

40

50

スエレメントをエントロピー符号化するために、選択されたエントロピーコード化コンテキストを用い得る。そうでない場合、エントロピー符号化ユニット 1 1 6 は、係数シンタックスエレメントをバイパス符号化し得る。

[0185]

[0183] さらに、エントロピー符号化ユニット116は、係数ブロックの係数の第2のコード化パスの間に、係数ブロックの係数に対応するシンタックスエレメントの<u>第2のセット</u>を符号化し得る(206)。例えば、エントロピー符号化ユニット116は、第1のコード化パスの間にsigMapFlagを符号化し得、および第2のコード化パスの間にg r 1Flagを符号化し得る。

[0186]

[0184]エントロピー符号化ユニット116が、第2のコード化パスの間に、シンタック スエレメントを符号化する場合、エントロピー符号化ユニット116は、シンタックスエ レメントを生成し得る(208)。シンタックスエレメントは、シンタックスエレメント の第2のセット内にあり得、および係数ブロックの現在の係数に対応し得る。さらに、エ ントロピー符号化ユニット116は、シンタックスエレメントに関するコード化コンテキ ストを選択する(210)。本開示の技術にしたがって、エントロピー符号化ユニット1 16は、少なくとも部分的に第2のシンタックスエレメントと第3のシンタックスエレメ ントに基づいて、シンタックスエレメントに関するコード化コンテキストを選択し得る。 第2のシンタックスエレメントは、シンタックスエレメントの第1のセット内にあり得、 および非因果係数に対応し得る。例えば、第2のシンタックスエレメントは、非因果係数 のより高い優先度のシンタックスエレメントであり得る。第3のシンタックスエレメント は、シンタックスエレメントの第2のセット内にあり、および因果係数に対応する。例え ば、第1のシンタックスエレメントがgr2Flagである場合、第2のシンタックスエ レメントは、gr 1 F l a g または s i g M a p F l a g であり得、および第 3 のシンタ ックスエレメントは、gr2Flagであり得る。非因果係数は、現在の(例えば、第2 の)コード化パスのコード化順序において、現在の係数のあとに生じる。因果係数は、コ ード化順序において、現在の係数の前に生じる。

[0187]

[0185]シンタックスエレメントに関するコード化コンテキストを選択した後、エントロピー符号化ユニット116は、少なくとも部分的に第1のシンタックスエレメントのために選択されたコード化コンテキストに基づいて、シンタックスエレメントをエントロピー符号化し得る(212)。例えば、エントロピー符号化ユニット116は、通常のCABAC符号化を用いてシンタックスエレメントを符号化し得る。

[0188]

[0186]図 8 は、本開示の 1 つまたは複数の技術にしたがって、映像データを復<u>号す</u>るための映像 復号器 3 0 の動作例 2 5 0 を示すフローチャートである。図 8 の例に示されるように、エントロピー 復号 ユニット 1 5 0 は、係数 ブロックの係数の第 1 のコード化パスの間に、係数 ブロックの係数に対応するシンタックスエレメントの 第 1 のセット を復<u>号する (252)。さらに、エントロピー復号 ユニット 150 は、係数 ブロックの係数の第 2 のコード化パスの間に、係数 ブロックの係数に対応するシンタックスエレメントの 第 2 のセットを復号する (254)。</u>

[0189]

[0187] エントロピー <u>復号</u> ユニット 1 5 0 が、第 2 のコード化パスの間に現在のシンタックスエレメントを復<u>号する</u>場合、エントロピー <u>復号</u> ユニット 1 5 0 は、少なくとも<u>部分的</u> <u>に</u>第 2 のシンタックスエレメントと第 3 のシンタックスエレメン<u>トに</u>基づいて、第 1 のシンタックスエレメントに関する <u>コード</u> 化コンテキストを選択し得る(2 5 6)。第 2 のシンタックスエレメントは、シンタックスエレメントの<u>第 1 のセット</u>内にあり、および非因果係数に対応する。第 3 のシンタックスエレメントは、シンタックスエレメントの<u>第 2 の</u> セット内にあり、および因果係数に対応する。非因果係数は、現在の(第 2 の)コード化パスのコード化順序において、現在の係数の後に生じる。因果係数は、コード化順序にお

いて、現在の係数の前に生じる。現在のシンタックスエレメントに関するコード化コンテキストを選択した後、エントロピー<u>復号</u>ユニット150は、少なくとも部分的に現在のシンタックスエレメントのために選択されたコード化コンテキストに基づいて、現在のシンタックスエレメントをエントロピー復<u>号し</u>得る(258)。例えば、エントロピー<u>復号</u>ユニット150は、通常のCABACの復<u>号を</u>用いて、現在のシンタックスエレメントを復号し得る。

[0190]

[0188]エントロピー<u>復号</u>ユニット150は、少なくとも部分的に係数のシンタックスエレメントの第1および<u>第2のセット</u>に基づいて、係数ブロック内の係数の値を決定し得る(260)。逆量子化ユニット154および逆変換処理ユニット156は、係数ブロックの係数に基づいて、<u>残差</u>サンプルブロックを生成し得る(262)。<u>続いて</u>、再構成ユニット158は、PUのサンプルブロックを再構成するために、予測サンプルブロック内の対応するサンプルに<u>追加され得る</u>残りのサンプルブロック<u>における</u>サンプルを追加し得る

[0191]

[0189] 図 9 A は、 4×4 のサブブロック 3 0 0 <u>の例</u>を示す概念図である。図 9 B - 9 G は、図 9 A のサブブロック 3 0 0 内の係数 <u>のコ</u>ンテキスト <u>近傍</u>内のホールの例を示す概念図である。図 9 A - 9 内の<u>丸</u>は、サブブロック内の係数に対応する。図 9 A 内の<u>丸</u>は、様々なタイプのクロスハッチングを有する。図 9 A 内の<u>丸</u>のクロスハッチングのタイプは、図 9 B - 9 G 内の<u>どの</u>コンテキスト <u>近傍</u>が、その<u>丸</u>に対応する係数に適用可能である <u>か</u>を示す。例えば、水平のクロスハッチングを有する図 9 A 内の<u>丸</u>は、図 9 B に示される タイプ <u>のコ</u>ンテキスト <u>近傍</u>を持つ。 <u>斜め右下</u>のクロスハッチングを有する図 9 A の <u>丸</u>は、図 9 C に示される タイプ <u>のコ</u>ンテキスト <u>近傍</u>を持つ。 <u>斜め右下</u>のクロスハッチングを有する図 9 A 内の丸は、図 9 C に示される タイプ <u>のコ</u>ンテキスト <u>近傍</u>を持つ。 <u>がり</u> ッドクロスハッチングを有する図 9 A 内の丸は、図 9 F に示される タイプ <u>のコ</u>ンテキスト <u>近傍</u>を持つ。 がり <u>ヶ下クロスハッチングを有する図 9 A 内の丸は、図 9 F に示される タイプ <u>のコ</u>ンテキスト <u>近傍</u>を持つ。 対角線にクロスしたクロスハッチングを有する図 9 A 内の丸は、図 9 G に示される タイプ <u>のコンテキスト近傍</u>を持つ。</u>

[0192]

[0190]図9B-9Gにおいて、白塗りの丸はホールに対応し、黒塗りの丸はホールではない係数に対応する。いくつかの例において、エントロピーコード化ユニット(エントロピー符号化ユニット116またはエントロピー復号ユニット150のような)は、エントロピーコード化ユニットが現在の係数と並列にホールを処理しているので、「ホール」の現在の優先度の係数シンタックスエレメントにアクセスすることができないこともある。図9Gに示されるように、対角線にクロスしたクロスハッチングを有する図9A内の丸に関して、いずれのホールも用いられない。現在の4×4のサブブロックの外側にある係数が前のチャンクに属し得、およびそのチャンクの全ての係数シンタックスエレメントが利用可能なので、ホールの位置は、現在の4×4のサブブロックの外側にあり得ない。図9A-9Gの例において、エントロピーコード化ユニットは、コード化パスの間に、並列に4個の係数を符号化すると仮定される。図9A-9Gの例は4個のビンの並列処理を仮定するが、類似の技術が、n個のビンの並列処理を可能にするために用いられ得、ここで、

[0193]

【数19】

<u>n</u>> 1

[0194]

である。

[0195]

[0191] 図 9 A - 9 E は 4×4 のサブブロックのコード化順<u>序</u>に関<u>する</u>ホールの使用について記載しているが、エントロピーコード化ユニットは、水平、垂直等のその他のコード化順<u>序</u>にホールを適用し得る。したがって、一<u>般に</u>、n個のビンに関する<u>並列の</u>コンテキ

10

20

30

40

20

30

40

50

スト<u>導出</u>を可能にするために、係数に関す<u>るコ</u>ンテキスト<u>近傍</u>が、現在の係数と同じサブブロックに属するコード化順<u>序</u>において前の(n-1)の係数のいずれかを含む場合、前の(n-1)の係数は、上述されたような、ホールまたはその他の係数によって置き換えられる。ホールを用いる利点の1つは、エントロピーコード化ユニットがn 個のビンの<u>並</u>列処理のために設計される場合、

[0196]

【数20】

 $m \leq n$

[0197]

である限りm個のビンの<u>並列処理</u>のために<u>エントロピーコード化ユニットが</u>用いられることができる点である<u>。コ</u>ンテキスト<u>近傍</u>の再設計は、<u>並列処理</u>の設計され<u>る程</u>度と実行される程度の間の差異を説明するために必要とされ得ない。

[0198]

[0192]下記で詳細に記載される図10A-10Fは、係数ブロックの4 \times 4のサブブロック350内の係数のグループの例を示す概念図である。図10A-10F内の丸は、サブブロック内の係数に対応する。図10Aにおいて、係数を囲む形状352A-352Dは係数のグループの例を示す。図10A-10Fの例において、エントロピーコード化ユニット(例えば、エントロピー符号化ユニット116またはエントロピー復号ユニット150)は、サブブロック350の4個の係数を並列に処理すると仮定される。図10A-10Fの例は、係数のその他の数を並列に処理する、すなわち、nが1より大きい場合のn個のビンの並列処理のために修正され得る。さらに、図10A-10Fの例において、エントロピーコード化の上ットは、4 \times 4のサブブロックの左下のコード化順序にしたがって、係数を処理することが仮定される。図10A-10Fの例は、水平のコード化順序、垂直のコード化順序等のような、その他のコード化順序に関して修正され得る。

[0199]

[0193]図10B-10Fは、係数に関する例示的<u>なコ</u>ンテキスト<u>近傍</u>を示す。図10A内の丸は様々なタイプのクロスハッチングを有する。図10A内の丸のクロスハッチングのタイプは、図10B-10F内のどのタイプ<u>のコ</u>ンテキスト<u>近傍</u>が丸に対応する係数に適用可能であるかを示す。例えば、垂直のクロスハッチングを有する図10A内の丸は、図10Bに示されるタイプ<u>のコ</u>ンテキスト<u>近傍</u>を持つ。水平のクロスハッチを有する図10A内の丸は、図10Cに示されるタイプ<u>のコ</u>ンテキスト<u>近傍</u>を持つ。<u>対角線</u>のクロスハッチングを有する図10A内の丸は、図10Dに示されるタイプ<u>のコ</u>ンテキスト<u>近傍</u>を持つ。グリッドクロスハッチングを有する図10A内の丸は、図10Eに示されるタイプ<u>のコ</u>ンテキスト<u>近傍</u>を持つ。<u>対角線</u>十字のクロスハッチングを有する図10A内の丸は、図10Fに示されるタイプのコンテキスト近傍を持つ。

[0200]

[0194]図10B-10Fにおいて、白塗りの丸はホールに対応し、および黒塗りの丸はホールではない係数に対応する。しかし、図10B-10Fが<u>、コ</u>ンテキスト<u>近傍</u>内の係数がホールであり、および係数がサブブロック350の外側にあることを示す場合、係数の各係数シンタックスエレメントは<u>利用</u>可能であり、およびエントロピーコード化ユニットは、係数の係数シンタックスエレメントに基づいて、係数の<u>実際</u>の絶対値を決定し得る

[0201]

[0195] いくつかの例において、エントロピーコード化ユニットは、次の係数のグループに進む前に、4個の係数のグループに関する全てのコード化パスを終了し得る。したがって、エントロピーコード化ユニットが次の係数のグループをコード化する場合、最初の係数のグループ内の係数に関する実際の絶対値は利用可能である。例えば、エントロピーコード化ユニットは、グループ352C内のいずれかの係数シンタックスエレメントをコード化する前に、グループ352D内の各係数に関するsigMapFlag、gr1Fl

20

30

40

50

ag、gr2Flag、signFlag、およびlevelRemをコード化し得る。 したがって、グループ352C内の係数に関する係数シンタックスエレメントをコード化 する場合、グループ352D内の係数の実際の絶対値は利用可能であり得る。

[0202]

[0196] 図9A-9Gを図10A-10Fと比較すると、図10A-10F内に、ホールを持たな $\underline{N1}$ ンテキスト \underline{U} 一度を有するより多くの係数が存在することが明らかである。しかし、図10A-10Fの例において、グループがn個の係数を含む場合、m個のビンの並列処理(すなわち、m個の係数シンタックスエレメントを \underline{u} が \underline{u} の 世のののののであり、またはnと等しい、およびmがnで割り切れる場合のみ可能であり得る。例えば、グループがそれぞれ4個の係数を含む場合、エントロピーコード化ユニットは、4つまたは2つの係数シンタックスエレメントを並列に処理するだけである。

[0203]

[0197]図11は、係数ブロックの4<u>×</u>4のサブブロック400の中の係数のグループ分けの別の例を示す概念図である。図11の例において、<u>各丸</u>は、サブブロック400内の係数のグループを示す。上述の図10A-10Gの例とは異なり、図11の例において、エントロピー符号化ユニット116またはエントロピー<u>復号</u>ユニット150のようなエントロピーコード化ユニットは、係数の次のグループの係数に対して任意の<u>コード</u>化パスを実行する前に、係数のグループに対して全ての5つのコード化パスを実行し得る。このために、エントロピーコード化ユニットがグループ内の係数シンタックスエレメントに関する<u>コード</u>化コンテキストを選択する場合、エントロピーコード化ユニットは、予め処理されたグループ内の係数の実際の絶対値を決定し得る。

[0204]

[0198]上述したJCTVC-H0228の提案の欠点に加えて、JCTVC-H0228の提案は、映像コーダーに、CABACコード化されたシンタックスエレメントのインターリーブコード化<u>すること</u>を要求し得る。これは、JCTVC-H0228の提案が、次の係数をコード化する前に、係数に関するsigMapFlag、gr1Flag、gr2Flag、signFlag、およびlevelRemをコード化することを求める<u>からである</u>。典型的に、sigMapFlag、gr1Flagは、CABACコード化され、一方で、signFlagおよび1evelRemはバイパスコード化される。CABACコード化されたシンタックスエレメントとバイパスコード化されたシンタックスエレメントのインターリーブコード化は、コード化能率を低下させ得る。さらに、JCTVC-H0228の提案は、特定の係数に関する<u>コード</u>化コンテキストを選択するために、映像コーダーに特定の係数の係近傍数内の係数の絶対値全体を記憶することは、映像コーダーによって要求される記憶量を著しく増加させ得る。

[0205]

[0199]本開示の1つまたは複数の技術にしたがって、バイパスコード化されたシンタックスエレメントの並列化解析能力を容易にするために、各TUは1つまたは複数のサブセットに区分され得る。いくつかの例において、各サブセットは、主に2つのパス、1つはコンテキストコード化されたシンタックスエレメントに関するパスで、もう1つはバイパスコード化されたシンタックスエレメントに関するパスを用いてコード化される。コンテキストコード化されたシンタックスエレメントは、sigMapFlag、gr1Flag、およびgr2Flagであり得、およびバイパスコード化されたシンタックスエレメントは、signFlagおよび1evelRemであり得る。コンテキストコード化されたシンタックスエレメントパスにおいて、1つの係数の(もし利用可能の場合)sigMapFlag、gr1Flagおよびgr2Flagは、次の係数に進む前に符号化される/復号される。SingFlagおよび1evelRemはまた、分離されたパスを用いて処理され得る。この例において、3つのコード化パスは各チャンク内で適用される

20

30

40

50

(51)

。上述された 2 つまたは 3 つのコード化パスの例はまた $\underline{\quad T}$ U <u>全体</u>内の係数コード化に適用され得る。

[0206]

[0200] 予め記載したとおり、絶対レベル値の記<u>憶は、</u> JCTVC-H0228の提案を用いることによるsigMapFlag、gr1Flag、およびgr2Flagのシンタックスエレメントのコンテキストモデルの選択のために必要とされ得る。本開示の<u>別個のコード化パス技</u>術において、すでに符号化された(または復<u>号さ</u>れた)シンタックスエレメントは、コンテキスト<u>モデル</u>選択のために用いられることができる。こういった論理を用い<u>ると</u>、係数シンタックスエレメントのコンテキスト<u>モデルを導出</u>する場合、同時チャンクに属する近傍の係数は、<u>(</u>すでにコード化されたコンテキストビンを用いて再構成された)<u>3つの最大レベル</u>を持ち得、前のチャンクに属する近傍の係数は、レベル情報全体を持つことができる。2つの部分の間のバランスのため、ならびに各係数に関するレベル値全体を記憶するためにバッファサイズを低減するために、記憶される係数は、コンテキスト<u>モデル導出</u>のために記憶された係数を用いる前に、特定のしきい値に切り捨て得く例えば、クリップし)、これは、2つのビットで表されたの選をもたらし得る。

[0207]

[0201]図12は、本開示の1つまたは複数の技術にしたがって、映像コーダーが3つのコード化パス<u>において</u>サブブロックの係数シンタックスエレメントをコード化する動作例450を示すフローチャートである。動作450は、上述されたJCTVC-H0228の提案の欠点を解消し得る。

[0208]

[0202]図12の例において、エントロピーコード化ユニット(例えば、エントロピー符号化ユニット116またはエントロピー<u>復号</u>ユニット150)は、係数ブロックのサブブロック内の係数のsigMapFlag、gr1Flag、およびgr2Flagをコード化するために、第1のコード化パスを実行し得る(452)。エントロピーコード化ユニットが第1のコード化パスを実行する場合、エントロピーコード化ユニットは、次の係数のsigMapFlag、gr1Flag、およびgr2Flagを生成およびCABACコード化する前に、係数のsigMapFlag、gr1Flag、およびgr2Flagを生成およびCABACコード化し得る。

[0209]

[0203]第1のコード化パスを完了した後、エントロピーコード化ユニットは、サブブロック内の係数のsignFlagをコード化するために、第2のコード化パスを実行し得る(454)。 エントロピーコード化ユニットが第2のコード化パスを実行する場合、エントロピーコード化ユニットは、次の係数のsignFlagをコード化する前に、係数のsignFlagを生成およびバイパスコード化し得る。さらに、第2のコード化パスを完了した後、エントロピーコード化ユニットは、サブブロック内の係数のlevelRemをコード化するために第3のコード化パスを実行し得る(456)。エントロピーコード化ユニットが第3のコード化パスを実行する場合、エントロピーコード化ユニットは次の係数のlevelRemをコード化する前に、係数のlevelRemを生成しおよびバイパスコード化し得る。

[0210]

[0204]代替例において、エントロピーコード化ユニットは、単一のパスにおけるサブブロック内の係数のsignFlagとlevelRemの両方をコードし得る。すなわち、エントロピーコード化ユニットは、サブブロック内の次の係数のsignFlagとlevelRemをバイパスコード化する前に、係数のsignFlagとlevelRemをバイパスコード化し得る。この方法において、エントロピーコード化ユニットは、2つのパス、CABACコード化されたシンタックスエレメントに関する1つのコード化パスを

20

30

40

50

実行し得る。さらに、その他の例において、エントロピーコード化ユニットは、係数ブロックのサブブロックとは対照的に、TUに関する係数ブロック全体に対して上述した3つまたは2つのコード化パスを実行し得る。コード化順序において前の方の係数のより多くのレベル情報(すなわち、sigMapFlag、gr1Flag、およびgr2Flag)がコード化コンテキストの選択に<u>利用</u>可能であるので、2つまたは3つのコード化パスの使用は、5つのコード化パス<u>の使用に対して</u>有利であ<u>り得</u>る。すなわち、5個の<u>別個の</u>コード化パスと比較して、2つまたは3つのコード化パスの利点は、コンテキスト<u>近傍</u>内のより多くのレベル情報(3までのレベル)がコンテキスト<u>導出</u>のために用いられ得ることである。

[0211]

[0205]図13Aおよび13Bは、コード化パスが斜めのコード化順序にしたがって実行される場合、sigMapFlagに関するコード化コンテキストを選択するために用いられるコンテキスト近傍に関するテンプレートの例を示す概念図である。図14Aおよび14Bは、コード化パスが水平のコード化順序にしたがって実行される場合、sigMapFlagに関するコード化コンテキストを選択するために用いられるコンテキスト近傍に関するテンプレートの例を示す概念図である。図15Aおよび15Bは、コード化パスが垂直のコード化順序にしたがって実行される場合、sigMapFlagに関するテンプレートがって実行される場合、sigMapFlagに関するテンプレートは堰字にしたがって実行されるコンテキスト近傍に関するテンプレートの例を示す概念図である。図13A、14B、15Aおよび15Bのテンプレートは、任意のサイズのTUを求め得る。図13A、13B、14A、14B、15Aおよび15Bのテンよび13Bのの矢印500は、斜めのコード化順序の方向を示す。図15Aおよび15B内の矢印510は、水平のコード化順序の方向を示す。図15Aおよび15B内の矢印510は、水平のコード化順序の方向を示す。図15Aおよび15B内の矢印510は、水平のコード化順序の方向を示す。図15Aおよび15B内の矢印510は、水平のコード化順序の方向を示す。図15Aおよび15B内の矢印510は、水平のコード化順序の方向を示す。図15Aおよび15B内の矢印

[0212]

[0206] 図 1 3 A 、 1 3 B 、 1 4 A 、 1 4 B 、 1 5 A および 1 5 B 内のドットクロスハッチングを有するプロック 5 0 2 、 5 0 4 、 5 1 2 、 5 1 4 、 5 2 2 および 5 2 4 $\frac{14}{12}$ それぞれ、係数プロック内の現在の係数を示す。図 1 3 A 、 1 3 B 、 1 4 A 、 1 4 B 、 1 5 A および 1 5 B の例において、エントロピーコード化ユニット(例えば、エントロピー符・公コード化ユニット(例えば、エントロピー符・公コード化コニット 1 1 6 またはエントロピー復号ユニット 1 5 0)は、 $\frac{並列に}{2}$ 2 つのシンタックスエレメント(例えば、ビン)を処理し得る。したがって、係数のコンテキスト $\frac{()}{2}$ 5 C で関するテンプレートは、コード化順 $\frac{()}{2}$ において、前の係数の現在の優先度のシンタックスエンプレートは、コード化順 $\frac{()}{2}$ において、前の係数の現在の優先度のシンタックスロックトで開いることを避ける。代わりに、いくつかの係数のカロコンテキスト $\frac{()}{2}$ 5 C で関する。図 1 4 A において、ブロック 5 0 6 および 5 0 8 は付加的な係数に対応する。別の例において、プロック 5 1 6 は付加的な係数に対応する。図 1 4 B において、プロック 5 1 8 および 5 1 9 は付加的な係数に対応する。図 1 5 A において、プロック 5 2 6 は付加的な係数に対応する。図 1 5 B において、プロック 5 2 8 および 5 3 0 は付加的な係数に対応する。

[0213]

20

30

40

50

サイズのサブブロックにまで拡張され得、および(3、2)は、右下の係数のすぐ上にある係数の座標と置き換えられ得る。

[0214]

【数21】

$ctx_idx = ctx_set_idx \times 6 + min(sumOnes, 5)$

[0215]

上記の式において、 c t x _ s e t _ i d x はコンテキストセットインデックスを表す。 エントロピーコード化ユニットは、本開示の別の場所に記載した方法を含む様々な方法でコンテキストセットインデックスを決定し得る。

[0216]

[0209] いくつかの例において、エントロピーコード化ユニットは、全ての利用可能な情報に基づいてコード化コンテキストを選択することによって、より正確にコード化コテキストを選択することができ得る。例えば、エントロピーコード化ユニットがgェ1F1agに関するユード化コンテキストを選択している場合、エントロピーコード化ユニットはテンプレート内のsigMapF1agおよびgェ1F1agに基づいて、コード化ユニットは、ナンテキストを選択し得る。この例において、gェ1F1agに関するコード化コンテキストを選択し得る。この例において、gェ1F1agに関するコード化コテンテキストを選択し得る。しかし、いくつかの例において、この方法でコード化コテンテキストを選択することは、実質的に、エントロピーコード化ユニットの計算の複雑性を高める。これは、エントロピーコード化ユニットが、sigMapF1ag、gェ1F1agのったのよびgェ2F1agに関する係数の(実際のまたは推定された)絶対値を更新するために、エントロピーコード化ユニットが、sigMapF1ag、gェ1F1agに関する所要のまたは推定されたり絶対値を低減することがあり得るからである。エントロピーコード化ユニットの計算の複雑性を低減するコード化コニットは、その後のシンタックスエレメントのテンプレートから取得された情報を再利用し得る。

[0217]

[0210]例えば、エントロピーコード化ユニットは、係数のgr1Flagおよびgr2Flagに関する同じコード化コンテキストを選択し得る。言い換えれば、coeff_abs_level_greater1_flagおよびcoeff_abs_level_greater1_flagおよびcoeff_abs_level_greater2_flagは、係数に関する同じコンテキストを用い得る。さらに、エントロピーコード化ユニットは、gr1Flagとgr2Flagに関するコード化コンテキストのためのコンテキスト $\overline{{12}}$ を決定するために、係数に関するsum $\overline{{0}}$ nesの値を再利用し得る。いくつかのこういった例において、エントロピーコード化ユニットは、コンテキスト $\overline{{12}}$ を決定するために下記の公式を用い得る。 【数22】

$ctx_idx = ctx_set_idx \times 5 + min(sumOnes, 4)$

[0218]

[0211] 別の例において、エントロピーコード化ユニットは、gr1Flagとgr2Flagに関するコード化コンテキストを選択するために、sigMapFlagに関するコード化コンテキストを選択するために用いられた同じコンテキスト $\underline{$ インデックス $\underline{$ を、 修正することなく用い得る。したがって、これらの例において、gr1Flagに関するコンテキストモデリングは、sigMapFlagに関する計算の結果を再利用し得、その

ため付加的な近傍アクセスは必要とされない。 $g r 2 F l a \underline{g} \underline{c}$ 関するコンテキストモデリングは、任意の追加の計算をすることなく対応する $g r 1 F l a \underline{g} \underline{c}$ 使用されたコンテキストを再利用し得る。

[0219]

[0212]下記の表は、図 1 3 A、 1 3 B、 1 4 A、 1 4 B、 1 5 A および 1 5 B に関連して、本開示の技術と一致する技術を用い<u>るテ</u>スト結果を示す。提案された方法は、 H M 6 . 0 で実施され、および共通のテス<u>ト条</u>件の下でシミュレーションされる。パフォーマンスは、 B j o n t e g a a r d D e l t a (BD) ビットレートの観点から H M 6 . 0 のアンカーと比較される。表 3 . 1 および 3 . 2 は、それぞれ、

[0220]

【数23】

 $QP = \{22, 27, 32, 37\}$

[0221]

および

[0222]

【数24】

 $QP = \{12, 17, 22, 27\}$

[0223]

に関する実験結果をまとめる。

【表1】

表3.1 QP={22, 27, 32, 37}に関するシミュレーション結果

	オールイントラメイン			オールイントラ HE10		
	Y	Ü	V	Y	U	V
クラス A	-0.1%	-0.1%	-0.2%	-0.2%	-0.2%	-0.1%
クラス B	0.0%	0.1%	-0.1%	-0.1%	0.1%	-0.1%
クラス C	-0.2%	0.1%	0.1%	-0.2%	0.2%	0.2%
クラス D	-0.2%	0.2%	0.0%	-0.2%	0.2%	0.1%
クラス E	-0.2%	0.0%	0.0%	-0.2%	0.0%	0.0%
総合	-0.1%	0.1%	0.0%	-0.2%	0.0%	0.0%
	-:0,1%	0.15	0.0%	() ²⁰	(),()',	0.00
クラス F	0.2%	0,5%	0.3%	0.2%	0.2%	0,2%
符号化 時間[%]		103%			102%	
復号 時間[%]		100%			100%	

ランダムアクセスメイン ランダムアクセス HE10 V U Y クラス A 0.4% 0.5% 0.0% 0.0% 0.1% -0.2% クラス B 0.0% 0.0% 0.0% 0.0% 0.2% 0.1% クラス C 0.2% 0.0% -0.2%-0.1% 0.1% 0.0% クラス D -0.2% 0.2% 0.2% 0.3% 0.1% -0.1% クラス E 総合 -0.1% 0.2% 0.2% 0.0% 0.1% 0.0% $(),()^{n},$ 0.2% $U_* \cong_{\mathfrak{a}}$ $0.2^{n_{\alpha}}$ 0.05 $()_{\ast}()^{n},$ クラス F 0.2% 0.3% 0.3% 0.1% 0.2% 0.1% 符号化 時間[%] 103% 101% 復号 時間[%] 100% 100%

	ローディレイBメイン			ローディレイ B HE10		
	Y	U	V	Y	U	V
クラス A				•		
クラス B	0.2%	0.6%	0.2%	0.2%	0.3%	0.2%
クラス C	0.0%	0.6%	0.2%	0.0%	0.9%	0.6%
クラス D	0.0%	0.3%	0.6%	0.0%	0.0%	0.6%
クラス E	0.0%	-0.2%	0.6%	0.1%	1.6%	0.1%
総合	0.1%	0.4%	0.4%	0.1%	0.6%	0.4%
	$(0,1)^a$	0.45	0.35	0.1%	0.7%	0.3%
クラス F	-0.1%	1.1%	0.5%	0.1%	0.2%	2.7%
符号化 時間[%]		101%			101%	
復号 時間[%]		100%			100%	

10

20

【表2】

表3.1 QP={12, 17, 22, 27}に関するシミュレーション結果

	オールイントラメイン			オールイントラ HE10		
	Y	U	V	Y	U	V
クラス A	-0.3%	-0.1%	-0.1%	-0.3%	-0.2%	-0.2%
クラス B	0.3%	0.5%	0.3%	0.2%	0.4%	0.2%
クラス C	-0.1%	0.1%	0.1%	-0.1%	0.2%	0.1%
クラス D	-0.3%	0.0%	0.0%	-0.3%	0.1%	0.0%
クラス E	-0.2%	0.0%	0.0%	-0.3%	0.0%	0.0%
総合	-0.1%	0.1%	0.1%	-0.1%	0.1%	0.0%
	=(),[0.23	0.1%	0.1%	().] :	(!,(f.
クラス F	0.3%	0.4%	0.3%	0.3%	0,2%	0.4%
符号化 時間[%]		111%			108%	
復号 時間[%]		#NUM!			#NUM!	

ランダムアクセスメイン ランダムアクセス HE10 11 Y クラス A 0.1% 0.2% -0.1% -0.1%-0.1%-0.2%クラス B 0.2% 0.4% 0.2% 0.2% 0.3% 0.0% クラス C 0.3% 0.1% 0.1% -0.1%-0.1%0.3% クラス [) -0.1% 0.2% 0.2% -0.1% 0.3% 0.1%クラス E 公公 0.0% 0.2% 0.2% 0.0% 0.2% 0.0% (E)(E) 0.25 0.2^{o} (),() .. $(U_{\tau}(Y))$ 0.25 クラス F 0.0% 0.2% 0.2% 0.0% 0.1% 0.1% 符号化 時間[%] 106% 106%

#NUM!

	ローディレイB メイン			ローディレイ B HE10		
	Y	U	V	Y	U	V
クラス A						
クラス B	0.2%	0.4%	0.2%	0.2%	0.4%	0.2%
クラス C	0.0%	0.6%	0.2%	0.0%	0.6%	0.4%
クラス D	0.0%	0.3%	0.2%	0.0%	0.4%	0.4%
クラス E	0.1%	0.5%	0.1%	0.0%	-0.1%	-0.1%
総合	0.1%	0.5%	0.2%	0.1%	0.3%	0.2%
	0.1%	0.15	0.2%	0.0%	0.35	0.35
クラス F	-0.1%	0.1%	0.1%	0.1%	0.5%	0.0%
符号化 時間[%]		106%			107%	
復号 時間[%]	#NUM!				#NUM!	

#NUM!

[0224]

復号 時間[%]

[0213]本開示は、上述された変換係数で用いられたシンタックスエレメントについて記載されるが、その他のシンタックスエレメントは、コード化が優先<u>度パ</u>スの概念が適用可能であるように少なくとも 2 つのパスにおいて行われる限<u>り用</u>いられるのであれば<u>本開示の技術が</u>適用可能であり得る。

[0225]

[0214] 1 つまたは複数の例において、記載された機能は、ハードウェア、ソフトウェア、ファ・ムウェア、またはそれらの任意の組合せ内に実装されても良い。ソフトウェアに実装された場合、その機能は、1 つまたは複数の命令またはコードとして、コンピュータ可読媒体に記憶されるか、またはそれを介して送信され、およびハードウェアベースの処理ユニットによって実行され得る。コンピュータ可読媒体は、コンピュータ可読記憶媒体を含んでもよく、それは、例えば、通信プロトコルにしたがって、ある場所から別の場所

10

20

30

20

30

40

50

ヘコンピュータプログラムの転送を容易にする任意の媒体を含むデータ記憶媒体または通信媒体のような実体のある媒体に対応する。この方法において、コンピュータ可読媒体は一般に、(1)非一時的である実体のあるコンピュータ可読記憶媒体、または(2)信号または搬送波のような通信媒体に対応し得る。データ記憶媒体は、本開示に記載された技術の実施のための命令、コードおよび / またはデータ構造を検索するために1つまたは複数のコンピュータまたは1つまたは複数のプロセッサによってアクセス可能な任意の利用可能な媒体であり得る。コンピュータ・プログラム・プロダクトはコンピュータ可読媒体を含み得る。

[0226]

[0215]例として、および限定ではなく、こういったコンピュータ可読記憶媒体は、命令 またはデータ構造の形式で所望のプログラムコードを記憶するために用いられることが可 能であり、およびコンピュータによってアクセス可能であるRAM、ROM、EEPRO M(登録商標)、CD-ROMまたはその他の光学ディスク記憶装置、磁気ディスク記憶 装置、またはその他の磁気記憶デバイス、フラッシュメモリ、または任意のその他の媒体 を備えることができる。同様に、任意の接続は、適切にコンピュータ可読媒体と呼ばれる 。例えば、命令が、同軸ケーブル、光ファイバーケーブル、撚線対、デジタル加入者線(DSL)、または赤外線、無線、およびマイクロ波のような無線技術を用いるウェブサイ ト、サーバ、またはその他の遠隔ソースから送信される場合、同軸ケーブル、光ファイバ ーケーブル、撚線対、DSL、または赤外線、無線、およびマイクロ波のような無線技術 は、媒体の定義に含まれる。しかし、コンピュータ可読記憶媒体およびデータ記憶媒体は 、接続、搬送波、信号、またはその他の一時媒体を含まないが、代わりに非一時な、実体 のある記憶媒体を対象にすることが理解されるべきである。ディスク(disk)およびディス ク(disc)は、ここで用いられるように、コンパクトディスク(CD)、レーザ ディス ク(登録商標)、光ディスク、デジタル多目的ディスク(DVD)、フロッピー(登録商 標)ディスク、Blu-ray(登録商標)(disc)を含み、ここで、ディスク(disk) が通常データを磁気作用によって再生する一方で、ディスク(disc)は、レーザを用いて 、データを光学的に再生する。上記の組合せはまた、コンピュータ可読媒体の範囲内に含 まれるべきである。

[0227]

[0216]命令は、1つまたは複数のデジタル信号プロセッサ(DSP)、汎用マイクロプロセッサ、特定用途向け集積回路(ASIC)、フィールド・プログラマブル・ロジック・アレイ(FPGA)、またはその他の等価の統合された回路またはディスクリートロジック回路のような1つまたは複数のプロセッサ、によって実行され得る。したがって、用語「プロセッサ」は、ここで用いられるように、前述の構造、またはここに記載された任意の技術の実施に適切なその他の構造のいずれかを指し得る。さらに、いくつかの側面において、ここに記載された機能は、符号化および復号、または結合されたコーデックに組み込まれるように構成された専用のハードウェアおよび/またはソフトウェアモジュール内に提供される。同様に、この技術。は1つまたは複数の回路または論理エレメントを十分に実行できるはずである。

[0228]

[0217]本開示の技術は、無線ハンドセット、集積回路(IC)またはICのセット(例えば、チップセット)を含む多種多様なデバイスまたは装置に実装され得る。種々のコンポーネント、モジュール、またはユニットは、開示された技術を実行するように構成されたデバイスの機能的な側面を強調するために本開示に記載されるが、異なるハードウェアユニットによる実現を必ずしも必要としない。むしろ、上述のように、様々なユニットは、適切なソフトウェアおよび/またはファ・ムウェアと共に上述のような1つまたは複数のプロセッサを含むコーデックハードウェアユニットに組み込まれ、または相互動作可能なハードウェアユニットのコレクションによって提供され得る。

[0229]

[0218]種々の具体例が記載されたてきた。これらのおよびその他の例は下記の請求項の

範囲内である。

以下に、本願出願の当初の特許請求の範囲に記載された発明を付記する。

ГС1]

映像データを符号化するための方法であって、前記方法は、

残りのサンプルブロックに基づいて、係数ブロックを生成することと、

前記係数ブロックの係数の第1のコード化パスの間に、前記係数ブロックの係数に対応 する第1のシンタックスエレメントのセットを符号化することと、

前記係数ブロックの前記係数の第2のコード化パスの間に、前記係数ブロックの係数に 対応する第2のシンタックスエレメントのセットを符号化することと、を備え、ここにお いて、前記第2のシンタックスエレメントのセットを符号化することは、

第1のシンタックスエレメントを生成することであって、前記第1のシンタックスエ レメントは、前記第2のシンタックスエレメントのセット内に入り、および前記係数プロ ックの現在の係数に対応する、生成することと、

少なくとも部分的に第2のシンタックスエレメントと第3のシンタックスエレメント に基づいて、前記第1のシンタックスエレメントに関するコード化コンテキストを選択す ることであって、ここにおいて、前記第2のシンタックスエレメントは、前記第1のシン タックスエレメントのセット内にあり、および非因果係数に対応し、ここにおいて、前記 第3のシンタックスエレメントは、前記第2のシンタックスエレメントのセット内にあり 、および因果係数に対応し、前記非因果係数は、前記第2のコード化パスのコード化順に おいて前記現在の係数の後に生じ、前記因果係数は、前記第2のコード化パスの前記コー ド化順において前記現在の係数の前に生じる、選択することと、

少なくとも部分的に前記第1のシンタックスエレメントのために選択された前記コー ド化コンテキストに基づいて、前記第1のシンタックスエレメントをエントロピー符号化 することと、を備える、方法。

[C 2]

前記第2のシンタックスエレメントのセットを符号化することは、

第1のシンタックスエレメントと第4のシンタックスエレメントを並行して生成する ことと、

前記第1のシンタックスエレメントに関する前記コード化コンテキストと前記第4の シンタックスエレメントに関するコード化コンテキストを並行して選択することと、ここ において、前記第1のシンタックスエレメントに関する前記コード化コンテキストは、前 記第4のシンタックスエレメントに基づいて選択されず、および前記第4のシンタックス エレメントに関する前記コード化コンテキストは、前記第1のシンタックスエレメントに 基づいて選択されず、

前記第1および第4のシンタックスエレメントに関する前記コード化コンテキストに 基づいて、前記第1および第4のシンタックスエレメントを並行してエントロピー符号化 することを備える、

[C1]に記載の方法。

[C 3]

前記係数ブロックは、複数のサブブロックを備え、前記第2のコード化パスの前記コー ド化順序は、前記サブブロックに基づき、および前記因果係数は、前記現在の係数とは異 なる前記サブブロックのうちの1つの中にある、「C1]に記載の方法。

[C 4]

前記第2のシンタックスエレメントのセット内の各シンタックスエレメントは、次の、 前記シンタックスエレメントと関連する係数が1より大きいか、または前記シンタックス エレメントと関連する前記係数が2より大きいかのうちの1つを示す、[C1]に記載の 方法。

[C 5]

前記第1のシンタックスエレメントのために前記コード化コンテキストを選択すること は、

10

20

40

<u>少なくとも部分的に前記第2のシンタックスエレメントに基づいて、前記非因果係数の</u>推定された絶対値を決定することと、

少なくとも部分的に前記第3のシンタックスエレメントに基づいて、前記因果係数の現 実の絶対値を決定することと、

少なくとも部分的に前記非因果係数の前記推定された絶対値と前記因果係数の前記現実 の絶対値に基づいて、前記第 1 のシンタックスエレメントの前記コード化コンテキストを 選択すること、を備える、

[C1]に記載の方法。

[C 6]

<u>前記第1のシンタックスエレメントに関する前記コード化コンテキストを選択すること</u>は、

少なくとも部分的に前記第2のシンタックスエレメントに基づいて、前記非因果係数の 推定された絶対値を決定することと、

少なくとも部分的に前記第3のシンタックスエレメントに基づいて、前記因果係数の推定された絶対値を決定することと、

少なくとも部分的に前記非因果係数の前記推定された絶対値と前記因果係数の前記推定された絶対値に基づいて、前記第1のシンタックスエレメントの前記コード化コンテキストを選択すること、を備える、

[C1]に記載の方法。

[C 7]

前記因果係数は、前記第2のコード化パスの前記コード化順に従った前記現在の係数の特定の数の係数の中にあり、および前記因果係数の前記推定された絶対値を決定することは、前記因果係数に隣接する係数の推定された絶対値に等しくなるように前記因果係数の前記推定された絶対値を決定することを備える、

[C6]に記載の方法。

[C 8]

前記因果係数は、前記第2のコード化パスの前記コード化順に従った前記現在の係数の特定の数の係数の中にあり、および前記因果係数の前記推定された絶対値を決定することは、既定の値に等しくなるように前記因果係数の前記推定された絶対値を決定することを備える、

[C6]に記載の方法。

[C 9]

前記第1のシンタックスエレメントの前記コード化コンテキストを選択することは、

前記非因果係数の前記推定された絶対値と前記因果係数の前記推定された絶対値に基づいて、指数を決定するために式を適用することと、ここにおいて、前記式は、前記非因果係数の前記推定された絶対値または前記因果係数の前記推定された絶対値に重み付け値を適用し、

少なくとも部分的に前記指数に基づいて、前記第1のシンタックスエレメントの前記 コード化コンテキストを選択すること、

を備える[C6]に記載の方法。

[C10]

前記第1のシンタックスエレメントに関する前記コード化コンテキストを選択することは、

前記非因果係数の前記推定された絶対値を2つまたは3つのビットにクリップすることと、

<u>前記因果係数の前記推定された絶対値を2つまたは3つのビットにクリップすること</u>と、

少なくとも部分的に前記非因果および因果係数の前記クリップされた推定された絶対値に基づいて、前記第1のシンタックスエレメントに関する前記コード化コンテキストを選択することを備える、

20

10

30

40

[C6]に記載の方法。

[C 1 1]

___1 つまたは複数のプロフェッサを備える映像符号化デバイスであって、前記プロフェッ サは、

残りのサンプルブロックに基づいて、係数ブロックを生成し、

前記係数ブロックの係数の第1のコード化パスの間に、前記係数ブロックの係数に対応する第1のシンタックスエレメントのセットを符号化し、

前記係数プロックの前記係数の第2のコード化パスの間に、前記係数プロックの係数に対応する第2のシンタックスエレメントのセットを符号化するように構成され、ここにおいて、前記1つまたは複数のプロセッサは、前記第2のコード化パスの間に、前記1つまたは複数のプロセッサが、

第1のシンタックスエレメントを生成することであって、前記第1のシンタックス エレメントは、前記第2のシンタックスエレメントのセット内に入り、および前記係数ブ ロックの現在の係数に対応する、生成をし、

少なくとも部分的に第2のシンタックスエレメントと第3のシンタックスエレメントに基づいて、前記第1のシンタックスエレメントに関するコード化コンテキストを選択することであって、ここにおいて、前記第2のシンタックスエレメントは、前記第1のシンタックスエレメントのセット内にあり、および非因果係数に対応し、ここにおいて、前記第3のシンタックスエレメントは、前記第2のシンタックスエレメントのセット内にあり、および因果係数に対応し、前記非因果係数は、前記第2のコード化パスのコード化順において前記現在の係数の後に生じ、前記因果係数は、前記第2のコード化パスの前記コード化順において前記現在の係数の前に生じる、選択をし、

少なくとも部分的に前記第1のシンタックスエレメントのために選択された前記コード化コンテキストに基づいて、前記第1のシンタックスエレメントをエントロピー符号化する、

映像符号化デバイス。

[C 1 2]

前記1つまたは複数のプロセッサは、

前記第1のシンタックスエレメントと第4のシンタックスエレメントを並行して生成 し、

前記第1のシンタックスエレメントに関する前記コード化コンテキストと前記第4のシンタックスエレメントに関するコード化コンテキストを並行して選択することであって、ここにおいて、前記第1のシンタックスエレメントに関する前記コード化コンテキストは、前記第4のシンタックスエレメントに基づいて選択されず、および前記第4のシンタックスエレメントに関する前記コード化コンテキストは、前記第1のシンタックスエレメントに基づいて選択されない、選択をし、

前記第1および第4のシンタックスエレメントに関する前記コード化コンテキストに基づいて、前記第1および第4のシンタックスエレメントを並行してエントロピー符号化するように構成される、

[C 1 1] に記載の映像符号化デバイス。

[C 1 3]

前記係数ブロックは、複数のサブブロックを備え、前記第2のコード化パスの前記コード化順は、前記サブブロックに基づいており、および前記因果係数は、前記現在の係数とは異なる前記サブブロックのうちの1つの中にある、[C11]に記載の映像符号化デバイス。

[C14]

前記第2のシンタックスエレメントのセット内の各シンタックスエレメントは、次の、 前記シンタックスエレメントと関連する係数が1より大きいか、または前記シンタックス エレメントと関連する前記係数が2より大きいかのうちの1つを示す、[C11]に記載 の映像符号化デバイス。 10

20

30

40

[C 1 5]

前記1つまたは複数のプロセッサは、

少なくとも部分的に前記第2のシンタックスエレメントに基づいて、前記非因果係数 の推定された絶対値を決定し、

少なくとも部分的に前記第3のシンタックスエレメントに基づいて、前記因果係数の 現実の絶対値を決定し、

少なくとも部分的に前記非因果係数の前記推定された絶対値と前記因果係数の前記現 実の絶対値に基づいて、前記第1のシンタックスエレメントの前記コード化コンテキスト を選択するように構成される、

[C11]に記載の映像符号化デバイス。

10

[C 1 6]

前記1つまたは複数のプロセッサは、

少なくとも部分的に前記第2のシンタックスエレメントに基づいて、前記非因果係数の推定された絶対値を決定し、

少なくとも部分的に前記第3のシンタックスエレメントに基づいて、前記因果係数 の推定された絶対値を決定し、

少なくとも部分的に前記非因果係数の前記推定された絶対値と前記因果係数の前記 推定された絶対値に基づいて、前記第1のシンタックスエレメントの前記コード化コンテ キストを選択するように構成される、

[C 1 1] に記載の映像符号化デバイス。

20

[C 1 7]

前記因果係数は、前記第2のコード化パスの前記コード化順に従った前記現在の係数の特定の数の係数の中にあり、および前記1つまたは複数のプロセッサは、前記因果係数に隣接した係数の推定された絶対値に等しくなるように前記因果係数の前記推定された絶対値を決定するように構成される、[C16]に記載の映像符号化デバイス。

[C 1 8]

前記因果係数は、前記第2のコード化パスの前記コード化順に従った前記現在の係数の特定の数の係数の中にあり、および前記1つまたは複数のプロセッサは、既定値に等しくなるように前記因果係数の前記推定された絶対値を決定するように構成される、[C16]に記載の映像符号化デバイス。

30

[C 1 9]

前記1つまたは複数のプロセッサは、

前記非因果係数の前記推定された絶対値と前記因果係数の前記推定された絶対値に基づいて、指数を決定するために式を適用することであって、ここにおいて、前記式は、前記非因果係数の前記推定された絶対値または前記因果係数の前記推定された絶対値に重み付け値を適用する、適用をし

<u>少なくとも部分的に前記指数に基づいて、前記第1のシンタックスエレメントの前記</u> コード化コンテキストを選択する

ように構成される、

[C 1 6] に記載の映像符号化デバイス。

40

[C 2 0]

前記1つまたは複数のプロセッサは、

前記第1のシンタックスエレメントに関する前記コード化コンテキストを選択する ことが、

_____前記非因果係数の前記推定された絶対値を2つまたは3つのビットにクリップすることと、

前記因果係数の前記推定された絶対値を 2 つまたは 3 つのビットにクリップする ことと、および

<u>少なくとも部分的に前記非因果および因果係数の前記クリップされた推定された</u> 絶対値に基づいて、前記第 1 のシンタックスエレメントに関する前記コード化コンテキス

トを選択すること、

を備える、

ように構成される、

[C 1 6] に記載の映像符号化デバイス。

[C 2 1]

映像符号化デバイスであって、前記デバイスは、

残りのサンプルブロックに基づいて、係数ブロックを生成するための手段と、

<u>前記係数ブロックの係数の第1のコード化パスの間に、前記係数ブロックの係数に対</u>応する第1のシンタックスエレメントのセットを符号化するための手段と、

前記係数ブロックの前記係数の第2のコード化パスの間に、前記係数ブロックの係数に対応する第2のシンタックスエレメントのセットを符号化するための手段、を備え、ここにおいて、前記第2のシンタックスエレメントのセットを符号化するための前記手段は

第1のシンタックスエレメントを生成するための手段であって、前記第1のシンタックスエレメントは、前記第2のシンタックスエレメントのセットに入り、および前記係数プロックの現在の係数に対応する、生成するための手段と、

少なくとも部分的に第2のシンタックスエレメントと第3のシンタックスエレメントに基づいて、前記第1のシンタックスエレメントに関するコード化コンテキストを選択するための手段であって、ここにおいて、前記第2のシンタックスエレメントは、前記第1のシンタックスエレメントのセット内にあり、および非因果係数に対応し、ここにおいて、前記第3のシンタックスエレメントのセット内にあり、および因果係数に対応し、前記第2のシンタックスエレメントのセット内にあり、および因果係数に対応し、前記非因果係数は、前記第2のコード化パスのコード化順において前記現在の係数の後に生じ、前記因果係数は、前記第2のコード化パスの前記コード化順において前記現在の係数の前に生じる、選択するための手段と、

少なくとも部分的に前記第1のシンタックスエレメントのために選択された前記コード化コンテキストに基づいて、前記第1のシンタックスエレメントをエントロピー符号化するための手段、を備える、

映像符号化デバイス。

[C 2 2]

命令を記憶するコンピュータ可読記憶媒体であって、前記命令は、映像符号化デバイス の1つまたは複数のプロセッサによって実行される場合に、

残りのサンプルブロックに基づいて、係数ブロックを生成し、

前記係数ブロックの係数の第1のコード化パスの間に、前記係数ブロックの係数に対応する第1のシンタックスエレメントのセットを符号化し、

前記係数ブロックの前記係数の第2のコード化パスの間に、前記係数ブロックの係数に対応する第2のシンタックスエレメントのセットを符号化するように、前記映像符号化デバイスを構成し、ここにおいて、前記命令は、前記第2のコード化パスの間に前記映像符号化デバイスが、

第1のシンタックスエレメントを生成することであって、前記第1のシンタックスエレメントは、前記第2のシンタックスエレメントのセット内に入り、および前記係数ブロックの現在の係数に対応する、生成をし、

少なくとも部分的に第2のシンタックスエレメントと第3のシンタックスエレメントに基づいて、前記第1のシンタックスエレメントに関するコード化コンテキストを選択することであって、ここにおいて、前記第2のシンタックスエレメントは、前記第1のシンタックスエレメントのセット内にあり、および非因果係数に対応し、ここにおいて、前記第3のシンタックスエレメントは、前記第2のシンタックスエレメントのセット内にあり、および因果係数に対応し、前記非因果係数は、前記第2のコード化パスのコード化順において前記現在の係数の後に生じ、前記因果係数は、前記第2のコード化パスの前記コード化順において前記現在の係数の前に生じる、選択をし、

少なくとも部分的に前記第1のシンタックスエレメントのために選択された前記コ

10

20

30

40

<u>ード化コンテキストに基づいて、前記第1のシンタックスエレメントをエントロピー符号</u> 化するように、前記映像符号化デバイスを構成する、

コンピュータ可読記憶媒体。

[C 2 3]

映像データを復号化するための方法であって、前記方法は、

<u>係数ブロックの係数の第1のコード化パスの間に、前記係数ブロックの係数に対応す</u>る第1のシンタックスエレメントのセットを復号化することと、

前記係数ブロックの前記係数の第2のコード化パスの間に、前記係数ブロックの係数に対応する第2のシンタックスエレメントのセットを復号化することであって、ここにおいて、前記第2のコード化パスを実行することは、

少なくとも部分的に第2のシンタックスエレメントと第3のシンタックスエレメントに基づいて、第1のシンタックスエレメントに関するコード化コンテキストを選択することであって、前記第1のシンタックスエレメントのセットに入り、および前記係数ブロックの現在の係数に対応し、ここにおいて、前記第2のシンタックスエレメントは、前記第1のシンタックスエレメントのセット内にあり、および非因果係数に対応し、ここにおいて、前記第3のシンタックスエレメントは、前記第2のシンタックスエレメントのセット内にあり、および因果係数に対応し、前記非因果係数は、前記第2のコード化パスのコード化順において前記現在の係数の後に生じ、前記因果係数は、前記第2のコード化パスの前記コード化順において前記現在の係数の前に生じる、選択することと、

少なくとも部分的に前記第1のシンタックスエレメントのために選択された前記コード化コンテキストに基づいて、前記第1のシンタックスエレメントをエントロピー復号化すること、

を備える、復号化することと、

前記係数ブロックの前記係数に基づいて、残りのサンプルブロックを生成すること、 を備える、

方法。

[C 2 4]

前記第2のシンタックスエレメントのセットを復号化することは、

前記第1のシンタックスエレメントに関する前記コード化コンテキストと第4のシンタックスエレメントに関するコード化コンテキストを並行して選択することであって、ここにおいて、前記第1のシンタックスエレメントに関する前記コード化コンテキストは、前記第4のシンタックスエレメントに基づいて選択されず、および前記第4のシンタックスエレメントに関する前記コード化コンテキストは、前記第1のシンタックスエレメントに基づいて選択されない、選択することと、

前記第1および第4のシンタックスエレメントに関する前記コード化コンテキストに基づいて前記第1および第4のシンタックスエレメントを並行してエントロピー復号化すること、

を備える、[C23]に記載の方法。

[C 2 5]

前記係数ブロックは、複数のサブブロックを備え、前記第2のコード化パスの前記コード化順序は前記サブブロックに基づき、および前記因果係数は、前記現在の係数とは異なる前記サブブロックのうちの1つの中にある、[C23]に記載の方法。

[C26]

前記第2のシンタックスエレメントのセット内の各シンタックスエレメントは、次の、 前記シンタックスエレメントと関連する係数が1より大きいか、または前記シンタックス エレメントと関連する前記係数が2より大きいかのうちの1つを示す、[C23]に記載 の方法。

[C 2 7]

前記第1のシンタックスエレメントのために前記コード化コンテキストを選択すること

20

10

30

40

は、

少なくとも部分的に前記第2のシンタックスエレメントに基づいて、前記非因果係数 の推定された絶対値を決定することと、

少なくとも部分的に前記第3のシンタックスエレメントに基づいて、前記因果係数の 現実の絶対値を決定することと、

少なくとも部分的に前記非因果係数の前記推定された絶対値と前記因果係数の前記現 実の絶対値に基づいて前記第1のシンタックスエレメントの前記コード化コンテキストを 選択すること、

を備える、

[C26]に記載の方法。

[C 2 8]

前記第1のシンタックスエレメントに関する前記コード化コンテキストを選択すること は、

少なくとも部分的に前記第2のシンタックスエレメントに基づいて、前記非因果係数 の推定された絶対値を決定することと、

少なくとも部分的に前記第3のシンタックスエレメントに基づいて、前記因果係数の 推定された絶対値を決定することと、

少なくとも部分的に前記非因果係数の前記推定された絶対値と前記因果係数の前記推 定された絶対値に基づいて、前記第1のシンタックスエレメントの前記コード化コンテキ ストを選択すること、

を備える、

[C26]に記載の方法。

[C 2 9]

前記因果係数は、前記第2のコード化パスの前記コード化順に従った前記現在の係数の 特定の数の係数の中にあり、および前記因果係数の前記推定された絶対値を決定すること は、前記因果係数に隣接する係数の推定された絶対値に等しくなるように前記因果係数の 前記推定された絶対値を決定することを備える、「C28]に記載の方法。

[C 3 0]

前記因果係数は、前記第2のコード化パスの前記コード化順に従った前記現在の係数の 特定の数の係数の中にあり、および前記因果係数の前記推定された絶対値を決定すること は、既定値に等しくなるように前記因果係数の前記推定された絶対値を決定することを備 える、[C28]に記載の方法。

[C 3 1]

前記第1のシンタックスエレメントの前記コード化コンテキストを選択することは、

前記非因果係数の前記推定された絶対値と前記因果係数の前記推定された絶対値に基 づいて、指数を決定するために式を適用することであって、ここにおいて、前記式は、前 記非因果係数の前記推定された絶対値または前記因果係数の前記推定された絶対値に重み 付け値を適用する、適用することと、

少なくとも部分的に前記指数に基づ<u>いて、前記第1のシンタックスエレメントの前記</u> コード化コンテキストを選択すること、

を備える、

[C 2 8] に記載の方法。

[C 3 2]

前記第1のシンタックスエレメントに関する前記コード化コンテキストを選択すること は、

前記非因果係数の前記推定された絶対値を2つまたは3つのビットにクリップするこ

前記因果係数の前記推定された絶対値を2つまたは3つのビットにクリップすること と、

少なくとも部分的に前記非因果および因果係数の前記クリップされた推定された絶対

10

20

30

40

<u>値に基づいて、前記第1のシンタックスエレメントに関する前記コード化コンテキストを</u> 選択すること、

を備える、

[C28]に記載の方法。

[C 3 3]

1 つまたは複数のプロセッサを備える映像復号化デバイスであって、前記プロセッサは、

<u>係数ブロックの係数の第1のコード化パスの間に、前記係数ブロックの係数に対応す</u>る第1のシンタックスエレメントのセットを復号化し、

前記係数ブロックの前記係数の第2のコード化パスの間に、前記係数ブロックの係数に対応する第2のシンタックスエレメントのセットを復号化することであって、ここにおいて、前記1つまたは複数のプロセッサは、前記第2のコード化パスの間に、前記1つまたは複数のプロセッサが、

少なくとも部分的に第2のシンタックスエレメントと第3のシンタックスエレメントに基づいて、第1のシンタックスエレメントに関するコード化コンテキストを選択しすることであって、前記第1のシンタックスエレメントは、前記第2のシンタックスエレメントは、前記第2のシンタックスエレメントは、前記第1のシンタックスエレメントのセット内にあり、および非因果係数に対応し、ここにおいて、前記第3のシンタックスエレメントは、前記第2のシンタックスエレメントは、前記第2のシンタックスエレメントは、前記第2のシンタックスエレメントのセット内にあり、および因果係数に対応し、前記非因果係数は、前記第2のコード化パスのコード化順において前記現在の係数の後に生じ、前記因果係数は、前記第2のコード化パスの前記コード化順において前記現在の係数の前に生じる、選択をし、

少なくとも部分的に前記第1のシンタックスエレメントのために選択された前記コード化コンテキストに基づいて、前記第1のシンタックスエレメントをエントロピー符号化する、

ように構成される、復号化をし、

前記係数ブロックの前記係数に基づいて、残りのサンプルブロックを生成する、

ように構成される、

1 つまたは複数のプロセッサを備える映像復号化デバイス。

[C 3 4]

前記1つまたは複数のプロセッサは、

前記第1のシンタックスエレメントに関する前記コード化コンテキストと第4のシンタックスエレメントに関するコード化コンテキストを並行して選択することであって、ここにおいて、前記第1のシンタックスエレメントに関する前記コード化コンテキストは、前記第4のシンタックスエレメントに基づいて選択されず、および前記第4のシンタックスエレメントに基づいて選択されない、選択することと、

前記第1および第4のシンタックスエレメントに関する前記コード化コンテキストに基づいて、前記第1および第4のシンタックスエレメントを並行してエントロピー符号化する、

ように構成される、[C33]に記載の映像復号化デバイス。

[C 3 5]

前記係数ブロックは、複数のサブブロックを備え、前記第2のコード化パスのコード化順は、前記サブブロックに基づいており、前記因果係数は、前記現在の係数とは異なる前記サブブロックのうちの1つの中にある、[C33]に記載の映像復号化デバイス。

[C 3 6]

前記第2のシンタックスエレメントのセット内の各シンタックスエレメントは、次の、 前記シンタックスエレメントと関連する係数が1より大きいか、または前記シンタックス エレメントと関連する前記係数が2より大きいかのうちの1つを示す、[C33]に記載 10

20

30

40

の映像復号化デバイス。

[C37]

前記1つまたは複数のプロセッサは、

<u>少なくとも部分的に前記第2のシンタックスエレメントに基づいて、前記非因果係数の</u>推定された絶対値を決定し、

少なくとも部分的に前記第3のシンタックスエレメントに基づいて、前記因果係数の現 実の絶対値を決定し、

少なくとも部分的に前記非因果係数の前記推定された絶対値と前記因果係数の前記現実 の絶対値に基づいて、前記第 1 のシンタックスエレメントの前記コード化コンテキストを 選択するように構成される、

[C 3 3] に記載の映像復号化デバイス。

[C 3 8]

前記1つまたは複数のプロセッサは、

<u>少なくとも部分的に前記第2のシンタックスエレメントに基づいて、前記非因果係数の</u>推定された絶対値を決定し、

少なくとも部分的に前記第3のシンタックスエレメントに基づいて、前記因果係数の推定された絶対値を決定し、

少なくとも部分的に前記非因果係数の前記推定された絶対値と前記因果係数の前記推定 された絶対値に基づいて、前記第1のシンタックスエレメントの前記コード化コンテキス トを選択するように構成される、

「C33]に記載の映像復号化デバイス。

[C 3 9]

前記因果係数は、前記第2のコード化パスの前記コード化順に従った前記現在の係数の特定の数の係数内にあり、および前記1つまたは複数のプロセッサは、前記因果係数に隣接する係数の推定された絶対値に等しくなるように前記因果係数の前記推定された絶対値を決定するように構成される、[C38]に記載の映像復号化デバイス。

[C 4 0]

前記因果係数は、前記第2のコード化パスの前記コード化順に従った前記現在の係数の特定の数の係数の中にあり、および前記1つまたは複数のプロセッサは、既定値に等しくなるように前記因果係数の前記推定された絶対値を決定するように構成される、[C38]に記載の映像復号化デバイス。

[C 4 1]

前記1つまたは複数のプロセッサは、

前記非因果係数の前記推定された絶対値と前記因果係数の前記推定された絶対値に基づいて、指数を決定するために式を適用し、ここにおいて、前記式は、前記非因果係数の前記推定された絶対値に重み付け値を適用し、少なくとも部分的に前記指数に基づいて、前記第1のシンタックスエレメントの前記コード化コンテキストを選択するように構成される、

[C 3 8] に記載の映像復号化デバイス。

[C 4 2]

前記1つまたは複数のプロセッサは、

前記非因果係数の前記推定された絶対値を2つまたは3つのビットにクリップし、

前記因果係数の前記推定された絶対値を2つまたは3つのビットにクリップし、

少なくとも部分的に前記非因果および因果係数の前記クリップされた推定された絶対 値に基づいて、前記第1のシンタックスエレメントに関する前記コード化コンテキストを 選択するように構成される、

[C 3 8] に記載の映像復号化デバイス。

[C 4 3]

映像復号化デバイスであって、前記デバイスは、

係数ブロックの係数の第1のコード化パスの間に、前記係数ブロックの係数に対応す

20

10

30

•

40

る第1のシンタックスエレメントのセットを復号化するための手段と、

前記係数ブロックの前記係数の第2のコード化パスの間に、前記係数ブロックの係数に対応する第2のシンタックスエレメントのセットを復号化するための手段であって、ここにおいて、前記第2のコード化パスを実行するための前記手段は、

少なくとも部分的に第2のシンタックスエレメントと第3のシンタックスエレメントに基づいて、第1のシンタックスエレメントに関するコード化コンテキストを選択するための手段であって、前記第1のシンタックスエレメントは前記第2のシンタックスエレメントは前記第1のシンタックスエレメントのセット内にあり、および非因果係数に対応し、ここにおいて、前記第3のシンタックスエレメントは前記第1のシンタックスエレメントは前記第2のシンタックスエレメントは前記第3のシンタックスエレメントは前記第2のシンタックスエレメントのセット内にあり、および因果係数に対応し、前記非因果係数は前記第2のコード化パスのコード化順において前記現在の係数後に生じ、前記因果係数は前記第2のコード化パスの前記コード化順において前記現在の係数の前に生じる、選択するための手段と、

少なくとも部分的に前記第1のシンタックスエレメントのために選択された前記コード化コンテキストに基づいて、前記第1のシンタックスエレメントをエントロピー復号化するための手段、

を備える、復号化するための手段と

<u>前記係数ブロックの前記係数に基づいて、残りのサンプルブロックを生成するための</u> 手段、

を備える映像復号化デバイス。

[C44]

映像復号化デバイスの1つまたは複数のプロセッサによって実行される場合に、命令を 記憶するコンピュータ可読記憶媒体であって、前記命令は、

<u>係数ブロックの係数の第1のコード化パスの間に、前記係数ブロックの係数に対応す</u>る第1のシンタックスエレメントのセットを復号化し、

前記係数ブロックの前記係数の第2のコード化パスの間に、前記係数ブロックの係数に対応する第2のシンタックスエレメントのセットを復号化することであって、ここにおいて、前記命令は、前記第2のコード化パスの間に前記映像復号化デバイスが、

少なくとも部分的に第 2 のシンタックスエレメントと第 3 のシンタックスエレメントに基づいて、第 1 のシンタックスエレメントに関するコード化コンテキストを選択し、前記第 1 のシンタックスエレメントは、前記第 2 のシンタックスエレメントのセット内に入り、および前記係数プロックの現在の係数に対応し、ここにおいて、前記第 2 のシンタックスエレメントは、前記第 1 のシンタックスエレメントのセット内にあり、および非因果係数に対応し、ここにおいて、前記第 3 のシンタックスエレメントは、前記第 2 のシンタックスエレメントのセット内にあり、および因果係数に対応し、前記非因果係数は、前記第 2 のコード化パスのコード化順において前記現在の係数の後に生じ、前記因果係数は、前記第 2 のコード化パスの前記コード化順において前記現在の係数の前に生じる、選択をし、

少なくとも部分的に前記第1のシンタックスエレメントのために選択された前記コード化コンテキストに基づいて、前記第1のシンタックスエレメントをエントロピー復号化する、

ように、前記映像符号化デバイスを構成する、復号化をし、

前記係数ブロックの前記係数に基づいて、残りのサンプルブロックを生成する、

ように前記映像復号化デバイスを構成する、

コンピュータ可読記憶媒体。

20

10

30

【図1】

図 1

【図2】

図 2

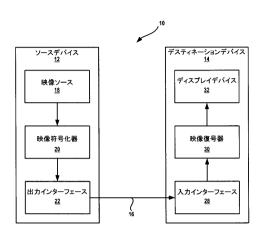


FIG. 1

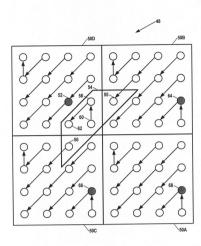


FIG. 2

【図3】

図 3

【図4】

図 4

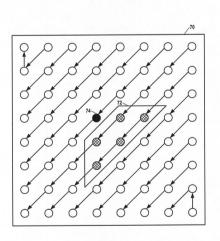


FIG. 3

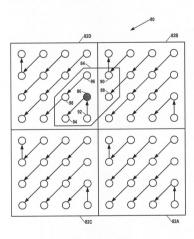
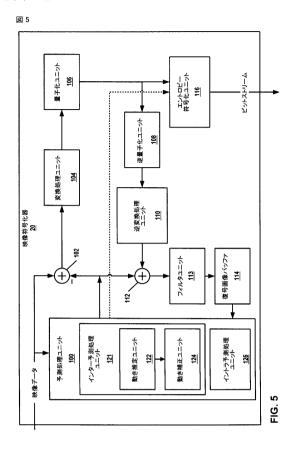


FIG. 4

【図5】

【図6】



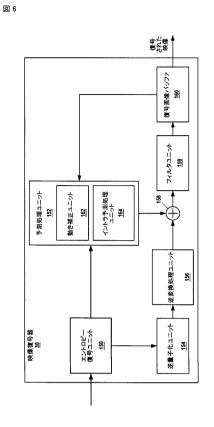


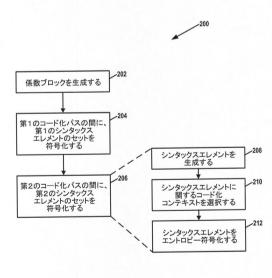
FIG. 6

【図7】

【図8】

図 8

図 7



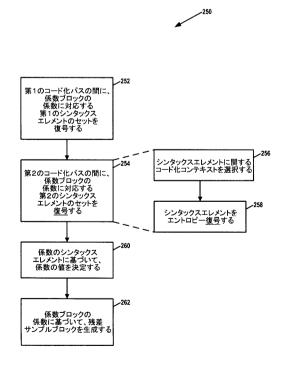


FIG. 8

FIG. 7

FIG. 10A

【図9A】 【図9C】 図 9C 図 9A FIG. 9C FIG. 9A 【図9D】 図 9D 【図9B】 図 9B FIG. 9D FIG. 9B 【図9E】 【図9G】 図 9G 図 9E FIG. 9G FIG. 9E 【図9F】 【図10A】 図 9F 図 10A

FIG. 9F

【図 1 0 B】 図 10B FIG. 10B 「図 1 0 D】 FIG. 10D 「図 1 0 C】 「図 1 0 E】 「図 1 0 E】 FIG. 10E

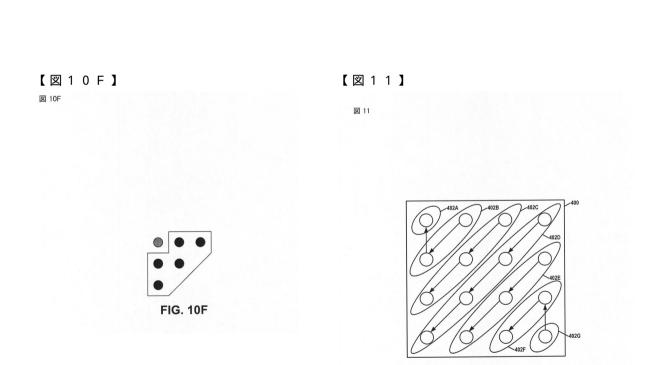
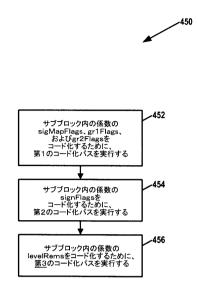


FIG. 11

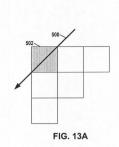
【図12】

図 12



【図13A】

図 13A



【図13B】

図 13B

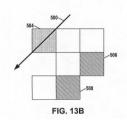
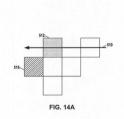


FIG. 12

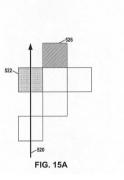
【図14A】

図 14A



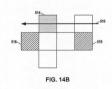
【図15A】

図 15A



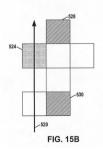
【図14B】

図 14B



【図15B】

図 15B



フロントページの続き

(31)優先権主張番号 61/606,300

(32)優先日 平成24年3月2日(2012.3.2)

(33)優先権主張国 米国(US) (31)優先権主張番号 61/606,304

(32)優先日 平成24年3月2日(2012.3.2)

(33)優先権主張国 米国(US) (31)優先権主張番号 61/606,338

(32)優先日 平成24年3月2日(2012.3.2)

(33)優先権主張国 米国(US) (31)優先権主張番号 61/625,062

(32)優先日 平成24年4月16日(2012.4.16)

(33)優先権主張国 米国(US) (31)優先権主張番号 61/625,072

(32)優先日 平成24年4月16日(2012.4.16)

(33)優先権主張国 米国(US) (31)優先権主張番号 13/744,086

(32)優先日 平成25年1月17日(2013.1.17)

(33)優先権主張国 米国(US)

(74)代理人 100153051

弁理士 河野 直樹

(74)代理人 100140176

弁理士 砂川 克

(74)代理人 100158805

弁理士 井関 守三

(74)代理人 100179062

弁理士 井上 正

(74)代理人 100124394

弁理士 佐藤 立志

(74)代理人 100112807

弁理士 岡田 貴志

(74)代理人 100111073

弁理士 堀内 美保子

(72)発明者 ジョシ、ラジャン・ラクスマン

アメリカ合衆国、カリフォルニア州 92121、サン・ディエゴ、モアハウス・ドライブ 5775

(72)発明者 チェン、ジャンレ

アメリカ合衆国、カリフォルニア州 92121、サン・ディエゴ、モアハウス・ドライブ 5775

(72)発明者 チェン、ウェイ - ジュン

アメリカ合衆国、カリフォルニア州 92121、サン・ディエゴ、モアハウス・ドライブ 5775

(72)発明者 セレジン、バディム

アメリカ合衆国、カリフォルニア州 92121、サン・ディエゴ、モアハウス・ドライブ 5775

(72)発明者 ソル・ロジャルス、ジョエル

アメリカ合衆国、カリフォルニア州 92121、サン・ディエゴ、モアハウス・ドライブ 57

(72)発明者 カークゼウィックズ、マルタ

アメリカ合衆国、カリフォルニア州 92121、サン・ディエゴ、モアハウス・ドライブ 5775

審査官 岩井 健二

(56)参考文献 国際公開第2013/108639(WO,A1)

国際公開第2013/106710(WO,A2)

国際公開第2013/012819(WO,A2)

国際公開第2012/068021(WO,A1)

国際公開第2011/128303(WO,A2)

Vivienne Sze and Madhukar Budagavi, Parallel Context Processing of Coefficient Level, Joint Collaborative Team on Video Coding (JCT-VC) of ITU-T SG16 WP3 and ISO/IEC JTC1/S C29/WG11, 6th Meeting: Torino, IT, 2 0 1 1 年 7月, JCTVC-F130, pp.1-4

Joel Sole et al., CE11: Unified scans for the significance map and coefficient level c oding in high efficiency, Joint Collaborative Team on Video Coding (JCT-VC) of ITU-T S G16 WP3 and ISO/IEC JTC1/SC29/WG11,6th Meeting: Torino, IT, 2 0 1 1年 7月, JCTVC-F 288, pp.1-9

Joel Sole et al., CE11: Scanning Passes of Residual Data in HE, Joint Collaborative Te am on Video Coding (JCT-VC) of ITU-T SG16 WP3 and ISO/IEC JTC1/SC29/WG11,7th Meeting: Geneva, CH, 2 0 1 1 年 1 1月, JCTVC-G320 r1, pp.1-7

Joel Sole et al., Non-CE11: Diagonal sub-block scan for HE residual coding, Joint Coll aborative Team on Video Coding (JCT-VC) of ITU-T SG16 WP3 and ISO/IEC JTC1/SC29/WG11, 7th Meeting: Geneva, CH, 2 0 1 1 年 1 1月, JCTVC-G323_r3, pp.1-9

Benjamin Bross et al., WD5: Working Draft 5 of High-Efficiency Video Coding, Joint Col Iaborative Team on Video Coding (JCT-VC) of ITU-T SG16 WP3 and ISO/IEC JTC1/SC29/WG11, 7th Meeting: Geneva, CH, 2 0 1 1年12月, JCTVC-G1103_d0, pp.i,44,73-74,175-180, URL, http://phenix.it-sudparis.eu/jct/doc_end_user/documents/7_Geneva/wg11/JCTVC-G1103-v1.zip

T. Nguyen et al., Non-CE11: Proposed Cleanup for Transform Coefficient Coding, Joint C ollaborative Team on Video Coding (JCT-VC) of ITU-T SG16 WP3 and ISO/IEC JTC1/SC29/WG1 1,8th Meeting: San Jose, CA, USA, 2 0 1 2年 1月20日, JCTVC-H0228, pp.1-6 Vadim Seregin et al., Non-CE11: Support modification for parallel calculation of significant map contexts, Joint Collaborative Team on Video Coding (JCT-VC) of ITU-T SG16 W P3 and ISO/IEC JTC1/SC29/WG11,8th Meeting: San Jose, CA, USA, 2 0 1 2年 1月21日, JCTVC-H0427, pp.1-6

Jianle Chen et al., Non-CE1: throughput improvement on CABAC coefficients level coding , Joint Collaborative Team on Video Coding (JCT-VC) of ITU-T SG16 WP3 and ISO/IEC JTC1 /SC29/WG11,8th Meeting: San Jose, CA, USA, 2 0 1 2 年 2月, JCTVC-H0554_r3, pp.1-13

(58)調査した分野(Int.CI., DB名)

H04N 19/00 - 19/98