

(19) 日本国特許庁 (JP)

(12) 特 許 公 報 (B2)

(11) 特許番号

特許第5286360号
(P5286360)

(45) 発行日 平成25年9月11日 (2013. 9. 11)

(24) 登録日 平成25年6月7日 (2013. 6. 7)

(51) Int. Cl.

F I

H O 4 W 36/14 (2009. 01)

H O 4 W 36/14

H O 4 W 12/06 (2009. 01)

H O 4 W 12/06

H O 4 M 11/00 (2006. 01)

H O 4 M 11/00 3 0 2

請求項の数 23 (全 38 頁)

(21) 出願番号 特願2010-517748 (P2010-517748)
 (86) (22) 出願日 平成21年6月22日 (2009. 6. 22)
 (86) 国際出願番号 PCT/JP2009/002833
 (87) 国際公開番号 W02009/157172
 (87) 国際公開日 平成21年12月30日 (2009. 12. 30)
 審査請求日 平成24年5月25日 (2012. 5. 25)
 (31) 優先権主張番号 特願2008-168773 (P2008-168773)
 (32) 優先日 平成20年6月27日 (2008. 6. 27)
 (33) 優先権主張国 日本国 (JP)
 (31) 優先権主張番号 特願2009-19217 (P2009-19217)
 (32) 優先日 平成21年1月30日 (2009. 1. 30)
 (33) 優先権主張国 日本国 (JP)

(73) 特許権者 000005821
 パナソニック株式会社
 大阪府門真市大字門真1006番地
 (74) 代理人 100093067
 弁理士 二瓶 正敬
 (72) 発明者 平野 純
 大阪府門真市大字門真1006番地 パナ
 ソニック株式会社内
 (72) 発明者 荒牧 隆
 大阪府門真市大字門真1006番地 パナ
 ソニック株式会社内
 (72) 発明者 池田 新吉
 大阪府門真市大字門真1006番地 パナ
 ソニック株式会社内

最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 通信システム及び通信処理装置並びに認証処理装置

(57) 【特許請求の範囲】

【請求項 1】

第1ネットワークに属する第1ノードが保持している前記第1ネットワークとの間の認証用情報を利用して、前記第1ノードと前記第1ネットワークとの間の通信中のセッションを前記第1ネットワークとは異なる第2ネットワークに属する第2ノードへハンドオーバーさせるための認証が行われるよう構成されている通信システムであって、

前記第1ノードが、前記セッションのハンドオーバーのための認証に必要な情報を前記第2ノードへ通知し、前記第2ノードが、前記第1ネットワークの認証サーバとの間で前記セッションのハンドオーバーのための認証処理を行う際に、前記セッションのハンドオーバーのための認証に必要な情報に基づいて生成された情報を前記認証サーバへ通知するよう構成されている通信システム。

【請求項 2】

第1ネットワークに属する第1ノードが保持している前記第1ネットワークとの間の認証用情報を利用して、前記第1ノードと前記第1ネットワークとの間の通信中のセッションを前記第1ネットワークとは異なる第2ネットワークに属する第2ノードへハンドオーバーさせるための認証が行われるよう構成されている通信システムの前記第1ノードに実装される通信処理装置であって、

前記第2ノードが前記第1ネットワークの認証サーバとの間で前記セッションのハンドオーバーのための認証処理を行う際に前記認証サーバへ通知するための前記セッションのハンドオーバーのための認証に必要な情報を、前記第2ノードへ通知するよう構成されている

10

20

通信処理装置。

【請求項 3】

前記セッションのハンドオーバーのための認証に必要な情報に、前記第 1 ノードによる通信中の前記セッションを残したまま前記第 2 ノードと前記第 1 ネットワークとの間の前記セッションを開始するセッション複製を要求する情報、又は、前記セッションを前記第 1 ノードから前記第 2 ノードへ切り換えるセッション切り換えを要求する情報が含まれている請求項 2 に記載の通信処理装置。

【請求項 4】

前記第 1 ノードから前記第 2 ノードへハンドオーバーされた前記セッションの切断が検出された場合に、前記第 2 ノードから前記第 1 ノードへ前記セッションを戻す処理を行うよう構成されている請求項 2 に記載の通信処理装置。

10

【請求項 5】

前記第 1 ノードから前記第 2 ノードへハンドオーバーされた前記セッションを前記第 2 ノードから前記第 1 ノードへ戻す際に、前記第 1 ネットワークの前記認証サーバとの間で前記セッションを戻すための認証を行うように構成されている請求項 2 に記載の通信処理装置。

【請求項 6】

前記認証処理に成功した場合、前記セッションをハンドオーバーさせるためのシグナリングを前記第 1 ネットワークへ送信するように構成されている請求項 2 に記載の通信処理装置。

20

【請求項 7】

前記認証処理に成功した後、前記セッションのハンドオーバーの開始指示を前記第 2 ノードへ送信するように構成されている請求項 2 に記載の通信処理装置。

【請求項 8】

前記第 1 ノードから前記第 2 ノードへ第 1 のセッションをハンドオーバーさせる処理と、前記第 1 ノードから前記第 2 ノードへ既にハンドオーバーされていた第 2 のセッションを前記第 2 ノードから前記第 1 ノードへ戻す処理とを一括して行うために必要な情報を生成するように構成されている請求項 2 に記載の通信処理装置。

【請求項 9】

災害発生を通知する災害情報に係るセッションのハンドオーバーに関しては、前記セッションのハンドオーバーのための認証に必要な情報として、より迅速な簡易的な認証を行うための情報を通知するよう構成されている請求項 2 に記載の通信処理装置。

30

【請求項 10】

前記第 1 ネットワークの認証サーバを経由せずに災害発生を通知する災害情報を受信した場合には、前記第 1 ネットワークの認証サーバへ災害情報を転送するよう構成されている請求項 2 に記載の通信処理装置。

【請求項 11】

第 1 ネットワークに属する第 1 ノードが保持している前記第 1 ネットワークとの間の認証用情報を利用して、前記第 1 ノードと前記第 1 ネットワークとの間の通信中のセッションを前記第 1 ネットワークとは異なる第 2 ネットワークに属する第 2 ノードへハンドオーバーさせるための認証が行われるよう構成されている通信システムの前記第 1 ノードに実装される通信処理装置であって、

40

前記第 1 ネットワークの認証サーバとの間で前記セッションのハンドオーバーのための認証処理を行う際に、前記第 2 ノードの識別情報を前記認証サーバへ通知するよう構成されている通信処理装置。

【請求項 12】

前記第 2 ノードの識別情報を前記第 2 ノードから取得するように構成されている請求項 11 に記載の通信処理装置。

【請求項 13】

第 1 ネットワークに属する第 1 ノードが保持している前記第 1 ネットワークとの間の認

50

証用情報を利用して、前記第 1 ノードと前記第 1 ネットワークとの間の通信中のセッションを前記第 1 ネットワークとは異なる第 2 ネットワークに属する第 2 ノードへハンドオーバーさせるための認証が行われるよう構成されている通信システムの前記第 2 ノードに実装される通信処理装置であって、

前記セッションのハンドオーバーのための認証に必要な情報を前記第 1 ノードから受信し、前記第 1 ネットワークの認証サーバとの間で前記セッションのハンドオーバーのための認証処理を行う際に、前記セッションのハンドオーバーのための認証に必要な情報に基づいて生成された情報を前記認証サーバへ通知するよう構成されている通信処理装置。

【請求項 1 4】

前記認証処理に成功した場合、前記セッションをハンドオーバーさせるためのシグナリングを前記第 1 ネットワークへ送信するよう構成されている請求項 1 3 に記載の通信処理装置。

10

【請求項 1 5】

前記認証処理に成功した後に前記セッションのハンドオーバーの開始指示を前記第 1 ノードから受信すると、前記セッションをハンドオーバーさせるためのシグナリングを前記第 1 ネットワークへ送信するよう構成されている請求項 1 3 に記載の通信処理装置。

【請求項 1 6】

災害発生を通知する災害情報に係るセッションのハンドオーバーに関しては、前記セッションのハンドオーバーのための認証に必要な情報に基づいて生成された情報として、より迅速な簡易的な認証を行うための情報を通知するよう構成されている請求項 1 3 に記載の通信処理装置。

20

【請求項 1 7】

第 1 ネットワークに属する第 1 ノードが保持している前記第 1 ネットワークとの間の認証用情報を利用して、前記第 1 ノードと前記第 1 ネットワークとの間の通信中のセッションを前記第 1 ネットワークとは異なる第 2 ネットワークに属する第 2 ノードへハンドオーバーさせるための認証が行われるよう構成されている通信システムの前記第 2 ノードに実装される通信処理装置であって、

前記第 1 ノードが前記第 1 ネットワークの認証サーバとの間で前記セッションのハンドオーバーのための認証処理を行う際に前記認証サーバへ通知するための前記第 2 ノードの識別情報を、前記第 1 ノードへ通知するよう構成されている通信処理装置。

30

【請求項 1 8】

第 1 ネットワークに属する第 1 ノードが保持している前記第 1 ネットワークとの間の認証用情報を利用して、前記第 1 ノードと前記第 1 ネットワークとの間の通信中のセッションを前記第 1 ネットワークとは異なる第 2 ネットワークに属する第 2 ノードへハンドオーバーさせるための認証が行われるよう構成されている通信システムの前記第 1 ネットワークに属する認証サーバに実装される認証処理装置であって、

前記第 2 ノードとの間で前記セッションのハンドオーバーのための認証処理を行う際に、前記第 2 ノードが前記第 1 ノードから受信した前記セッションのハンドオーバーのための認証に必要な情報に基づいて生成した情報を前記第 2 ノードから受信し、前記セッションのハンドオーバーのための認証に必要な情報に基づいて生成された前記情報を利用して前記セッションのハンドオーバーのための認証を行うように構成されており、

40

前記セッションのハンドオーバーのための認証に必要な情報に基づいて生成された前記情報に基づいて、前記第 1 ノードを特定するとともに、前記第 2 ノードへの前記セッションのハンドオーバーの可否を認証するよう構成されている認証処理装置。

【請求項 1 9】

前記認証処理に成功した場合、前記セッションに係るデータの転送先を前記第 1 ノードから前記第 2 ノードへ切り換えるよう構成されている請求項 1 8 に記載の認証処理装置。

【請求項 2 0】

前記認証処理に成功した場合、前記セッションに係るデータを転送している装置に対し

50

て、前記データの転送先を前記第 1 ノードから前記第 2 ノードへ切り換えさせるシグナリングを送信するように構成されている請求項 1 8 に記載の認証処理装置。

【請求項 2 1】

前記第 1 ノードから前記第 2 ノードへハンドオーバされた前記セッションの切断が検出された場合に、前記第 2 ノードから前記第 1 ノードへ前記セッションを戻す処理を行うよう構成されている請求項 1 8 に記載の認証処理装置。

【請求項 2 2】

前記セッションが災害発生を通知する災害情報を送信するためのものである場合には、より迅速な認証を行うための簡易的な認証を行うよう構成されている請求項 1 8 に記載の認証処理装置。

10

【請求項 2 3】

第 1 ネットワークに属する第 1 ノードが保持している前記第 1 ネットワークとの間の認証用情報を利用して、前記第 1 ノードと前記第 1 ネットワークとの間の通信中のセッションを前記第 1 ネットワークとは異なる第 2 ネットワークに属する第 2 ノードへハンドオーバさせるための認証が行われるよう構成されている通信システムの前記第 1 ネットワークに属する認証サーバに実装される認証処理装置であって、

前記第 1 ノードとの間で前記セッションのハンドオーバのための認証処理を行う際に、前記第 2 ノードの識別情報を前記第 1 ノードから受信するように構成されており、

前記第 2 ノードの識別情報を前記第 1 ノードから受信した場合、前記第 1 ノードの認証処理を行うとともに、前記第 2 ノードへの前記セッションのハンドオーバの可否を認証するように構成されている認証処理装置。

20

【発明の詳細な説明】

【技術分野】

【0001】

本発明は、パケット交換型データ通信ネットワークにおける通信技術に関し、特に、ユーザ端末（UE：User Equipment）が EAP（Extensible Authentication Protocol：拡張認証プロトコル）などの認証プロトコルを用いてネットワークへの接続を行う際の通信技術に関する。

【背景技術】

【0002】

30

現在、基地局 1 台あたりが中長距離のサービスエリアを包含するセルラ通信などの無線通信機能や、サービスエリアが比較的短距離な無線 LAN（Local Area Network：ローカルエリアネットワーク）機能などを有し、複数の異種ネットワークで構成されるネットワークを用いて通信サービスを行うシステムや、これらのネットワークに接続可能な無線通信端末が存在している。

【0003】

このような複数の異種ネットワークから構成されるネットワークとして、3GPP（Third Generation Partnership Project：第 3 世代パートナーシッププロジェクト）では、3GPP ネットワーク（以下 3G ネットワークと記載）に加えて、無線 LAN、その他のセルラネットワーク（第 2 世代までのネットワーク、3GPP 2 ネットワークなどを含む）、WiMAX（Worldwide Interoperability for Microwave Access、IEEE 802.16）タイプの無線ワイドエリアネットワーク（WWAN：Wireless Wide Area Network）などの様々な異種ネットワークとの通信機能を有する無線通信端末及び関連する通信技術に関する議論が行われている。

40

【0004】

特に、このような異種ネットワークにおいて、シームレスなモビリティの実現や、リアルタイムビデオ、VoIP（Voice over Internet Protocol）などのセッションにモビリティサービスを付加することなどを目指した議論が行われている。例えば、下記の非特許文献 1 には、異種ネットワーク環境において、3G ネットワークと非 3G ネットワークとの関係が検討されており、主に、UE による異種ネットワーク間の物理的なハンドオーバ

50

に関して考察されている。

【 0 0 0 5 】

また、これらのネットワークにおいては、認証、アクセスコントロール、課金に関する規定も重要な要件となる。例えばセルラネットワークにおいては U M T S (Universal Mobile Telecommunications System) での A K A (Authentication and Key Agreement) や G S M (Global System for Mobile communications) での S I M (GSM Subscriber Identification Module) の機能に基づいて認証を行うことが検討されている。

【 0 0 0 6 】

これらの機能の多くは、例えば、下記の非特許文献 2 や下記の非特許文献 3 に記載されている E A P を用いた通信方法で使用される。例えば、下記の非特許文献 4 に記載されている E A P - S I M においては、E A P のプロトコルに基づいて、S I M カード内の情報を用いて認証とセッション鍵の交換が行われる。また、下記の非特許文献 5 に記載されている E A P - A K A は、G S M での認証との互換性を考慮して 3 G ネットワークで使えるよう拡張されたものである。また、L A N 接続時に使用する認証規格である I E E E (Institute of Electrical and Electronic Engineers) 8 0 2 . 1 X においても、E A P - M D 5 (EAP - Message Digest version 5) や E A P - T L S (EAP - Transport Layer Security) など、様々な E A P を用いた認証が可能である。

10

【 0 0 0 7 】

一方、下記の非特許文献 6 には、U E が行っている通信のセッションを他の U E へ移すセッションのモビリティに関する技術が記載されている。この非特許文献 6 に記載されている技術では、ある U E が利用しているセッションの一部又はすべてを別の U E へ移す際のセッションの連続性に関して検討されている。

20

【 0 0 0 8 】

また、下記の非特許文献 7 及び非特許文献 8 において、地震や津波などの災害情報を通知する仕組みに関する検討がなされている。非特許文献 7 に記載されているシステムは、地震や津波などの災害発生時に 3 G P P ネットワークを利用して災害情報を通知するシステムであり、E T W S (Earthquake Tsunami Warning System : 地震津波警報システム) と呼ばれている。

【 0 0 0 9 】

この E T W S は、端末 (U E : User Equipment) に災害の発生を伝えるためのシステムであり、地震や津波などを始めとする 1 0 0 種類程度の災害の発生を知らせる第 1 報 (以下、プライマリ通知 : Primary Notification と記載) と、災害の詳細な情報を知らせる第 2 報 (以下、セカンダリ通知 : Secondary Notification と記載) を報知する。

30

【 0 0 1 0 】

具体的には、例えば、災害発生時に 3 G ネットワーク側から基地局に対して災害発生が通知され、基地局から端末に対して緊急に報知情報として通知が行われる。基地局は、プライマリ通知を受信してから 4 秒以内に、第 1 報を端末に伝えることが要求されている。このプライマリ通知の端末への緊急通知には、システム情報として報知することが考えられている。また、このような災害の緊急通知以外においても、通信セル内のトラフィックの急激な増加などによる緊急のアクセスクラス制御などのシステム情報に関しても、特定の期間 (Modification period) 内で変更を通知することにより、より端末のアクセス制御が細かくできるようになると考えられる。

40

【 0 0 1 1 】

少なくともプライマリ通知は最優先で端末に通知される必要があり、将来的には M B M S (Multimedia Broadcast and Multicast Service : マルチメディアブロードキャスト / マルチキャストサービス) によってセカンダリ情報を通知することも検討されている。また、E T W S における災害情報の通知サービスはマクロ基地局 (N E / e N B) だけではなく、よりローカルな基地局 (H N B / H e N B) に対しても提供されるかどうかに関しては議論が行われているが、機能的にはローカルの基地局に対しても提供可能である。

【 先行技術文献 】

50

【非特許文献】

【0012】

【非特許文献1】3GPP TS 23.402 V8.0.0、2007-12

【非特許文献2】RFC2284、“PPP Extensible Authentication Protocol”、March 1998

【非特許文献3】RFC3748、“Extensible Authentication Protocol (EAP)”、June 2004

【非特許文献4】RFC4186、“Extensible Authentication Protocol Method for Global System for Mobile Communications (GSM) Subscriber Identity Modules (EAP-SIM)”、January 2006

【非特許文献5】RFC4187、“Extensible Authentication Protocol Method for 3rd Generation Authentication and Key Agreement (EAP-AKA)”、January 2006

【非特許文献6】3GPP TR 23.893 V8.0.0、2008-06 (5.4章)

【非特許文献7】3GPP TS22.168 V8.1.0、Earthquake and Tsunami Warning System (ETWS) requirements, 2008-06

【非特許文献8】3GPP TS36.331 V8.4.0、Evolved Universal Terrestrial Radio Access (E-UTRA); Radio Resource Control (RRC); Protocol specification, 2008-12

【0013】

しかしながら、利用者の利便性をより高めるために利用者の所有する装置間でセッションにモビリティサービスを付加した場合、オペレーションの要件によっては必ずしも自由にセッションのハンドオーバーが行えるとは限らないという問題がある。すなわち、例えば認証に必要な機能を持たない装置や認証の方式が異なる装置に対しては、機器間でのセッションハンドオーバーを行うことができない場合がある。

【0014】

例えば、図9において、利用者の端末(UE200)が接続している3Gネットワーク400に存在するサービスネットワーク450からリアルタイムビデオの提供を受けている場合に、同一の接続基地局460(後述の図1のHeNB/Home-GW100に対応)の配下(若しくはネットワークを介して到達可能な状態)に存在するターゲットノード(TVセット)300へリアルタイムビデオのセッションをハンドオーバーし、ターゲットノード300においてリアルタイムビデオの視聴を行いたいとする。

【0015】

このとき、ターゲットノード300もUE200と同様の3Gネットワーク400に対する認証機能の要件(例えば、ターゲットノード300がSIMカードを有しており、3Gネットワーク400のオペレータとの契約などの関係によって、SIMカード内の情報を利用した認証鍵が使用可能である場合など)を満たしていれば、3Gネットワーク400のオペレータ側の何らかの操作によって、ターゲットノード300が3Gネットワーク400に認証されてセッションのハンドオーバーが実現可能となるかもしれない。

【0016】

しかしながら、通常、TVセットのようなターゲットノード300には移動端末としての主要な機能が実装されていないことが多く、3Gネットワーク400への接続に利用される認証機能(3Gネットワーク400のオペレータが規定している認証方式)とは異なる認証機能しか有していない場合が多い。そのため、ターゲットノード300が、たとえUE200の利用者本人が所有する機器であっても3Gネットワーク400との間の認証が成功せず、3Gネットワーク400への接続を行うことができないか、あるいは、3Gネットワーク400からのセッションのセッション鍵を生成することができないために、セッションのハンドオーバーが実現できないという問題がある。

【発明の概要】

【発明が解決しようとする課題】

【0017】

上記の課題を解決するため、本発明は、認証プロトコルにおいて鍵生成機能が異なる装置間においてセッションハンドオーバーを行えるようにする通信システム及び利用者端末並びに認証サーバを提供することを目的とする。

【課題を解決するための手段】**【0018】**

上記の目的を達成するため、本発明の通信システムは、第1ネットワークに属する第1ノードが保持している前記第1ネットワークとの間の認証用情報を利用して、前記第1ノードと前記第1ネットワークとの間の通信中のセッションを前記第1ネットワークとは異なる第2ネットワークに属する第2ノードへハンドオーバーさせるための認証が行われるよう構成されている。

この構成により、認証プロトコルにおいて鍵生成機能が異なる装置間においてセッションハンドオーバーを行うことが可能となる。

【0019】

また、上記の目的を達成するため、本発明の通信処理装置は、第1ネットワークに属する第1ノードが保持している前記第1ネットワークとの間の認証用情報を利用して、前記第1ノードと前記第1ネットワークとの間の通信中のセッションを前記第1ネットワークとは異なる第2ネットワークに属する第2ノードへハンドオーバーさせるための認証が行われるよう構成されている通信システムの前記第1ノードに実装される通信処理装置であって、

前記第2ノードが前記第1ネットワークの認証サーバとの間で前記セッションのハンドオーバーのための認証処理を行う際に前記認証サーバへ通知するための前記セッションのハンドオーバーのための認証に必要な情報を、前記第2ノードへ通知するよう構成されている。

この構成により、認証プロトコルにおいて鍵生成機能が異なる装置間において、セッションのハンドオーバー先となる第2ノードが認証処理を行うことによってセッションハンドオーバーを行うことが可能となる。

【0020】

また、上記の目的を達成するため、本発明の通信処理装置は、第1ネットワークに属する第1ノードが保持している前記第1ネットワークとの間の認証用情報を利用して、前記第1ノードと前記第1ネットワークとの間の通信中のセッションを前記第1ネットワークとは異なる第2ネットワークに属する第2ノードへハンドオーバーさせるための認証が行われるよう構成されている通信システムの前記第1ノードに実装される通信処理装置であって、

前記第1ネットワークの認証サーバとの間で前記セッションのハンドオーバーのための認証処理を行う際に、前記第2ノードの識別情報を前記認証サーバへ通知するよう構成されている。

この構成により、認証プロトコルにおいて鍵生成機能が異なる装置間において、セッションのハンドオーバー元となる第1ノードが認証処理を行うことによってセッションハンドオーバーを行うことが可能となる。

【0021】

また、上記の目的を達成するため、本発明の通信処理装置は、第1ネットワークに属する第1ノードが保持している前記第1ネットワークとの間の認証用情報を利用して、前記第1ノードと前記第1ネットワークとの間の通信中のセッションを前記第1ネットワークとは異なる第2ネットワークに属する第2ノードへハンドオーバーさせるための認証が行われるよう構成されている通信システムの前記第2ノードに実装される通信処理装置であって、

前記セッションのハンドオーバーのための認証に必要な情報を前記第1ノードから受信し、前記第1ネットワークの認証サーバとの間で前記セッションのハンドオーバーのための認証処理を行う際に、前記セッションのハンドオーバーのための認証に必要な情報に基づいて生成された情報を前記認証サーバへ通知するよう構成されている。

この構成により、認証プロトコルにおいて鍵生成機能が異なる装置間において、セッションのハンドオーバー先となる第2ノードが認証処理を行うことによってセッションハンドオーバーを行うことが可能となる。

10

20

30

40

50

【 0 0 2 2 】

また、上記の目的を達成するため、本発明の通信処理装置は、第 1 ネットワークに属する第 1 ノードが保持している前記第 1 ネットワークとの間の認証用情報を利用して、前記第 1 ノードと前記第 1 ネットワークとの間の通信中のセッションを前記第 1 ネットワークとは異なる第 2 ネットワークに属する第 2 ノードへハンドオーバーさせるための認証が行われるよう構成されている通信システムの前記第 2 ノードに実装される通信処理装置であって、

前記第 1 ノードが前記第 1 ネットワークの認証サーバとの間で前記セッションのハンドオーバーのための認証処理を行う際に前記認証サーバへ通知するための前記第 2 ノードの識別情報を、前記第 1 ノードへ通知するよう構成されている。

10

この構成により、認証プロトコルにおいて鍵生成機能が異なる装置間において、セッションのハンドオーバー元となる第 1 ノードが認証処理を行うことによってセッションハンドオーバーを行うことが可能となる。

【 0 0 2 3 】

また、上記の目的を達成するため、本発明の認証処理装置は、第 1 ネットワークに属する第 1 ノードが保持している前記第 1 ネットワークとの間の認証用情報を利用して、前記第 1 ノードと前記第 1 ネットワークとの間の通信中のセッションを前記第 1 ネットワークとは異なる第 2 ネットワークに属する第 2 ノードへハンドオーバーさせるための認証が行われるよう構成されている通信システムの前記第 1 ネットワークに属する認証サーバに実装される認証処理装置であって、

20

前記第 2 ノードとの間で前記セッションのハンドオーバーのための認証処理を行う際に、前記第 2 ノードが前記第 1 ノードから受信した前記セッションのハンドオーバーのための認証に必要な情報に基づいて生成した情報を前記第 2 ノードから受信し、前記セッションのハンドオーバーのための認証に必要な情報に基づいて生成された前記情報を利用して前記セッションのハンドオーバーのための認証を行うように構成されている。

この構成により、認証プロトコルにおいて鍵生成機能が異なる装置間において、セッションのハンドオーバー先となる第 2 ノードが認証処理を行うことによってセッションハンドオーバーを行うことが可能となる。

【 0 0 2 4 】

また、上記の目的を達成するため、本発明の認証処理装置は、第 1 ネットワークに属する第 1 ノードが保持している前記第 1 ネットワークとの間の認証用情報を利用して、前記第 1 ノードと前記第 1 ネットワークとの間の通信中のセッションを前記第 1 ネットワークとは異なる第 2 ネットワークに属する第 2 ノードへハンドオーバーさせるための認証が行われるよう構成されている通信システムの前記第 1 ネットワークに属する認証サーバに実装される認証処理装置であって、

30

前記第 1 ノードとの間で前記セッションのハンドオーバーのための認証処理を行う際に、前記第 2 ノードの識別情報を前記第 1 ノードから受信するよう構成されている。

この構成により、認証プロトコルにおいて鍵生成機能が異なる装置間において、セッションのハンドオーバー元となる第 1 ノードが認証処理を行うことによってセッションハンドオーバーを行うことが可能となる。

40

【 0 0 2 5 】

本発明は、上記の構成を有しており、認証プロトコルにおいて鍵生成機能が異なる装置間においてセッションハンドオーバーを行えるようになるという効果を有する。

【 図面の簡単な説明 】

【 0 0 2 6 】

【 図 1 】 本発明の第 1 及び第 2 の実施の形態におけるネットワークシステムの構成の一例を示す図

【 図 2 】 本発明の第 1 の実施の形態における UE の構成の一例を示す図

【 図 3 】 本発明の第 1 の実施の形態におけるターゲットノードの構成の一例を示す図

【 図 4 】 本発明の第 1 及び第 2 の実施の形態における認証サーバの構成の一例を示す図

50

【図 5】本発明の第 1 の実施の形態における動作の一例を示すシーケンスチャート

【図 6】本発明の第 2 の実施の形態における U E の構成の一例を示す図

【図 7】本発明の第 2 の実施の形態におけるターゲットノードの構成の一例を示す図

【図 8】本発明の第 2 の実施の形態における動作の一例を示すシーケンスチャート

【図 9】本発明に係る課題を説明するための従来技術におけるネットワークシステム構成の一例を示す図

【図 10】本発明の第 3 の実施の形態における認証サーバの構成の一例を示す図

【図 11】本発明の第 3 の実施の形態における U E の構成の一例を示す図

【図 12】本発明の第 3 の実施の形態における動作の一例を示すシーケンスチャート

【図 13】本発明の第 4 の実施の形態における動作の一例を示すシーケンスチャート

【発明を実施するための形態】

【0027】

以下、図面を参照しながら、本発明の第 1 及び第 2 の実施の形態について説明する。まず、本発明の第 1 及び第 2 の実施の形態におけるネットワークシステムの構成について説明する。

【0028】

図 1 は、本発明の第 1 及び第 2 の実施の形態におけるネットワークシステムの構成の一例を示す図である。図 1 に図示されているネットワークシステムにおいて、あるユーザの U E（例えば、3 G 通信可能な携帯電話機）200 が、ユーザ自身の家屋に設置された小型の基地局（HeNB：Home eNB）を介して、第 1 ネットワークオペレータが管理する 3 G ネットワーク（第 1 ネットワーク）400 に接続している。ここでは、U E 200 は、3 G ネットワーク 400 を管理する第 1 ネットワークオペレータとの間で EAP を用いて認証を完了し、サービスネットワーク 450 のコンテンツサーバ（図 1 には不図示、後述のコンテンツサーバ 700 に対応）からコンテンツ（例えば、リアルタイムビデオ）の配信を受けているとする。

【0029】

また、ターゲットノード（例えば、TV セット）300 はホームゲートウェイ（Home-GW）経由で、第 2 ネットワークオペレータ（第 1 ネットワークオペレータとは異なるネットワークオペレータ）が管理するネットワーク 500 に接続している。なお、ここでは、HeNB と Home-GW とが同一の装置に実装されているとし、HeNB 及び Home-GW を合わせて HeNB / Home-GW 100 と記載するが、HeNB 及び Home-GW は分離されていてもよい。ターゲットノード 300 と第 2 ネットワークオペレータとの間においても認証が行われているが、U E 200 と第 1 ネットワークオペレータとの間とは異なる認証機能及び認証鍵を用いて行われているとする。すなわち、U E 200 は 3 G ネットワーク 400 での認証に利用可能な SIM カード（SIM）250 を有している一方、ターゲットノード 300 は 3 G ネットワーク 400 での認証に利用可能な SIM カード 250 を有していない。なお、3 G ネットワーク 400 へ接続する際に認証サーバとして機能する認証エンティティの機能の一部又はすべては、例えば、HeNB / Home-GW 100 に実装されていてもよく、あるいは、3 G ネットワーク 400 内の他の任意のノードに実装されていてもよい。

【0030】

< 第 1 の実施の形態 >

以下、本発明の第 1 の実施の形態について説明する。本発明の第 1 の実施の形態では、U E 200 が読み出し可能な SIM カード 250 内の情報（以下、SIM 情報と呼ぶ）を利用して、ターゲットノード 300 が 3 G ネットワーク 400 側からセッションハンドオーバーを受ける方法について説明する。

【0031】

図 2 は、本発明の第 1 の実施の形態における U E の構成の一例を示す図である。図 2 に図示されている U E 200 は、通信部（下位レイヤ）211、SIM インタフェース 212、セッションハンドオーバー情報準備部 213、U E ・ターゲットノード間通信部 214

10

20

30

40

50

、 3 G ネットワーク用通信部 2 1 5 を有しており、 3 G ネットワーク用通信部 2 1 5 は E A P 認証機能部 2 1 6 を更に有している。

【 0 0 3 2 】

通信部（下位レイヤ） 2 1 1 は、他のノードと通信を行うための通信機能を表すものであり、 1 つ又は複数のネットワークインタフェースを有している。 U E 2 0 0 が携帯電話機の場合には、通信部（下位レイヤ） 2 1 1 は無線通信機能を有している。この通信部（下位レイヤ） 2 1 1 の通信機能によって、 U E 2 0 0 は、 3 G ネットワーク 4 0 0 やその他のネットワークに接続されているノードと通信を行うことが可能であるとともに、ターゲットノード 3 0 0 と通信を行うことも可能である。

【 0 0 3 3 】

また、 S I M インタフェース 2 1 2 は、 U E 2 0 0 に装着されている S I M カード 2 5 0（あるいは、 U S I M（Universal Subscriber Identity Module）カード）に格納されている S I M 情報を読み出す機能を有している。なお、 S I M インタフェース 2 1 2 及び S I M カード 2 5 0 は、特に 3 G ネットワーク 4 0 0 に接続する場合（ U E 2 0 0 が携帯電話機である場合）の一例であり、 U E 2 0 0 が認証に用いる情報を保持、取得又は生成する機能と置き換え可能である。

【 0 0 3 4 】

また、セッションハンドオーバー情報準備部 2 1 3 は、 S I M インタフェース 2 1 2 により S I M カード 2 5 0 から読み出せる S I M 情報のうち、セッションハンドオーバーの認証のために必要な情報（以下、セッション H O（Handover：ハンドオーバー）情報と記載）を取り出して、そのセッション H O 情報をターゲットノード 3 0 0 へ転送できるように準備する機能を有している。なお、セッション H O 情報の転送準備（あるいは、実際の転送）は、ユーザによる入力指示、ターゲットノード 3 0 0 からの要求、ネットワーク側からの指示などを始めとして、任意のタイミングで実行可能である。

【 0 0 3 5 】

また、 U E ・ターゲットノード間通信部 2 1 4 は、 U E 2 0 0 がターゲットノード 3 0 0 との間で通信を行うための機能を有している。 U E ・ターゲットノード間通信部 2 1 4 は、セッションハンドオーバー情報準備部 2 1 3 によって準備されたセッション H O 情報をターゲットノード 3 0 0 へ送信することが可能である。なお、後述のように、 U E 2 0 0 とターゲットノード 3 0 0 との間には信用関係が存在することが望ましく、 U E ・ターゲットノード間通信部 2 1 4 によってターゲットノード 3 0 0 へ送信されるセッション H O 情報は、セキュアな状態で伝送されることが望ましい。

【 0 0 3 6 】

また、 3 G ネットワーク用通信部 2 1 5 は、 U E 2 0 0 が 3 G ネットワーク 4 0 0 の任意のノードと通信を行うための機能を有している。 3 G ネットワーク用通信部 2 1 5 は、 3 G ネットワーク 4 0 0 に属するサービスネットワーク 4 5 0 のサーバ（例えば、後述のコンテンツサーバ 7 0 0）からコンテンツ（例えば、リアルタイムビデオ）を受信することも可能である。なお、 3 G ネットワーク用通信部 2 1 5 は、セッションハンドオーバーの認証に成功した場合に、 3 G ネットワーク 4 0 0 内のノード（例えば、 3 G ネットワーク 4 0 0 の認証サーバ 6 0 0）に対して、セッションをハンドオーバーさせるためのシグナリングを送信してもよく、あるいは、ターゲットノード 3 0 0 に対してセッションハンドオーバーの開始指示を送信し、セッションをハンドオーバーさせるためのシグナリングをターゲットノード 3 0 0 に送信させてもよい。

【 0 0 3 7 】

また、 3 G ネットワーク用通信部 2 1 5 の E A P 認証機能部 2 1 6 は、 U E 2 0 0 が 3 G ネットワーク 4 0 0 へ接続する際に、 3 G ネットワーク 4 0 0（例えば、後述の認証サーバ 6 0 0）との間で E A P 認証を行う機能を有している。この E A P 認証は、従来の U E 2 0 0 によって行われている E A P 認証と同一であり、 S I M インタフェース 2 1 2 によって S I M カード 2 5 0 から読み出された S I M 情報を用いて行われる。

【 0 0 3 8 】

10

20

30

40

50

また、図 3 は、本発明の第 1 の実施の形態におけるターゲットノードの構成の一例を示す図である。図 3 に図示されているターゲットノード 300 は、通信部（下位レイヤ）311、セッションハンドオーバー情報取得部 312、UE・ターゲットノード間通信部 313、セッションハンドオーバー用通信部 314、第 2 ネットワークオペレータ通信部 316 を有しており、セッションハンドオーバー用通信部 314 はセッションハンドオーバー用 EAP 認証拡張機能部 315 を更に有している。

【0039】

通信部（下位レイヤ）311 は、他のノードと通信を行うための通信機能を表すものであり、1 つ又は複数のネットワークインタフェースを有している。この通信部（下位レイヤ）311 の通信機能によって、ターゲットノード 300 は、第 2 ネットワーク 500 やその他のネットワークに接続されているノードと通信を行うことが可能であるとともに、UE 200 と通信を行うことも可能である。

【0040】

また、セッションハンドオーバー情報取得部 312 は、UE・ターゲットノード間通信部 313 で UE 200 から受信したセッション H O 情報を取得し、必要であれば前処理を行った後、セッションハンドオーバー用 EAP 認証拡張機能部 315 へ渡す機能を有している。

【0041】

また、UE・ターゲットノード間通信部 313 は、ターゲットノード 300 が UE 200 との間で通信を行うための機能を有している。UE・ターゲットノード間通信部 313 は、UE 200 から送信されたセッション H O 情報を受信することが可能である。なお、後述のように、UE 200 とターゲットノード 300 との間には信用関係が存在することが望ましく、UE・ターゲットノード間通信部 313 が UE 200 から受信するセッション H O 情報は、セキュアな状態で伝送されることが望ましい。

【0042】

また、セッションハンドオーバー用通信部 314 は、UE 200 によって 3 G ネットワーク 400 との間で保持されているセッションを譲り受けるための処理を行う機能を有している。セッションハンドオーバー用通信部 314 は、セッションハンドオーバー用 EAP 認証拡張機能部 315 におけるセッションハンドオーバーの認証に成功した場合、3 G ネットワーク 400 内のノード（例えば、3 G ネットワーク 400 の認証サーバ 600）に対して、セッションをハンドオーバーさせるためのシグナリングを送信してもよく、あるいは、UE 200 からセッションハンドオーバーの開始指示を受信してから、セッションをハンドオーバーさせるためのシグナリングを送信してもよい。

【0043】

また、セッションハンドオーバー用通信部 314 のセッションハンドオーバー用 EAP 認証拡張機能部 315 は、UE 200 によって 3 G ネットワーク 400 との間で保持されているセッションを譲り受けるために、3 G ネットワーク 400（例えば、認証サーバ 600）との間で EAP 認証を行う機能を有している。なお、セッションハンドオーバー用 EAP 認証拡張機能部 315 は、3 G ネットワーク 400 との間での EAP 認証の過程で、セッションハンドオーバー情報取得部 312 から取得したセッション H O 情報を利用して、認証を受けるとともに、ターゲットノード 300 が受信しようとしているセッションのセッション鍵の交換を行う。

【0044】

また、第 2 ネットワークオペレータ通信部 316 は、ターゲットノード 300 が第 2 ネットワーク 500 の任意のノードと通信を行うための機能を有している。なお、ターゲットノード 300 が第 2 ネットワーク 500 に接続する際の認証処理も、この第 2 ネットワークオペレータ通信部 316 によって行われる。

【0045】

また、図 4 は、本発明の第 1 の実施の形態における認証サーバの構成の一例を示す図である。図 4 に図示されている認証サーバ 600 は、通信部（下位レイヤ）611、セッシ

10

20

30

40

50

ョンハンドオーバー処理部 6 1 2、第 2 ネットワークオペレータ通信部 6 1 3、3 G ネットワーク用通信部 6 1 4 を有しており、3 G ネットワーク用通信部 6 1 4 は E A P 認証機能部 6 1 5 を更に有しており、E A P 認証機能部 6 1 5 はセッションハンドオーバー用 E A P 認証拡張機能部 6 1 6 を更に有している。なお、図 4 に図示されている認証サーバ 6 0 0 の機能は、3 G ネットワーク 4 0 0 に属する任意のノード（例えば、HeNB/Home-GW100）に実装可能であり、また、複数のノードに分散（例えば、認証エンティティが 3 G ネットワーク 4 0 0 上で多段に構成）されていてもよい。

【0046】

通信部（下位レイヤ）6 1 1 は、他のノードと通信を行うための通信機能を表すものであり、1 つ又は複数のネットワークインタフェースを有している。この通信部（下位レイヤ）6 1 1 の通信機能によって、第 2 ネットワーク 5 0 0 やその他のネットワークに接続されているノードと通信を行うことが可能であるとともに、UE 2 0 0 やターゲットノード 3 0 0 と通信を行うことも可能である。

【0047】

また、セッションハンドオーバー処理部 6 1 2 は、セッションハンドオーバー用 E A P 認証拡張機能部 6 1 6 における E A P 認証によって、UE 2 0 0 によって 3 G ネットワーク 4 0 0 との間で保持されているセッションをターゲットノード 3 0 0 へ移すことが許可された場合に、そのセッションを UE 2 0 0 からターゲットノード 3 0 0 へハンドオーバーさせる機能を有している。なお、セッションハンドオーバー処理部 6 1 2 は、このセッションの送信元（例えば、コンテンツサーバ 7 0 0）やセッションの通過点のノードに対して、セッションの送信先を UE 2 0 0 からターゲットノード 3 0 0 へ切り換える（第 2 ネットワーク経由となる場合も考えられる）よう指示してもよく、また、認証サーバ 6 0 0 がこのセッションの通過点のノードに実装されている場合（例えば、認証サーバ 6 0 0 が HeNB/Home-GW100 に実装されている場合）には、自身のノード（例えば、HeNB/Home-GW100）でセッションの送信先を UE 2 0 0 からターゲットノード 3 0 0 へ切り換えてもよい。なお、セッションハンドオーバーのための認証と、実際のセッションハンドオーバーの処理が分離されている場合は、例えば、セッションハンドオーバー用 E A P 認証拡張機能部 6 1 6 における E A P 認証が完了した後、認証サーバ 6 0 0、UE 2 0 0、ターゲットノード 3 0 0、その他の 3 G ネットワーク 4 0 0 内のノードが実際のセッションハンドオーバーの処理を開始し、セッションの送信先を UE 2 0 0 からターゲットノード 3 0 0 へ切り換えてもよい。特に、UE 2 0 0 及びターゲットノード 3 0 0 が上位レイヤプロトコルとしてセッションの制御に SIP（Session Initiation Protocol）を使用している場合は、SIP で規定されている D I F F E R メッセージ及び I N V I T E メッセージなどを用いてセッションの切り換えを行うことができる。

【0048】

また、第 2 ネットワークオペレータ通信部 6 1 3 は、認証サーバ 6 0 0 が第 2 ネットワーク 5 0 0 に属する任意のノード（例えば、ターゲットノード 3 0 0）と通信を行うための機能を有している。

【0049】

また、3 G ネットワーク用通信部 6 1 4 は、認証サーバ 6 0 0 が 3 G ネットワーク 4 0 0 の任意のノードと通信を行うための機能を有している。また、実際のセッションハンドオーバーは、例えば、認証サーバ 6 0 0 からコンテンツサーバ 7 0 0 へセッションの切り換え指示が行われてコンテンツサーバ 7 0 0 がターゲットノード 3 0 0 に対してコンテンツを配信するなどのように、3 G ネットワーク 4 0 0 内部で行われてもよく、また、HeNB/Home-GW100 のような分岐点において UE 2 0 0 からターゲットノード 3 0 0 へコンテンツの配信先を切り換えてもよい。なお、3 G ネットワーク用通信部 6 1 4 は、セッションハンドオーバーの認証に成功した場合に、セッションに係るデータを転送している装置（セッションを中継する装置、又は、セッションの送信元であるコンテンツサーバ 7 0 0）に対して、セッションの転送先を UE 2 0 0 からターゲットノード 3 0 0 へ切り換えさせるシグナリングを送信してもよく、認証サーバ 6 0 0 自身がセッションを中継

10

20

30

40

50

しているとき（例えば、H e N B / H o m e - G W 1 0 0 に認証サーバ6 0 0 が実装されているとき）には、この装置自身が、セッションの転送先をU E 2 0 0 からターゲットノード3 0 0 へ切り換えてもよい。

【0050】

また、3 Gネットワーク用通信部6 1 4のE A P認証機能部6 1 5は、U E 2 0 0 が3 Gネットワーク4 0 0 へ接続する際に、U E 2 0 0 との間でE A P認証を行う機能を有している。

【0051】

また、E A P認証機能部6 1 5のセッションハンドオーバ用E A P認証拡張機能部6 1 6は、U E 2 0 0 によって3 Gネットワーク4 0 0 との間で保持されているセッションを譲り受けようとしているターゲットノード3 0 0 との間でE A P認証を行う機能を有している。なお、セッションハンドオーバ用E A P認証拡張機能部6 1 6は、ターゲットノード3 0 0 との間のE A P認証の過程で、ターゲットノード3 0 0 からセッションH O情報を受信することにより、ターゲットノード3 0 0 が譲り受けようとしているセッションの保持者（U E 2 0 0 ）の認証を行って、ターゲットノード3 0 0 との間でターゲットノード3 0 0 が受信しようとしているセッションのセッション鍵の交換を行う。

【0052】

次に、図1のネットワークシステム構成、及び、図2に図示されているU E 2 0 0、図3に図示されているターゲットノード3 0 0、図4に図示されている認証サーバの各構成に基づいて、本発明の第1の実施の形態における動作について説明する。図5は、本発明の第1の実施の形態における動作の一例を示すシーケンスチャートである。

【0053】

図5において、U E 2 0 0 からターゲットノード3 0 0 へのセッションハンドオーバが開始されると、まず、U E 2 0 0 のセッションハンドオーバ情報準備部2 1 3は、U E 2 0 0 自身に取り付けられているS I Mカード2 5 0 から読み出すことが可能なS I M情報からセッションH O情報を取り出し、そのセッションH O情報をターゲットノード3 0 0 に転送できるように準備する。セッションH O情報には、セッションハンドオーバの認証のために必要な情報が含まれているが、特定のセッションのみをU E 2 0 0 からターゲットノード3 0 0 へ移したい場合には、そのセッションを特定するための情報（あるいは、そのセッションをハンドオーバさせるために必要な情報）が含まれていてもよい。

【0054】

このとき、セッションH O情報は、あらかじめ3 Gネットワーク4 0 0 を管理する第1ネットワークオペレータとの間で取り決めがなされていることが望ましい。特に、時系列に関する情報（シリアルナンバーや時間情報など）と共に構成され、1回のみの使用（ワンタイム使用）に制限できるようになっていたり（リプレイ攻撃耐性を考慮）、ハッシュ関数などにより元の情報要素を類推できないようになっていたり、通常の接続認証に用いる情報とは分離され、情報要素が万一漏洩した場合であっても他の通信のための接続には影響がないように構成されていたりすることが望ましい。

【0055】

次に、U E 2 0 0 のU E ・ターゲットノード間通信部2 1 4は、上記のように準備したセッションH O情報をターゲットノード3 0 0 へ送信する（ステップS 1 0 0 1）。なお、U E 2 0 0 とターゲットノード3 0 0 との間には、信用関係が存在することが望ましい。例えば、ネットワークオペレータに接続する認証機能とは別の機器間の認証機能によって互いの装置の単一性や意図している装置であることが確認できているか、さらには第3者によって情報を収集されていないことや改ざんされていないことが確認できている（例えば、暗号化されている）ことが望ましい。このとき、例えばU E 2 0 0 とターゲットノード3 0 0 との間においてE A P認証が行われてもよい。

【0056】

また、U E 2 0 0 とターゲットノード3 0 0 との間は、短距離無線通信などのような直接のリンク（有線接続を含む）で通信が行われてもよく、また、3 Gネットワーク4 0 0

10

20

30

40

50

又はターゲットノード300の属するネットワーク(第2ネットワークオペレータが管理する第2ネットワーク500)若しくはその両方のネットワークを介した通信経路によって通信が行われてもよく、さらには、HeNB/Home-GW100経由で通信が行われてもよい。

【0057】

ステップS1001でUE200からセッションHO情報を受信したターゲットノード300は、セッションハンドオーバー用EAP認証拡張機能部315において、UE200から受信したセッションHO情報に基づいて生成された情報を利用して、3Gネットワーク400に対してEAP認証を行う(ステップS1003)。このとき、認証先となる認証サーバ600は、3Gネットワーク400側やUE200から示されてもよく、また、HeNB/Home-GW100のように一体化された装置、若しくは情報転送の分岐点となる装置が認証サーバ600であってもよい。

10

【0058】

この例では、ターゲットノード300が通常EAP認証を行っているHome-GWとHeNBとは同一の装置(HeNB/Home-GW100)であるため、ターゲットノード300は、3Gネットワーク400に対するEAP認証の際にセッションHO情報(若しくは、この情報に基づいて認証鍵として生成できる情報)を使用し、セッション鍵などの情報を取得することでセッションハンドオーバーのための認証を完了することが可能である。なお、既に従来のアクセス認証の動作によってターゲットノード300とHome-GWとの間におけるアクセス認証が完了している場合には、HeNBによってターゲットノード300の再認証や追加認証として行われてもよい。

20

【0059】

認証サーバ600は、セッションハンドオーバー用EAP認証拡張機能部315において、ターゲットノード300から受信したセッションHO情報に基づいてセッションハンドオーバーのための認証を行い、セッションのハンドオーバー元のUE200を検証するとともに、セッションのハンドオーバー先のターゲットノード300を特定する。セッションハンドオーバーのための認証が完了すると、認証サーバ600のセッションハンドオーバー処理部612は、UE200からターゲットノード300へセッションをハンドオーバーさせる処理を開始する。これにより、3Gネットワーク400側ではそれまでUE200に送信していたコンテンツ(リアルタイムビデオ)のセッションをターゲットノード300にハンドオーバーさせることによって、コンテンツ(リアルタイムビデオ)のセッションがターゲットノード300へ移り、サービスネットワーク450上のコンテンツサーバ700からターゲットノード300へコンテンツ(リアルタイムビデオ)が配信されるようになる(ステップS1005)。

30

【0060】

なお、特定のセッションのハンドオーバーが指定されている場合には、3Gネットワーク400側はそのセッションのみハンドオーバーさせる。また、実際のセッションハンドオーバーは、例えば、認証サーバ600からコンテンツサーバ700へセッションの切り換え指示が行われてコンテンツサーバ700がターゲットノード300に対してコンテンツを配信するなどのように、3Gネットワーク400内部で行われてもよく、また、HeNB/Home-GW100のような分岐点においてUE200からターゲットノード300へコンテンツの配信先を切り換えてもよい。また、認証サーバ600からコンテンツサーバ700への認証の成功に基づくセッションハンドオーバーの手続きは、任意の方法が利用可能である。図面においても、この2者間(若しくは仲介者が介在するかもしれない)の手続きについては不図示としている。

40

【0061】

以上のような認証方法により、ターゲットノード300は自身の認証情報(ターゲットノード300のIDなど)では直接的にEAP認証が不可能な場合であっても、セッションハンドオーバーのための認証を完了することができる。なお、ターゲットノード300へセッションのハンドオーバーが行われた場合であっても、そのセッションの権利(あるいは

50

、課金などの責任)はUE 200に残ることになる。

【0062】

また、いったんターゲットノード300へ移されたセッションを元のUE 200に戻すためのセッションハンドオーバーでは、本来の認証情報をUE 200が持っているので、認証関係が維持されている場合はそのままの状態セッションハンドオーバーの準備が完了しており、また、認証関係が維持されていない場合であっても、再度認証を行うことによりセッションハンドオーバーの準備が完了する。この後、UE 200若しくはセッションが移されていたターゲットノード300がセッションハンドオーバーの手順を開始すると、3Gネットワーク400側ではそれまでターゲットノード300に送信していたコンテンツ(リアルタイムビデオ)のセッションをUE 200にハンドオーバーさせることで、セッションがUE 200に戻される。

10

【0063】

なお、UE 200やターゲットノード300からの3Gネットワークへの通信の一部又はすべてや、UE 200からターゲットノード300へのハンドオーバー、ターゲットノード300からUE 200へのハンドオーバーなどは、ネットワーク側からイニシエートされてもよい。また、ターゲットノード300へ移されたセッションを別のターゲットノードに更にハンドオーバーさせる場合は、元のターゲットノード300がセッションハンドオーバーに必要な情報を別のターゲットノード300(次のターゲットノード300)に転送することでセッションハンドオーバーが行われるようにしてもよいが、認証情報の性質上(若しくはリプレイ攻撃耐性機能を考慮した場合)、UE 200が次のターゲットノード300に対して再び上述の手順を行うことが望ましい。また、単純に、いったんUE 200にセッションを戻した後、上述の手順を行って別のターゲットノード300に対してセッションハンドオーバーを行うことも可能である。

20

【0064】

<第2の実施の形態>

次に、本発明の第2の実施の形態について説明する。本発明の第2の実施の形態では、UE 200が読み出し可能なSIM情報とターゲットノードの情報とを利用して、UE 200がセッションのハンドオーバーをターゲットノードに対して実行する方法について説明する。

【0065】

30

図6は、本発明の第2の実施の形態におけるUEの構成の一例を示す図である。図6に図示されているUE 200は、通信部(下位レイヤ)221、SIMインタフェース222、セッションハンドオーバー用ID取得部223、UE・ターゲットノード間通信部224、3Gネットワーク用通信部225を有しており、3Gネットワーク用通信部225はEAP認証機能部226を更に有しており、EAP認証機能部226はセッションハンドオーバー用EAP認証拡張機能部227を更に有している。

【0066】

通信部(下位レイヤ)221は、他のノードと通信を行うための通信機能を表すものであり、1つ又は複数のネットワークインタフェースを有している。UE 200が携帯電話機の場合には、通信部(下位レイヤ)221は無線通信機能を有している。この通信部(下位レイヤ)221の通信機能によって、UE 200は、3Gネットワーク400やその他のネットワークに接続されているノードと通信を行うことが可能であるとともに、ターゲットノード300と通信を行うことも可能である。

40

【0067】

また、SIMインタフェース222は、UE 200に装着されているSIMカード250(あるいは、USIMカード)に格納されているSIM情報を読み出す機能を有している。なお、SIMインタフェース222及びSIMカード250は、特に3Gネットワーク400に接続する場合(UE 200が携帯電話機である場合)の一例であり、UE 200が認証に用いる情報を保持、取得又は生成する機能と置き換え可能である。

【0068】

50

また、セッションハンドオーバー用ID取得部223は、UE・ターゲットノード間通信部224でUE200から受信したターゲットノード300の識別情報(ターゲットノード300のID)を取得し、3Gネットワーク用通信部225のセッションハンドオーバー用EAP認証拡張機能部227へ渡す機能を有している。

【0069】

また、UE・ターゲットノード間通信部224は、UE200がターゲットノード300との間で通信を行うための機能を有している。UE・ターゲットノード間通信部224は、ターゲットノード300から送信されたターゲットノード300の識別情報を受信することが可能である。なお、後述のように、UE200とターゲットノード300の間には信用関係が存在していてもよく、この場合には、UE・ターゲットノード間通信部224がターゲットノード300から受信するターゲットノード300の識別情報は、セキュアな状態で伝送可能となる。

【0070】

また、3Gネットワーク用通信部225は、UE200が3Gネットワーク400の任意のノードと通信を行うための機能を有している。3Gネットワーク用通信部225は、3Gネットワーク400に属するサービスネットワーク450上のコンテンツサーバからコンテンツ(例えば、リアルタイムビデオ)を受信することも可能である。なお、3Gネットワーク用通信部225は、セッションハンドオーバーの認証に成功した場合に、3Gネットワーク400内のノード(例えば、3Gネットワーク400の認証サーバ600)に対して、セッションをハンドオーバーさせるためのシグナリングを送信してもよく、あるいは、ターゲットノード300に対してセッションハンドオーバーの開始指示を送信し、セッションをハンドオーバーさせるためのシグナリングをターゲットノード300に送信させてもよい。

【0071】

また、3Gネットワーク用通信部225のEAP認証機能部226は、UE200が3Gネットワーク400へ接続する際に、3Gネットワーク400(例えば、認証サーバ600)との間でEAP認証を行う機能を有している。このEAP認証は、SIMインタフェース222によってSIMカード250から読み出されたSIM情報を用いて行われる。

【0072】

また、EAP認証機能部226のセッションハンドオーバー用EAP認証拡張機能部227は、UE200によって3Gネットワーク400との間で保持されているセッションをターゲットノード300へ譲り渡すために、3Gネットワーク400(例えば、認証サーバ600)との間でEAP認証を行う機能を有している。なお、セッションハンドオーバー用EAP認証拡張機能部227は、3Gネットワーク400との間のEAP認証の過程で、セッションハンドオーバー用ID取得部223から取得したターゲットノード300の識別情報を3Gネットワーク400へ通知することで、3Gネットワーク400がターゲットノード300を特定できるようにし、そのターゲットノード300へセッションを移すように要求する。

【0073】

図7は、本発明の第2の実施の形態におけるターゲットノードの構成の一例を示す図である。図7に図示されているターゲットノード300は、通信部(下位レイヤ)321、セッションハンドオーバー用ID生成部322、UE・ターゲットノード間通信部323、セッションハンドオーバー用通信部324、第2ネットワークオペレータ通信部325を有している。

【0074】

通信部(下位レイヤ)321は、他のノードと通信を行うための通信機能を表すものであり、1つ又は複数のネットワークインタフェースを有している。この通信部(下位レイヤ)321の通信機能によって、ターゲットノード300は、第2ネットワーク500やその他のネットワークに接続されているノードと通信を行うことが可能であるとともに、

10

20

30

40

50

UE 200と通信を行うことも可能である。

【0075】

また、セッションハンドオーバー用ID生成部322は、UE 200によって3Gネットワーク400との間で保持されているセッションを譲り受けるために必要となるターゲットノード300の識別情報(3Gネットワーク400がターゲットノード300を特定するための情報)を生成する機能を有している。なお、UE 200へのターゲットノード300の識別情報の生成(あるいは、UE 200への通知)は、事前に(セッションハンドオーバーが行われることが決定する前に)行われていてもよく、また、セッションハンドオーバーが行われることが決定してから行われてもよい。

【0076】

UE・ターゲットノード間通信部323は、ターゲットノード300がUE 200との間で通信を行うための機能を有している。UE・ターゲットノード間通信部323は、セッションハンドオーバー用ID生成部322によって生成されたターゲットノード300の識別情報をUE 200へ送信することが可能である。なお、後述のように、UE 200とターゲットノード300の間には信用関係が存在していてもよく、この場合には、UE・ターゲットノード間通信部323によってターゲットノード300へ送信されるターゲットノード300の識別情報は、セキュアな状態で伝送可能となる。

【0077】

また、セッションハンドオーバー用通信部324は、UE 200によって3Gネットワーク400との間で保持されているセッションを譲り受けるための処理を行う機能を有している。セッションハンドオーバー用通信部324は、セッションハンドオーバー用ID生成部322によって生成されたターゲットノード300の識別情報をUE 200へ送信することが可能である。

【0078】

また、第2ネットワークオペレータ通信部325は、ターゲットノード300が第2ネットワーク500の任意のノードと通信を行うための機能を有している。なお、ターゲットノード300が第2ネットワーク500に接続する際の認証処理も、この第2ネットワークオペレータ通信部325によって行われる。

【0079】

また、本発明の第2の実施の形態における認証サーバ600は、図4に図示されている認証サーバ600と同様の構成を有しているが、上述の本発明の第1の実施の形態では、EAP認証に係る情報をターゲットノード300から受信して処理する一方、本発明の第2の実施の形態では、EAP認証に係る情報をUE 200から受信して処理する点で異なっている。

【0080】

すなわち、本発明の第2の実施の形態における認証サーバ600のEAP認証機能部615のセッションハンドオーバー用EAP認証拡張機能部616は、3Gネットワーク400との間で保持されているセッションをターゲットノード300へ譲り渡そうとしているUE 200との間でEAP認証を行う機能を有している。なお、セッションハンドオーバー用EAP認証拡張機能部616は、UE 200との間のEAP認証の過程で、ターゲットノード300の識別情報をUE 200から受信することにより、UE 200がセッションを譲り渡そうとしているターゲットノード300を特定することができるようになる。なお、セッションハンドオーバーのための認証と、実際のセッションハンドオーバーの処理が分離されている場合は、例えば、セッションハンドオーバー用EAP認証拡張機能部616におけるEAP認証が完了した後、認証サーバ600、UE 200、ターゲットノード300、その他の3Gネットワーク400内のノードが実際のセッションハンドオーバーの処理を開始し、セッションの送信先をUE 200からターゲットノード300へ切り換えてもよい。特に、UE 200が上位レイヤプロトコルとしてセッションの制御にSIPを使用している場合は、SIPで規定されているRE-INVITEメッセージなどをを用いてセッションの切り換えを行うことができる。

10

20

30

40

50

【 0 0 8 1 】

次に、図 1 のネットワークシステム構成、及び、図 6 に図示されている U E 2 0 0、図 7 に図示されているターゲットノード 3 0 0、図 4 に図示されている認証サーバの各構成に基づいて、本発明の第 2 の実施の形態における動作について説明する。図 8 は、本発明の第 2 の実施の形態における動作の一例を示すシーケンスチャートである。

【 0 0 8 2 】

図 8 において、U E 2 0 0 からターゲットノード 3 0 0 へのセッションハンドオーバーが開始されると、まず、U E 2 0 0 は、セッションハンドオーバー用 I D 取得部 2 2 3 において、ターゲットノード 3 0 0 の識別情報を取得する（ステップ S 2 0 0 1）。なお、ここでは、セッションハンドオーバーの開始とともに、U E 2 0 0 はターゲットノード 3 0 0 の識別情報をターゲットノード 3 0 0 から取得しているが、U E 2 0 0 は、U E 2 0 0 内部に事前に登録されているターゲットノード 3 0 0 の識別情報を利用してもよく、あるいは、必要に応じてターゲットノード 3 0 0 から取得するようにしてもよく、さらには、ターゲットノード 3 0 0 がセッションハンドオーバーの要求を U E 2 0 0 に対して求める際にターゲットノード 3 0 0 の識別情報を通知するようにしてもよい。

【 0 0 8 3 】

ターゲットノード 3 0 0 の識別情報は、ターゲットノード 3 0 0 の I P アドレスや機器識別コードなど、ターゲットノード 3 0 0 を特定できる任意の情報を用いることが可能である。このターゲットノード 3 0 0 の識別情報は、U E 2 0 0 からターゲットノード 3 0 0 へセッションハンドオーバーを行う際の分岐点（例えば、H e N B / H o m e - G W 1 0 0）や、セッションハンドオーバーのための認証サーバ 6 0 0 において認証時にターゲットノード 3 0 0 を特定し、認証できるようにする情報であることが望ましい。

【 0 0 8 4 】

なお、上述の本発明の第 1 の実施の形態と同様に、U E 2 0 0 とターゲットノード 3 0 0 との間には、信用関係が存在することが望ましい。例えば、ネットワークオペレータに接続する認証機能とは別の機器間の認証機能によって互いの装置の単一性や意図している装置であることが確認できているか、さらには第 3 者によって情報を収集されていないことや改ざんされていないことが確認できている（例えば、暗号化されている）ことが望ましい。このとき、例えば U E 2 0 0 とターゲットノード 3 0 0 との間において E A P 認証が行われてもよい。

【 0 0 8 5 】

また、U E 2 0 0 とターゲットノード 3 0 0 との間は、短距離無線通信などのような直接のリンク（有線接続を含む）で通信が行われてもよく、また、3 G ネットワーク 4 0 0 又はターゲットノード 3 0 0 の属するネットワーク（第 2 ネットワークオペレータが管理する第 2 ネットワーク 5 0 0）若しくはその両方のネットワークを介した通信経路によって通信が行われてもよく、さらには、H e N B / H o m e - G W 1 0 0 経由で通信が行われてもよい。

【 0 0 8 6 】

なお、上述の本発明の第 1 の実施の形態では U E 2 0 0 からターゲットノード 3 0 0 へセッション H O 情報が渡されたが、本発明の第 2 の実施の形態ではターゲットノード 3 0 0 から U E 2 0 0 へターゲットノード 3 0 0 の識別情報が渡される。ターゲットノード 3 0 0 の識別情報は、ターゲットノード 3 0 0 への到達可能な（特定可能な）識別情報であり、U E 2 0 0 がターゲットノード 3 0 0 を確認できればよい。したがって、セッション H O 情報を通知する通信（すなわち、本発明の第 1 の実施の形態におけるセッション H O 情報の伝送）に比べて、本発明の第 2 の実施の形態におけるターゲットノード 3 0 0 の識別情報の伝送では、処理負荷の低い暗号化や通信プロトコルを用いることができるかもしれないというメリットがある。

【 0 0 8 7 】

ステップ S 2 0 0 1 でターゲットノード 3 0 0 の識別情報を取得した U E 2 0 0 は、セッションハンドオーバー用 E A P 認証拡張機能部 2 2 7 において、U E 2 0 0 自身の接続認

証先である認証サーバ600に対して、ターゲットノード300の識別情報を追加情報として含んだ情報を送信してEAP認証を行う(ステップS2003)。なお、UE200が既に認証サーバ600との間におけるアクセス認証を完了している場合には、EAP再認証を行うことになる。また、特定のセッションのみをUE200からターゲットノード300へ移したい場合には、そのセッションを特定するための情報が追加情報として含まれていてもよい。

【0088】

なお、このステップS2003におけるEAP認証において、コンテンツを受信するためのセッションがターゲットノード300あてに切り換えられる旨がサービスネットワーク450のエンティティ(コンテンツサーバ700など)に伝わるようになっていてもよい。ここでは、UE200の接続ノードはHeNB/Home-GW100であり、UE200は接続認証をHeNB/Home-GW100との間で行っていると考えられるので、セッションハンドオーバーのための認証もHeNB/Home-GW100との間のEAP認証(最終的な認証サーバ600は、3Gネットワーク400やサービスネットワーク450に存在するかもしれない)で実行されることが考えられる。

【0089】

認証サーバ600は、セッションハンドオーバー用EAP認証拡張機能部315において、UE200との間のセッションハンドオーバーのためのEAP認証を行う。セッションハンドオーバーのための認証が完了すると、認証サーバ600のセッションハンドオーバー処理部612は、この認証過程で取得したターゲットノード300へセッションをハンドオーバーさせる処理を開始する。3Gネットワーク400側ではそれまでUE200に送信していたコンテンツ(リアルタイムビデオ)のセッションをターゲットノード300にハンドオーバーさせることによって、コンテンツ(リアルタイムビデオ)のセッションがターゲットノード300へ移り、サービスネットワーク450上のコンテンツサーバ700からターゲットノード300へコンテンツ(リアルタイムビデオ)が配信されるようになる(ステップS1005)。

【0090】

なお、特定のセッションのハンドオーバーが指定されている場合には、3Gネットワーク400側はそのセッションのみハンドオーバーさせる。また、実際のセッションハンドオーバーは、例えば、認証サーバ600からコンテンツサーバ700へセッションの切り換え指示が行われてコンテンツサーバ700がターゲットノード300に対してコンテンツを配信するなどのように、3Gネットワーク400内部で行われてもよく、また、HeNB/Home-GW100のような分岐点においてUE200からターゲットノード300へコンテンツの配信先を切り換えてもよい。また、認証サーバ600からコンテンツサーバ700への認証の成功に基づくセッションハンドオーバーの手続きは、任意の方法が利用可能である。図面においてもこの2者間(若しくは仲介者が介在するかもしれない)の手続きについては不図示としている。

【0091】

以上のような認証方法により、ターゲットノード300は自身の認証情報(ターゲットノード300の識別情報など)では直接的にEAP認証が不可能な場合であっても、セッションハンドオーバーのための認証を完了することができる。なお、ターゲットノード300へセッションのハンドオーバーが行われた場合であっても、そのセッションの権利(あるいは、課金などの責任)はUE200に残ることになる。

【0092】

また、いったんターゲットノード300へ移されたセッションを元のUE200に戻すためのセッションハンドオーバーでは、本来の認証情報をUE200が持っているので、認証関係が維持されている場合はそのままの状態セッションハンドオーバーの準備が完了しており、また、認証関係が維持されていない場合であっても、再度認証を行うことによりセッションハンドオーバーの準備が完了する。この後、UE200若しくはセッションが移されていたターゲットノード300がハンドオーバーの手順を開始すると、3Gネットワー

10

20

30

40

50

ク400側ではそれまでターゲットノード300に送信していたコンテンツ（リアルタイムビデオ）のセッションをUE200にハンドオーバーさせることで、セッションがUE200に戻される。

【0093】

なお、UE200やターゲットノード300からの3Gネットワークへの通信の一部又はすべてや、UE200からターゲットノード300へのハンドオーバー、ターゲットノード300からUE200へのハンドオーバーなどは、ネットワーク側からイニシエートされてもよい。また、ターゲットノード300へ移されたセッションを別のターゲットノードに更にハンドオーバーさせる場合は、元のターゲットノード300がセッションハンドオーバーに必要な情報を別のターゲットノード300（次のターゲットノード300）に転送することでセッションハンドオーバーが行われるようにしてもよいが、認証情報の性質上（若しくはリプレイ攻撃耐性機能を考慮した場合）、UE200が次のターゲットノード300に対して再び上述の手順を行うことが望ましい。また、単純に、いったんUE200にセッションを戻した後、上述の手順を行って別のターゲットノード300に対してセッションハンドオーバーを行うことも可能である。

10

【0094】

なお、本発明に係るセッションハンドオーバーのための認証は、通常の接続認証や、対象となるコンテンツのセッションのための通常の認証とは区別されていることが望ましい。本発明に係るセッションハンドオーバーのための認証が、通常の接続認証やセッションのための認証と区別されておらず、単一のものとして認証がなされている場合には、UE200に対する他の通信（セッションハンドオーバーに係るセッション以外の通信）が止まったりUE200の接続が解消されてしまったりする可能性もある。また、このような状況を回避するために単一のセッションを複数のセッションに分離したり、単一のセッションで使用されるデータを振り分けるようにしたりすることも可能である。

20

【0095】

また、コンテンツにはリアルタイムビデオなどのような配信型（サービスネットワーク450から配信されるコンテンツデータがほとんどを占めており、コンテンツデータ受信側のノードからは制御用通信のみがなされる）のものほかに、UE200やターゲットノード300からデータをネットワーク側に送信するアップロード型や、双方向にやり取りされるコンテンツなども存在する。それぞれの形態に応じて、セッションハンドオーバーの際に通知すべき情報（例えば、受信用アドレスと送信用アドレスが異なる場合など）や詳細な認証手順などが異なることが考えられるが、こうした差異はセッションハンドオーバーを実行するうえでのパラメータの差異に過ぎないものであり、セッションの種類や方向などによらず、本発明を適用することが可能である。

30

【0096】

また、上述の本発明の第1及び第2の実施の形態では、図1に図示されているように、同一家屋内に存在するUE200からターゲットノード300へのセッションハンドオーバーを一例に挙げて説明を行ったが、UE200及びターゲットノード300が異なるユーザによって所有されていてもよく、また、それぞれの設置場所（接続場所）が離れていてもよい。

40

【0097】

また、本発明に係るセッションハンドオーバーによって、UE200からターゲットノード300へ移るセッションの数は任意であり、1つのセッションのみが移されてもよく、複数のセッション（さらには、UE200のすべてのセッション）が移されてもよい。また、セッションの移動ではなくセッションを複製（分岐）し、UE200からターゲットノード300へセッションを移すとともに、UE200自体も依然としてそのセッションに係る通信が行えるようにしてもよい。この場合、UE200は、セッションのハンドオーバーのための認証に必要な情報に、UE200による通信中のセッションを残したままターゲットノード300と第1ネットワーク400との間のセッションを開始するセッション複製を要求する情報や、セッションをUE200からターゲットノード300へ切り換

50

えるセッション切り換えを要求する情報を挿入してもよい。

【0098】

また、セッションの複製は第1ネットワークの管理上、UE200の単独の判断のみで行うことには制限が設けられているほうが望ましい。この場合、セッションハンドオーバーのためのEAP認証のほかに（若しくはセッションハンドオーバーのためのEAP認証の中で）セッションの複製に関する追加の認証を行えるようにしてもよい。これにより、第1ネットワークの管理の下でセッションの複製が可能となる。

【0099】

また、上述の本発明の第1及び第2の実施の形態では、UE200が主にSIMカード250を有する携帯電話機であることを前提として説明を行ったが、UE200は、例えばPC（Personal Computer）などを始めとする任意の通信装置であってもよく、さらには、UE200によるネットワークへの接続は、無線接続あるいは有線接続のどちらであってもよい。また、上述のセッションHO情報は、各種通信装置に応じて任意の記憶媒体から読み出されるセッションハンドオーバーの認証に必要な情報が読み出されればよく、さらには、アクセス認証方式も上述のEAP認証方式に限定されるものではない。

【0100】

また、上述の本発明の第1及び第2の実施の形態では、セッションハンドオーバー元であるUE200とセッションハンドオーバー先であるターゲットノード300とが同一の認証サーバ（HeNB/Home-GW100）に接続している場合について説明しているが、それぞれが異なる装置で実現されていてもよく（すなわち、UE200とターゲットノード300と、それぞれ異なる認証サーバに接続していてもよい）、さらには、それぞれの認証サーバが遠く離れたところに存在していてもよい。この構成では、それぞれの認証サーバが情報交換（セキュアな状態であることが望ましい）を行う必要があるかもしれないが、そのセッションの権利（あるいは、課金などの責任）をUE200に残した状態で、リモートに存在するターゲットノード300にコンテンツを提供できるようになる。このように、例えば、UE200の所有者の提供で遠く離れた教育機関にコンテンツを寄贈するなど、UE200の所有者とターゲットノード300の所有者とが異なる場合においても本発明が実施可能となる。

【0101】

また、上述の本発明の第1及び第2の実施の形態では、1つのUE200のセッションについて説明しているが、複数の異なるUE200のセッションを一括してセッションハンドオーバーすることも可能である。この場合は、本発明の方法を複数回繰り返して（並行して）実施するほかに、代表となるUE200（複数のUE200のうちの1つ）が、他のUE200のセッションハンドオーバーを一括して行うことで効率化が期待できる。このとき、他のUE200は代表となるUE200に対してあらかじめセッションハンドオーバーに必要な情報を通知しておくともよい。さらに、ターゲットノード300が複数であってもよい。

【0102】

また、セッションハンドオーバーの対象となるセッションの使用に関して、ターゲットノード300において制限が設けられていてもよい。例えば、ターゲットノード300が利用できるセッションの持続時間や一定額の課金上限を設定し、この許可された範囲内でハンドオーバーされたセッションを使用できるようにしてもよい。このためには、UE200と認証サーバ600若しくはコンテンツサーバ700があらかじめ上限を設定する手順を行ってもよく、あるいは、UE200が独自に設定し、認証時（若しくは、認証に必要な情報の準備時）に認証情報として通知してもよい。

【0103】

また、本発明の方法において、UE200及びターゲットノード300がタイミングの同期を取ることで、セッションのシームレスな切り換えを行えるようにすることも可能である。このとき、UE200は、ターゲットノード300からのセッションの返還と、ターゲットノード300への新たなセッションハンドオーバーとを同時に行えるよう、認証に

必要となる情報をまとめ、一括して認証できるようにする。これにより、1回の認証手順でセッションの交換が実現可能となる。これは、UE 200が両方のセッション（既にセッションハンドオーバーによってターゲットノード300へ移されていたセッション、及び、これからセッションハンドオーバーによってターゲットノード300へ移されるセッション）の権利を保持しているため、UE 200及びターゲットノード300のそれぞれが各セッションの権利を保持している場合に比べて、簡素な認証手順で実行できるというメリットがある。

【0104】

<第3の実施の形態>

次に、本発明の第3の実施の形態について説明する。本発明の第3の実施の形態では、
10 上述の本発明の第1又は第2の実施の形態に記載されている方法を、ETWSなどの災害情報通知システムに適用する場合について説明する。なお、本発明の第3の実施の形態においても、図1に図示されているネットワーク構成を参照しながら説明する。

【0105】

図10は、本発明の第3の実施の形態における認証サーバの構成の一例を示す図である。図10に図示されている認証サーバ600は、図4に図示されている認証サーバ600と同様の構成を有しているが、さらに、3Gネットワーク用通信部614が災害情報処理部651を有している。

【0106】

災害情報処理部651は、災害情報通知を取得し、その内容を処理する機能を有している。
20 認証サーバ600は、例えば、3Gネットワークから各基地局へ向けて通知される災害情報を受信すると、災害情報処理部651が、災害情報の通知対象となる装置に対して災害情報の転送を行う。通知対象の装置に対して災害情報を通知する際には、その通知対象の装置に対して提供されているセッションに追加する形で災害情報の通知を行ってもよく、あるいは、通知対象の装置に対して提供されているセッションに混在させる形で災害情報の通知を行ってもよい。また、災害情報処理部651は、音声、映像、制御信号など、通知対象の装置に適した形式に災害情報を抽出及び加工してもよい。

【0107】

また、ETWSなどの災害情報の通知は緊急時の通知であるという意味合いから、個別の詳細の認証によらず、ユーザの所有する通知可能な装置にできるだけ多く通知されることが望ましい。このため、ETWSなどによる災害情報の通知に関する本発明の認証は、
30 災害情報の通知においては通常と異なる動作をすることが必要となる。災害情報処理部651は、災害情報を受信した場合に、災害情報を通知するためのセッションに関しては、通常の認証と異なる認証（より迅速な認証）とするようEAP認証機能部226に通知したり、EAP認証機能部226の処理を制御したりする機能を有している。

【0108】

さらに、災害情報処理部651は、災害情報の通知を受けた場合に、所定の機器やシステムを制御する動作を開始してもよい。例えば、災害情報処理部651は、災害情報の通知を受けると、各機器の制御を行うことが可能なホームゲートウェイの機能（認証サーバ600と同一装置内に備わっていてもよく、別の装置に備わっていてもよい）に対して災害情報を受信した旨を通知する。これにより、ホームゲートウェイは、災害情報の取得/表示自体ができないような機器に対しても、災害に対する何らかの動作を指示し、例えば所定の機器やシステムに対して電源のオン/オフを制御したり、非常事態時のモード（非常モード）を開始させたりすることが可能となる。こうした非常事態時に行われる制御の一例としては、例えば、ガスコンロなどの火を使う器具の停止、給湯や空調（冷房/暖房）の停止、通常照明から非常照明への切り換え、セキュリティシステムの作動、放送受信機器の作動などが挙げられる。また、災害情報の表示はできるものの、その時点で電源が入っていないテレビなどにおいても、まずホームゲートウェイからテレビの電源を入れる処理を行い、その後本発明に係るセッションハンドオーバーを行うことで、テレビから災害情報の報知を行うことが可能となる。
40
50

【 0 1 0 9 】

また、図 1 1 は、本発明の第 3 の実施の形態における U E の構成の一例を示す図である。図 1 1 に図示されている U E 2 0 0 は、図 2 に図示されている U E 2 0 0 と同様の構成を有しているが、さらに、3 G ネットワーク用通信部 2 1 5 が災害情報処理部 2 5 1 を有している。なお、図示省略するが、上述の本発明の第 2 の実施の形態に記載されている方法を E T W S に適用する場合には、図 6 に図示されている U E 2 0 0 の 3 G ネットワーク用通信部 2 2 5 に災害情報処理部 2 5 1 が追加されればよい。

【 0 1 1 0 】

U E 2 0 0 の災害情報処理部 2 5 1 も、認証サーバ 6 0 0 の災害情報処理部 6 5 1 と同様に、E T W S などによる災害情報の通知に関する認証が迅速かつより多くの装置に通知されるようにするための機能を有している。すなわち、U E 2 0 0 の災害情報処理部 2 5 1 は、災害情報を通知するためのセッションに関しては、通常の認証と異なる認証（より迅速な簡易認証）とするよう E A P 認証機能部 2 1 6 に通知したり、E A P 認証機能部 2 1 6 の処理を制御したりする機能を有している。また、災害情報処理部 2 5 1 は、より多くの装置に災害情報が通知されるように、災害情報の通知対象となる新たな装置に災害情報に係るセッションが提供されるようにするための処理（例えば、新たなターゲットノードを認証サーバ 6 0 0 へ通知する処理）を行うことが可能である。また、U E 2 0 0 の災害情報処理部 2 5 1 が、災害情報の通知を受けた場合に所定の機器やシステムを制御する動作（例えば、災害情報を受信した旨をホームゲートウェイに通知）を行ってもよい。

【 0 1 1 1 】

また、本発明の第 3 の実施の形態におけるターゲットノード 3 0 0 の構成は、図 3 又は図 7 に図示されているターゲットノードと同様であるが、例えば図 3 に図示されているターゲットノード 3 0 0 のセッションハンドオーバー用 E A P 認証拡張機能部 3 1 5 が、災害情報の迅速な通知が行われるために簡素化された追加の認証処理（後述）に対応していることが望ましい。

【 0 1 1 2 】

次に、図 1 のネットワークシステム構成、及び、図 1 0 に図示されている認証サーバ 6 0 0、図 1 1 に図示されている U E 2 0 0 の各構成に基づいて、本発明の第 3 の実施の形態における動作について説明する。図 1 2 は、本発明の第 3 の実施の形態における動作の一例を示すシーケンスチャートである。

【 0 1 1 3 】

図 1 2 において、初期状態として、例えば U E 2 0 0 がサービスネットワーク 4 5 0 から何らかのサービスに係るセッションを受けているとする。すなわち、U E 2 0 0 は、認証サーバ 6 0 0 との間で認証処理を行い、サービスを受けることが適切な端末であることが承認され、その結果、所望のサービスに係るセッションを受けていることを前提とする。

【 0 1 1 4 】

また、上述の本発明の第 1 又は第 2 の実施の形態に記載されている方法（図 5 又は図 8 に図示されている認証処理）によって、特定のターゲットノード 3 0 0 に対して任意のセッションのセッションハンドオーバーが行われているとする（ステップ S 3 0 0 1）。

【 0 1 1 5 】

ここで、何らかの災害が発生し、認証サーバ 6 0 0（H e N B / H o m e - G W 1 0 0 のように一体化された装置、若しくは情報転送の分岐点となる装置が認証サーバ 6 0 0 であってもよい）が、3 G ネットワーク 4 0 0（例えば、コンテンツサーバ 7 0 0 に対応する災害情報通知サーバ 7 5 0）から E T W S などの災害情報を通知する災害情報を受信したとする（ステップ S 3 0 0 3）。

【 0 1 1 6 】

災害情報を受信した認証サーバ 6 0 0 の災害情報処理部 6 5 1 は、U E 2 0 0 に対して災害情報を通知する（ステップ S 3 0 0 5）。この災害情報の通知は、通常の動作（例えば E T W S で規定されている動作）によって行われる。

【 0 1 1 7 】

また、並行して、認証サーバ 6 0 0 は、通知対象の装置が他に存在しないかどうかを判断する。このとき、上述の本発明の第 1 又は第 2 の実施の形態に記載されている方法によって、ターゲットノード 3 0 0 に対してセッションハンドオーバーが行われている状態の場合には、そのターゲットノード 3 0 0 は既に認証済みであり、認証サーバ 6 0 0 はそのターゲットノード 3 0 0 について把握している。この場合、認証サーバ 6 0 0 は、そのターゲットノード 3 0 0 に対して提供されているセッションに追加、若しくは混在させる形で災害情報を通知する処理を行う。

【 0 1 1 8 】

なお、特に災害情報を異なるセッションで通知する場合、認証サーバ 6 0 0 は、少なくとも認証サーバ自身が判断する認証部分に関しては、その認証レベルを低く（より多くの装置に対して災害情報を通知できるように）した追加の認証処理を行う必要がある（ステップ S 3 0 0 7）。認証サーバ 6 0 0 は、既に認証済みのセッションハンドオーバー用 E A P 認証で用いられた情報を基に、ターゲットノード 3 0 0 との間で追加認証を行う。一方、ターゲットノード 3 0 0 側においてはこのセッション / 災害情報を受けることに関する認証は通常通り必要となるかもしれない。すなわち、ターゲットノード 3 0 0 は、送られてくるセッションが正当なものであるかどうかを通常通り判断する必要があるかもしれない。

【 0 1 1 9 】

災害情報の通知に係る追加の認証処理は、基本的に、上述の本発明の第 1 又は第 2 の実施の形態に記載されている方法に従って行われるものであり、これによって、本来は認証することができないターゲットノード 3 0 0 の認証処理が行われる。ただし、追加の認証処理は、迅速かつより多くの装置に対して通知されるように行われる必要があり、簡素化された認証処理であることが望ましい。例えば、追加の認証処理では、簡素化された認証情報が用いられたり、簡素化された認証手順が行われたりすることによって、迅速かつ認証レベルを低くすることが望ましい。また、認証サーバ 6 0 0 は、特に複雑な認証手順を必要とせずにセッション開始が可能であることのみを伝えたり、認証処理を行うことなく強制的に災害情報を伝達したりするようにしてもよい。

【 0 1 2 0 】

このように、認証サーバ 6 0 0 は、セッションハンドオーバーによって既に認証済みのターゲットノード 3 0 0 との間における追加の認証処理に成功すると、例えば、災害情報を通知するためのセッションを追加するか、若しくは既存のセッションに災害情報を混在させることで、ターゲットノード 3 0 0 に対して災害情報の通知を行う（ステップ S 3 0 0 9）。

【 0 1 2 1 】

また、認証サーバ 6 0 0 は、セッションハンドオーバーによる認証が行われていない別の装置（3 G ネットワーク 4 0 0 での認証に利用可能な S I M 情報を有していない装置、以下、新たなターゲットノード 3 5 0 と記載）に対して災害情報の通知を行うための認証処理を行う（ステップ S 3 0 1 1）。このとき、災害情報を受信した U E 2 0 0 が災害情報に係るセッション H O 情報を新たなターゲットノード 3 5 0 に対して送信することでセッションハンドオーバー（上述の本発明の第 1 の実施の形態に記載されている方法）が開始されてもよく、U E 2 0 0 が新たなターゲットノード 3 5 0 の I D 情報を認証サーバ 6 0 0 に送信する（あるいは、認証サーバ 6 0 0 が何らかの方法で事前に存在を把握している別の装置に係る認証処理を促す）ことで、セッションハンドオーバー（上述の本発明の第 2 の実施の形態に記載されている方法）が開始されてもよい。なお、この場合におけるセッション H O 情報や認証手順も簡素化されており、認証レベルの低い認証が迅速に行われることが望ましい。また、認証サーバ 6 0 0 は、存在が特定された新たなターゲットノード 3 5 0 に対して、特に複雑な認証手順を必要とせずにセッション開始が可能であることのみを伝えたり、認証処理を行うことなく強制的に災害情報を伝達したりするようにしてもよい。そして、認証サーバ 6 0 0 は、新たなターゲットノード 3 5 0 の認証処理に成功する

と、その装置に対して災害情報を通知する処理を行う（ステップS3013）。

【0122】

なお、認証サーバ600は、UE200、セッションハンドオーバーによる認証済みのターゲットノード300、セッションハンドオーバーによる認証が行われていない新たなターゲットノード350のそれぞれに対して災害情報を通知するための処理を独立かつ並行して行うことが望ましい。また、認証サーバ600は、災害情報の初期情報（プライマリ情報）を所定時間内（4秒以内）に伝達する必要があるが、追加の認証処理を行うことで、第一報の通知が遅れてしまう可能性がある（特に、新たなターゲットノード350に対して）。このような遅延が発生しないようにするため、認証サーバ600は、例えば、認証処理中に並行して災害情報の初期情報（プライマリ情報）を通知し、認証処理に成功してから災害情報の詳細情報（セカンダリ情報）を通知するようにしてもよい。

10

【0123】

また、図12には不図示であるが、認証サーバ600は、災害情報の通知を受けた場合に、所定の機器やシステムを制御する動作を開始してもよい。例えば、認証サーバ600は、災害情報の通知を受けると、各機器の制御を行うことが可能なホームゲートウェイの機能（認証サーバ600と同一装置内に備わっていてもよく、別の装置に備わっていてもよい）に対して災害情報を受信した旨を通知し、ホームゲートウェイが所定の機器やシステムの制御をすぐに開始できるようにしてもよい。

【0124】

なお、UE200、ターゲットノード300／新たなターゲットノード350、認証サーバ600に、災害情報を受信した場合に行われる処理をあらかじめ登録しておくことが望ましく、また、災害情報の通知に係る処理は、他の処理に比べて優先的に（あるいは、最優先に）行われることが望ましい。

20

【0125】

<第4の実施の形態>

次に、本発明の第4の実施の形態について説明する。上述の本発明の第3の実施の形態では、認証サーバ600が3Gネットワーク400から災害情報の通知を受けてUE200に災害情報を通知する場合について説明しているが、UE200もマクロ基地局を通じて3Gネットワーク400に接続可能であり、UE200が認証サーバ600より先に3Gネットワーク400から災害情報を受信する可能性もある。本発明の第4の実施の形態では、UE200が3Gネットワーク400から災害情報の通知を受信した場合について説明する。

30

【0126】

例えば、UE200が災害情報通知サービスに参加しており、災害情報通知システム（例えば、ETWS）から災害情報を直接受信することが可能な場合がある。このような場合、認証サーバ600（HeNB/Home-GW100のように一体化された装置、若しくは情報転送の分岐点となる装置が認証サーバ600であってもよい）からではなく、マクロ基地局から災害情報を先に受信する可能性がある。なお、このようにUE200がマクロ基地局から災害情報を受信するためには、UE200がマクロ基地局に接続している必要があり、このため、例えば、UE200はアイドル状態である間には、よりETWSから災害情報を受信しやすいようにマクロ基地局に接続していてもよく、あるいは、例えばユーザが帰宅して、自分のセッションをTVセットなどのターゲットノード300に移し終わった時点でアイドル状態となってマクロ基地局に接続してもよい。

40

【0127】

本発明の第4の実施の形態におけるUE200は、上述の本発明の第3の実施の形態に係る構成に加えて、さらに、災害情報を3Gネットワーク400側から受信した場合には、災害情報処理部251が、認証サーバ600に対して災害情報を転送する機能を有している。また、本発明の第4の実施の形態における認証サーバ600は、上述の本発明の第3の実施の形態に係る構成に加えて、さらに、3Gネットワーク400側からだけでなく、UE200から災害情報の通知を受ける機能を有している。

50

【 0 1 2 8 】

以下、本発明の第 4 の実施の形態における動作について説明する。図 1 3 は、本発明の第 4 の実施の形態における動作の一例を示すシーケンスチャートである。

【 0 1 2 9 】

図 1 3 において、初期状態として、例えば U E 2 0 0 がサービスネットワーク 4 5 0 から何らかのサービスに係るセッションを受けているとする。すなわち、U E 2 0 0 は、認証サーバ 6 0 0 との間で認証処理を行い、サービスを受けることが適切な端末であることが承認され、その結果、所望のサービスに係るセッションを受けていることを前提とする。

【 0 1 3 0 】

また、上述の本発明の第 1 又は第 2 の実施の形態に記載されている方法（図 5 又は図 8 に図示されている認証処理）によって、特定のターゲットノード 3 0 0 に対して任意のセッションのセッションハンドオーバーが行われているとする（ステップ S 4 0 0 1）。

【 0 1 3 1 】

ここで、何らかの災害が発生し、U E 2 0 0 が、3 G ネットワーク 4 0 0（例えば、コンテンツサーバ 7 0 0 に対応する災害情報通知サーバ 7 5 0）からマクロ基地局 4 1 0 経由で E T W S などの災害情報を通知する災害情報を受信したとする（ステップ S 4 0 0 3）。このとき、U E 2 0 0 の災害情報処理部 2 5 1 は、災害情報を認証サーバ 6 0 0 へ転送する（ステップ S 4 0 0 5）。

【 0 1 3 2 】

以降の処理は、上述の本発明の第 3 の実施の形態における動作（図 1 2 のステップ S 3 0 0 7 ~ S 3 0 1 3 の処理）とほぼ同様である。すなわち、認証サーバ 6 0 0 は、U E 2 0 0 から転送されてきた災害情報を受信し、ターゲットノード 3 0 0 及び新たなターゲットノード 3 5 0 へ災害情報を転送するための認証、及び災害情報の通知を行う。なお、認証サーバ 6 0 0 は、U E 2 0 0 から災害情報を受信したことから、U E 2 0 0 に対して災害情報を再度通知する必要はない。また、U E 2 0 0 は、3 G ネットワーク 4 0 0 から災害情報を受信した時点で、認証サーバ 6 0 0 へ災害情報を転送するとともに、ターゲットノード 3 0 0 や新たなターゲットノード 3 5 0 へ災害情報を転送可能とするための処理（ターゲットノード 3 0 0 や新たなターゲットノード 3 5 0 と認証サーバ 6 0 0 との間における追加の認証処理のための準備）を自発的に開始することが望ましい。また、U E 2 0 0 自身が、3 G ネットワーク 4 0 0 から災害情報を受信した時点で、ターゲットノード 3 0 0 や新たなターゲットノード 3 5 0、機器やシステムの制御を行うことが可能なホームゲートウェイなどに対して災害情報の転送を直接行ってもよく、U E 2 0 0 自身がホームゲートウェイの役割を果たして、機器やシステムの制御を行ってもよい。

【 0 1 3 3 】

< 第 5 の実施の形態 >

上述の本発明の各実施の形態では、H e N B / H o m e - G W 1 0 0 が固定設置されている場合について説明しているが、H e N B / H o m e - G W 1 0 0 に相当する移動体内ネットワークゲートウェイが移動体（車両や列車など）に搭載されている場合においても本発明の適用が可能である。この場合、移動体内ネットワークゲートウェイが 3 G ネットワーク 4 0 0 と直接接続していてもよく、あるいは、3 G ネットワーク 4 0 0 と接続可能な U E 2 0 0 が移動体内に存在しており、移動体内ネットワークゲートウェイが U E 2 0 0 を経由して（U E 2 0 0 がゲートウェイの役割を果たす）3 G ネットワーク 4 0 0 と接続していてもよい。

【 0 1 3 4 】

このような構成において、例えば、S I M 情報を有する機器（U E 2 0 0 や S I M 情報を有するナビゲーションシステムなど）が受けることが可能なセッションを、S I M 情報を有さない機器（移動体内に設置されたモニタや、S I M 情報を有さないナビゲーションシステムなど）へハンドオーバーさせることが可能である。

【 0 1 3 5 】

この場合、移動体内ネットワークゲートウェイと3Gネットワーク400との間の接続も無線接続である。例えば、状況によっては、この無線接続が切れてしまう場合も考えられるが、このような場合に、自動的にUE200へセッションを戻す(セッションハンドオーバー)ことが可能となり有用である。

【0136】

また、移動体内ネットワークのコンテンツを3Gネットワーク400を経由してUE200へ提供されるようにしてもよい。この場合、SIM情報を有さないターゲットノード(例えば、移動体内に設置されたカメラ)300は、移動体内ネットワークゲートウェイのSIM情報に基づいて本発明に係る方法で認証された後、移動体内ネットワークゲートウェイの接続サービスを行っているネットワークへ移動体内ネットワークゲートウェイを経由してコンテンツ(例えば、カメラによって撮像された画像)を送信することが可能となり、UE200は、このコンテンツを3Gネットワーク400から提供されているサービスとして受信することが可能となる。例えば、移動体内で移動体内ネットワークゲートウェイを経由してUE200がこのコンテンツサービスを受信している場合に、UE200が移動体内ネットワークゲートウェイからセッションHO情報を取得して、移動体内ネットワークゲートウェイの接続サービスを行っているネットワークの認証サーバとの間でセッションハンドオーバーに係る認証を行うことで、UE200は3Gネットワーク400経由でコンテンツの受信を行うことが可能となる。これにより、UE200は3Gネットワーク400経由でマクロ基地局からターゲットノードにより送信されるコンテンツを受信することが可能となり、例えば、UE200のユーザが移動体を離れた場合であっても、移動体内のカメラによって撮像された画像を受信、閲覧することが可能となる。また、移動体に限らず、例えば、家屋に設置されたドアホンの映像をUE200で受信、閲覧することも同様にして可能となる。

【0137】

<第6の実施の形態>

また、上述のように、UE200やターゲットノード300からデータをネットワーク側に送信するアップロード型のセッションに関しても、本発明に係る方法を適用することが可能である。例えば、UE200のカメラを用いてその撮像画像をアップロードするセッションを、ホームネットワークに接続しているビデオカメラにセッションハンドオーバーし、以降、UEの撮像画像からビデオカメラの撮像画像に切り換えてアップロードを行うことが可能である。また、上述の移動体の例の場合も同様に、UE200のカメラから移動体内に設置されているカメラにセッションハンドオーバーを行うことで、撮像主体をUE200のカメラから移動体内に設置されているカメラに切り換えるセッションハンドオーバーを行うことも可能である。なお、データのアップロードに関するセッションハンドオーバーを行うための動作は、データのダウンロードに関するセッションハンドオーバーのための動作と基本的に同一であり、コンテンツサーバとUE200(あるいはターゲットノード300)との間のコンテンツの転送方向が逆になるだけである。

【0138】

また、図1、図9には不図示だが、HeNBを3Gネットワークに接続させるためのGW(以降HeNB-GW)が3Gネットワーク側(HeNBと3Gネットワークの間)に存在することが考えられる。このとき、HeNB-GWは複数のHeNBに対して3Gネットワークへのゲートウェイ装置として働き、いくつかの機能をHeNBと共有、分担することが考えられる。本発明の機能及び本発明に係る機能がどのようにHeNBとHeNB-GWとの間で分担されるかにかかわらず、上記の本発明の実施の形態は、実施可能である。

【0139】

また、上記の本発明の実施の形態の説明で用いた各機能ブロックは、典型的には集積回路であるLSI(Large Scale Integration)として実現される。これらは個別に1チップ化されてもよいし、一部又はすべてを含むように1チップ化されてもよい。なお、ここでは、LSIとしたが、集積度の違いにより、IC(Integrated Circuit)、システムL

10

20

30

40

50

S I、スーパー L S I、ウルトラ L S I と呼称されることもある。

【 0 1 4 0 】

また、集積回路化の手法は L S I に限るものではなく、専用回路又は汎用プロセッサで実現してもよい。L S I 製造後に、プログラムすることが可能な F P G A (Field Programmable Gate Array) や、L S I 内部の回路セルの接続や設定を再構成可能なリコンフィギュラブル・プロセッサを利用してもよい。

【 0 1 4 1 】

さらには、半導体技術の進歩又は派生する別技術により L S I に置き換わる集積回路化の技術が登場すれば、当然、その技術を用いて機能ブロックの集積化を行ってもよい。例えば、バイオ技術の適応などが可能性としてあり得る。

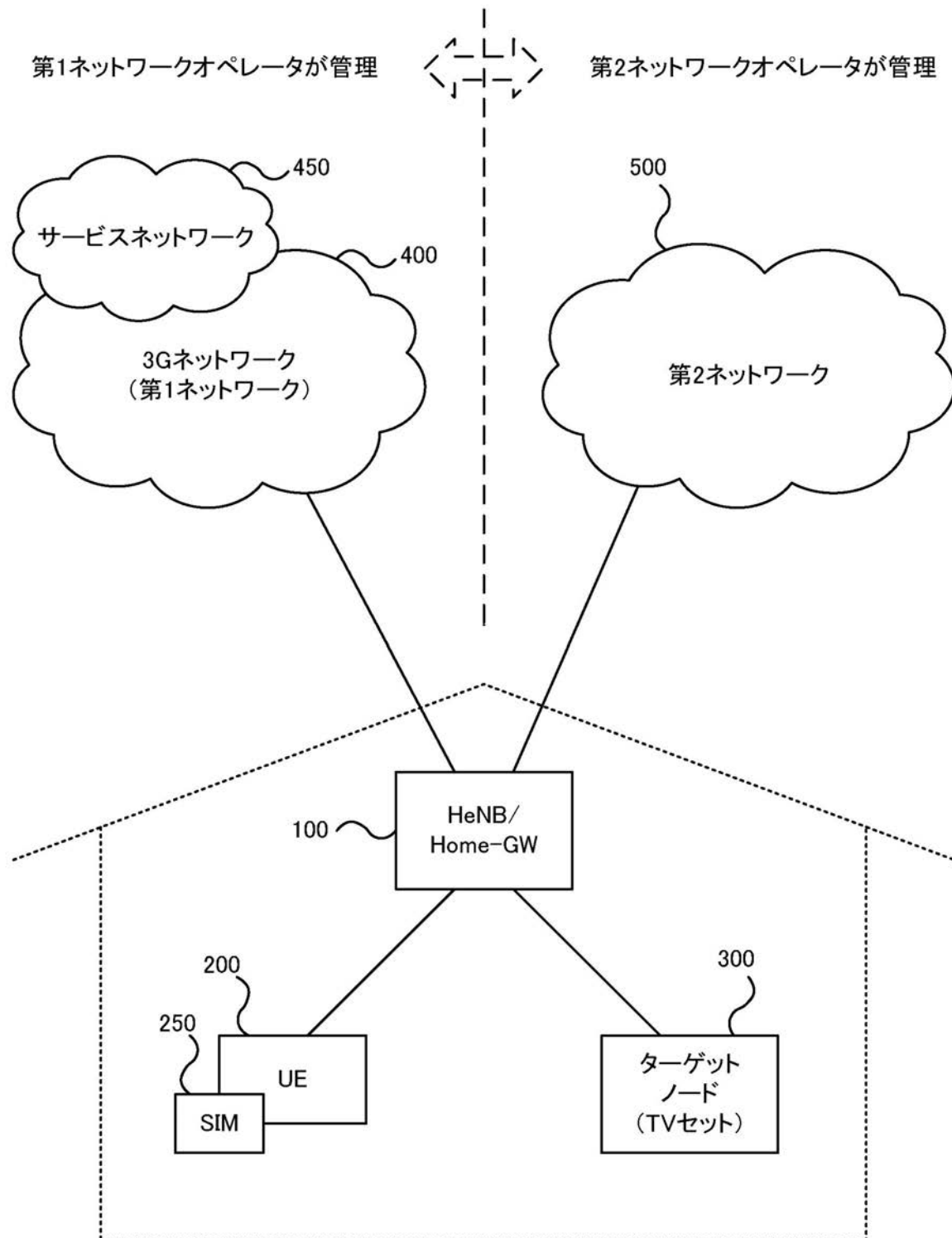
10

【産業上の利用可能性】

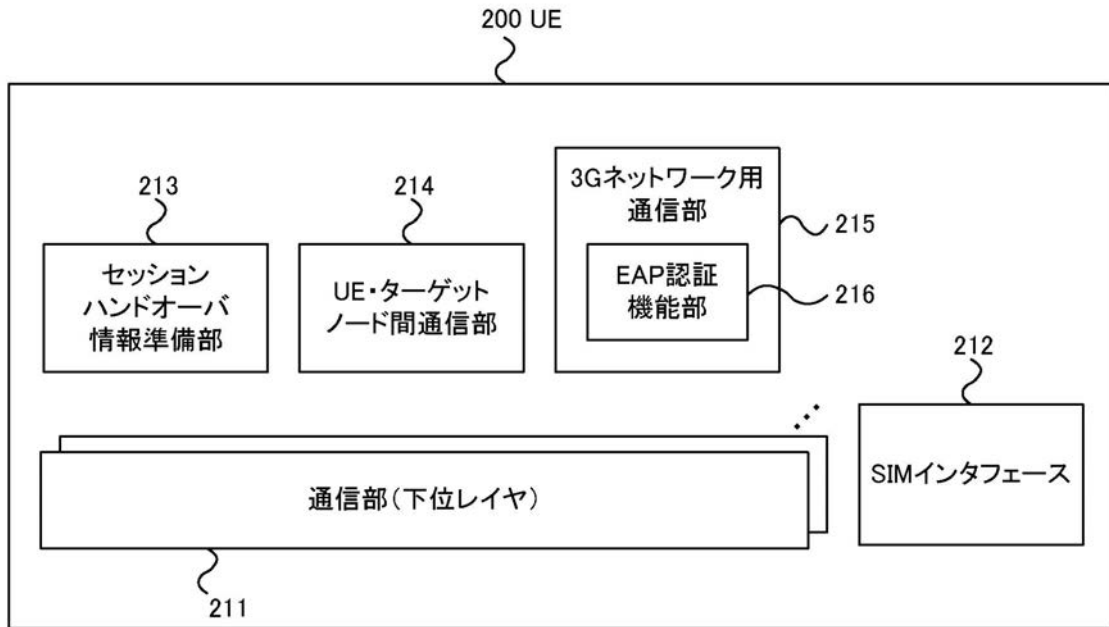
【 0 1 4 2 】

本発明は、認証プロトコルにおいて鍵生成機能が異なる装置間においてセッションハンドオーバーを行えるようになるという効果を有しており、パケット交換型データ通信ネットワークにおける通信技術に適用可能であり、特に、ネットワーク接続のための認証技術やセッションのモビリティに関する技術に適用可能である。

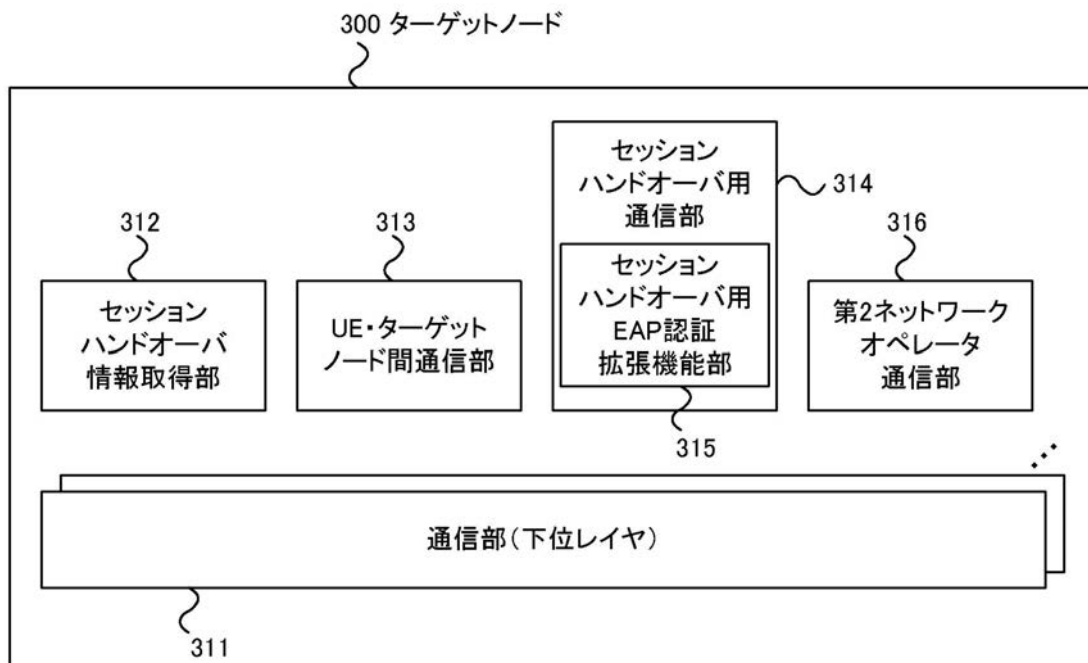
【図1】



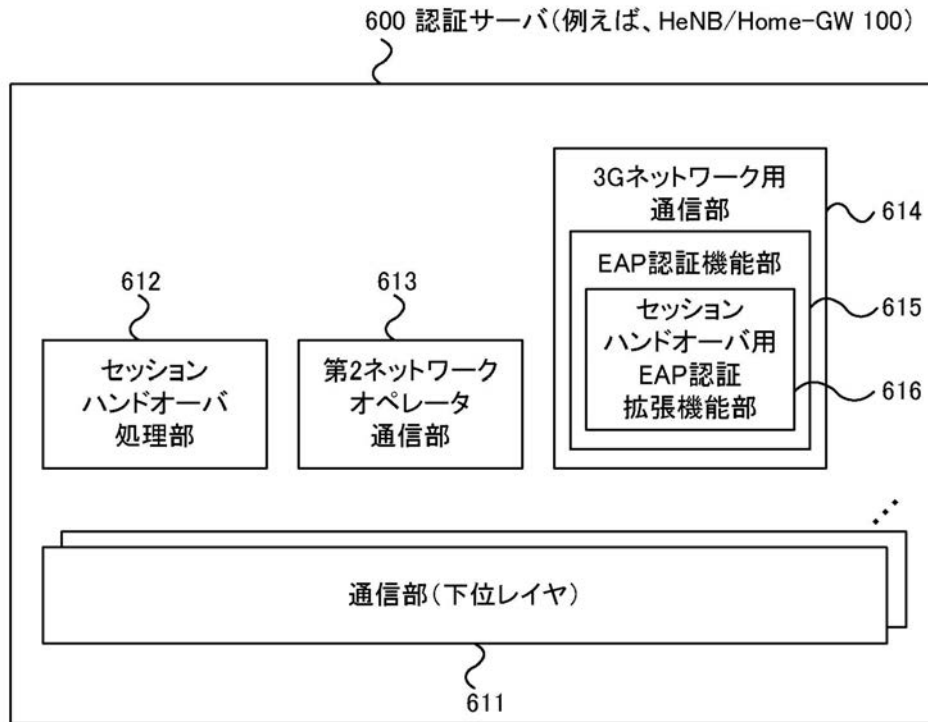
【図2】



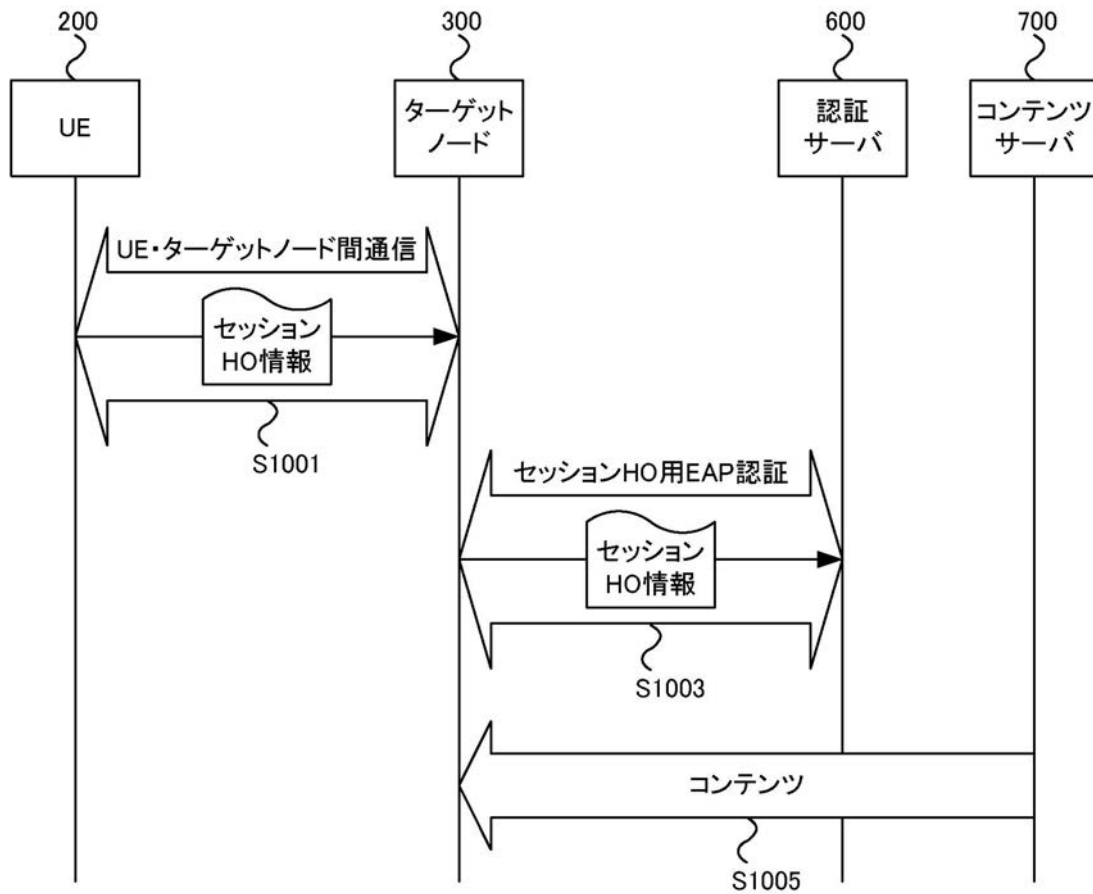
【図3】



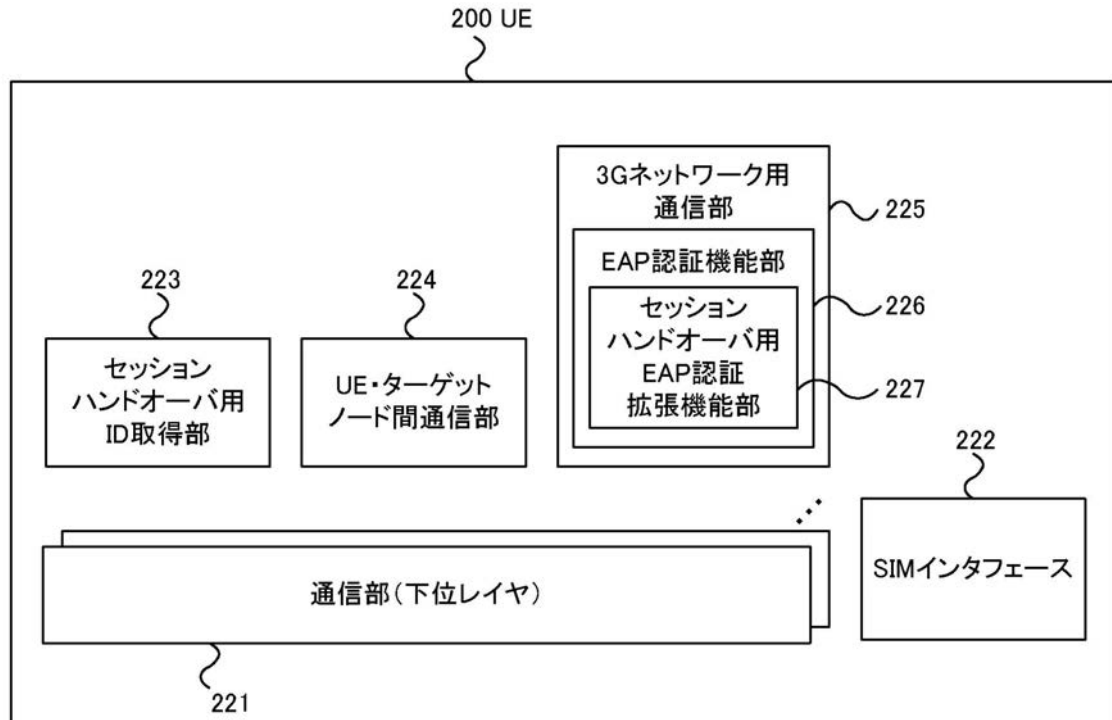
【図4】



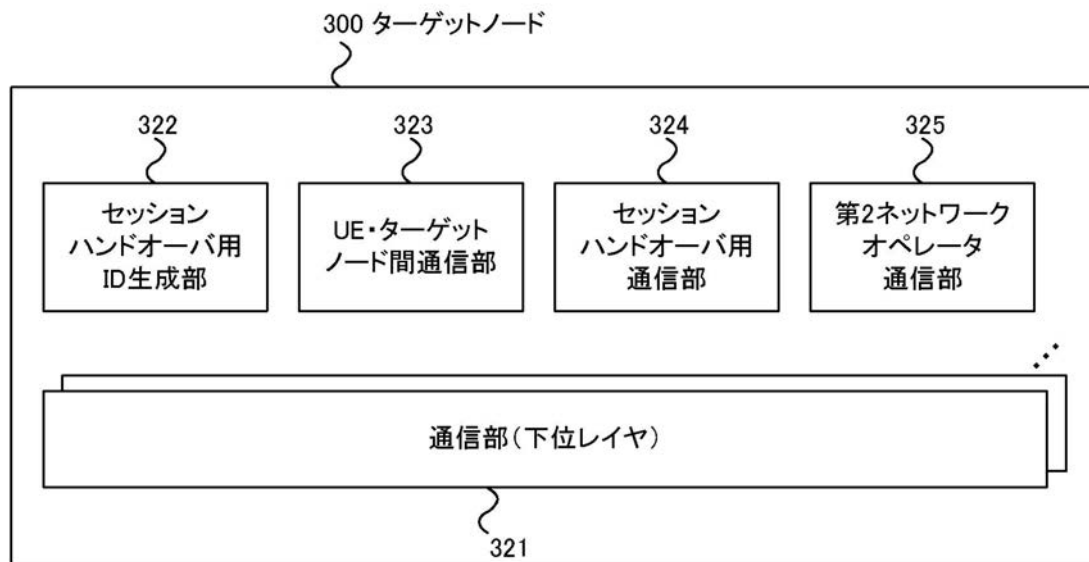
【図5】



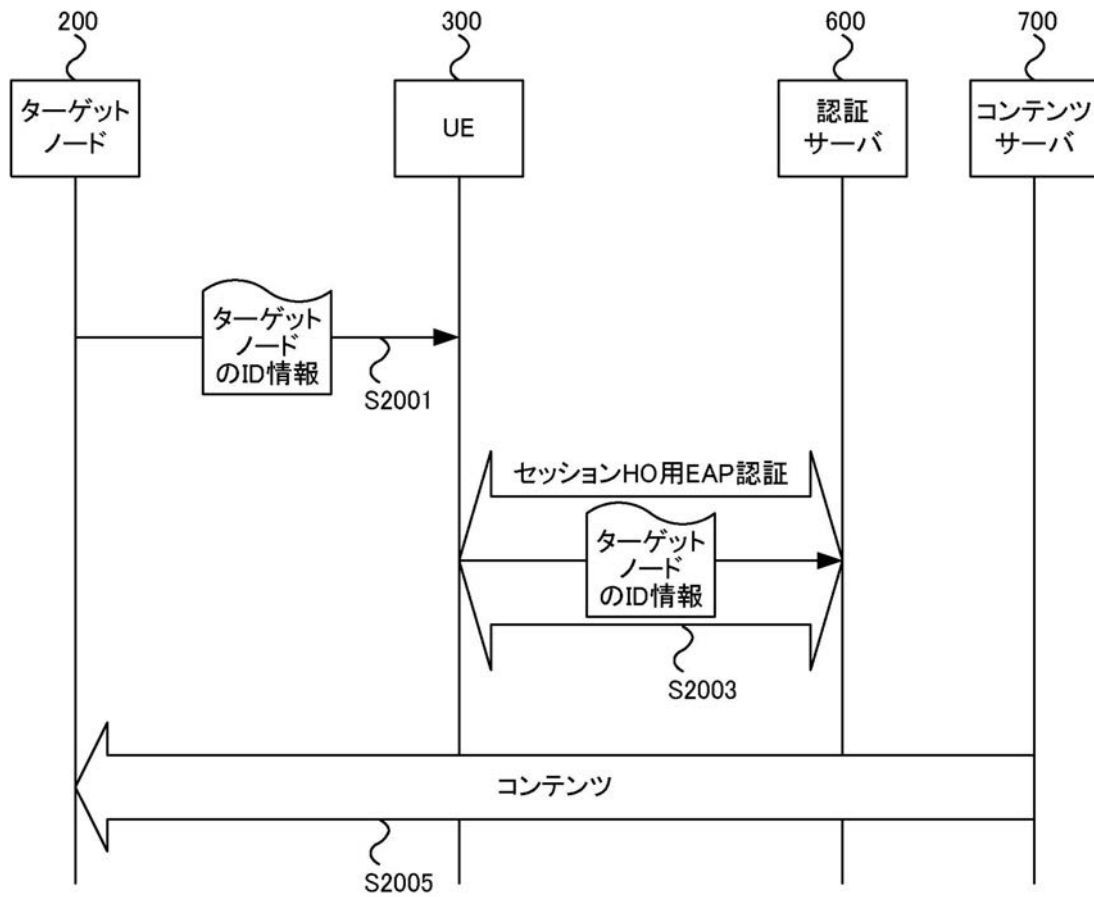
【図 6】



【図 7】

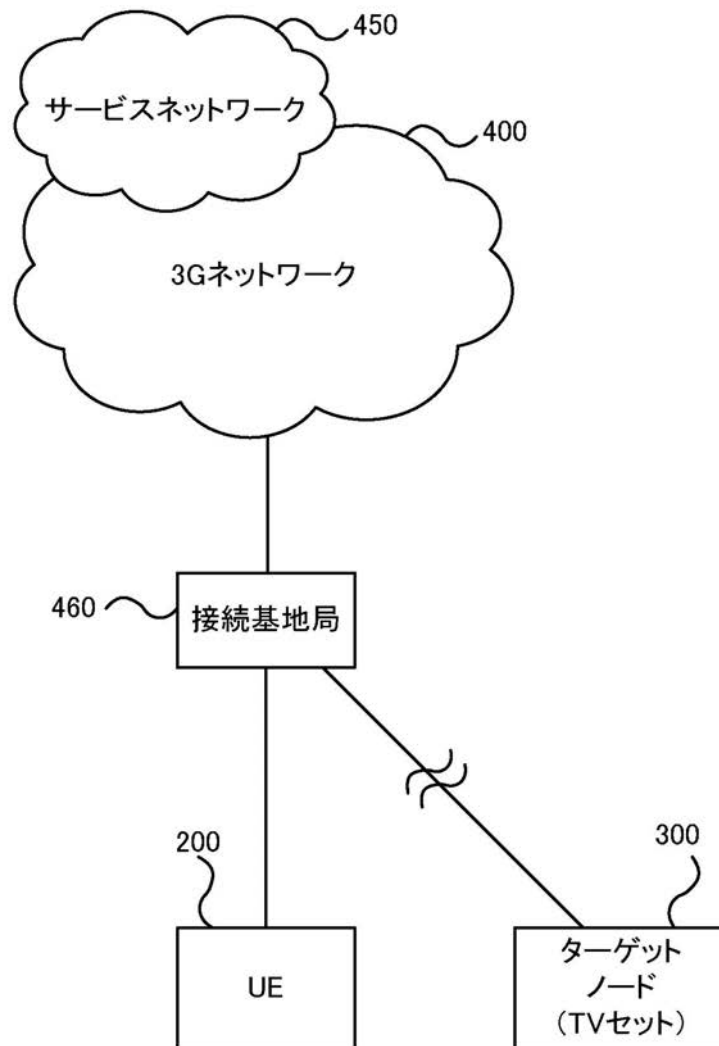


【図 8】

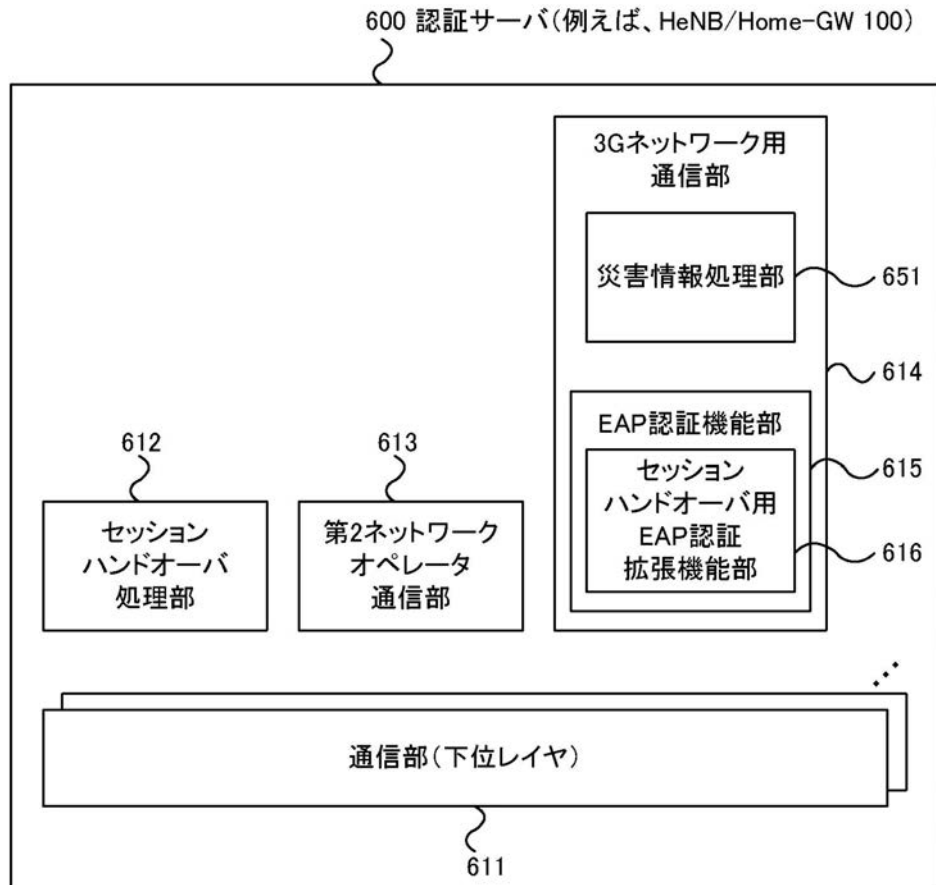


【図 9】

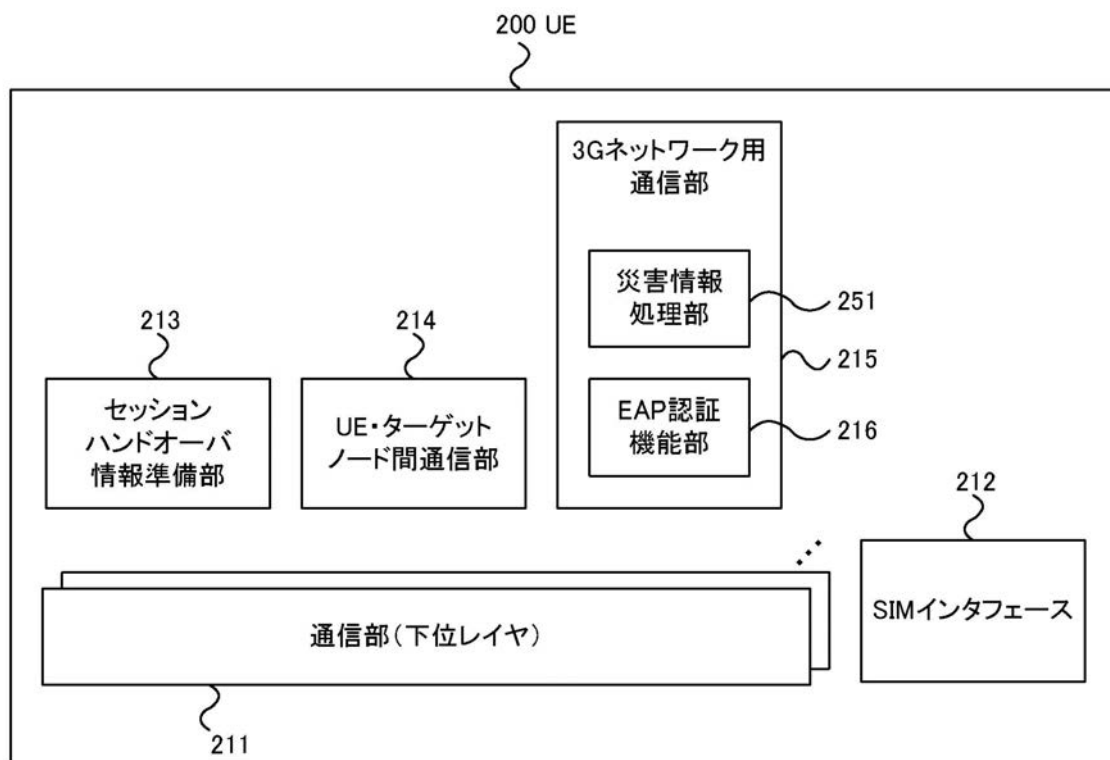
従来技術



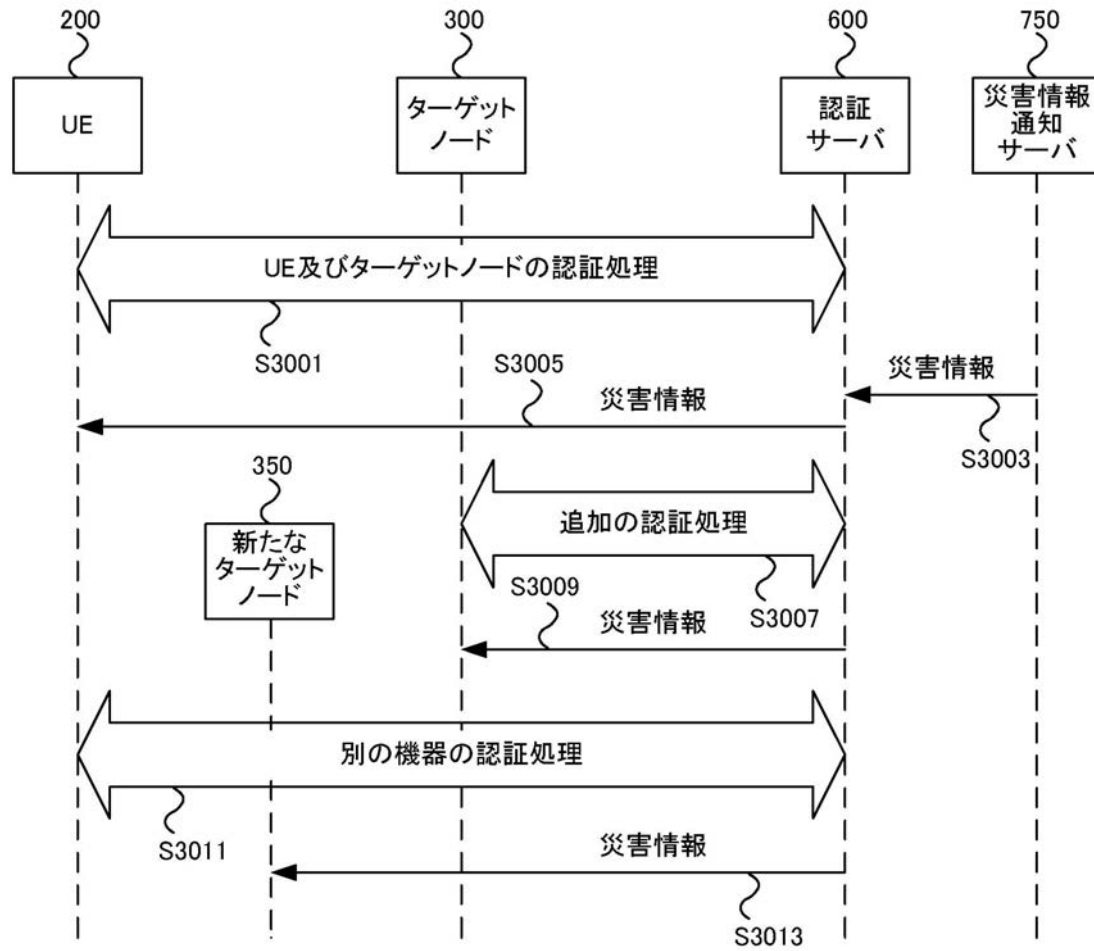
【図 10】



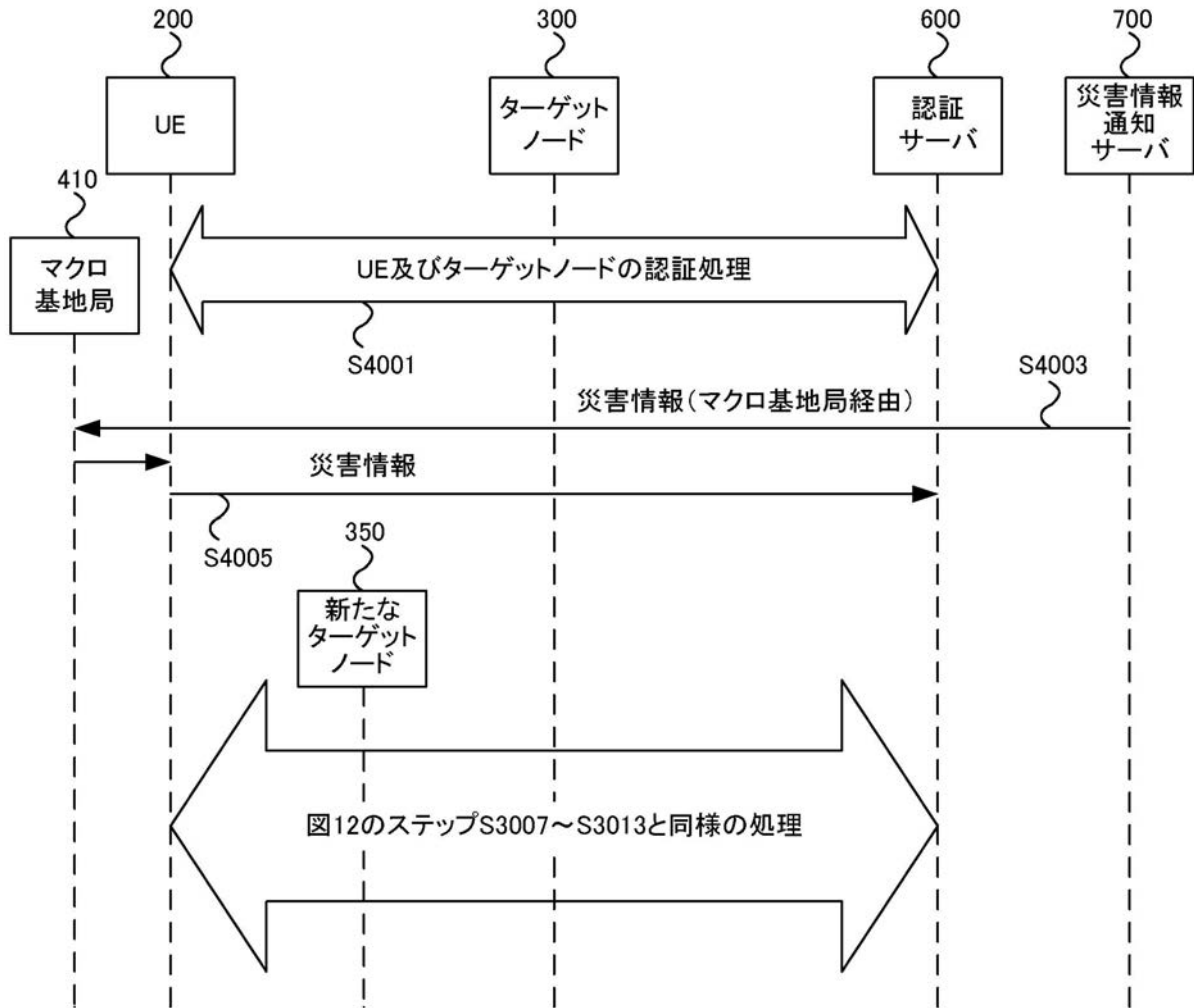
【図 11】



【図 1 2】



【図 13】



フロントページの続き

(72)発明者 青山 高久

大阪府門真市大字門真１００６番地 パナソニック株式会社内

審査官 望月 章俊

(56)参考文献 特開２００４－２６６３３１（ＪＰ，Ａ）

国際公開第２００７／００５３０９（ＷＯ，Ａ１）

国際公開第２００７／１０３０５５（ＷＯ，Ａ２）

特開２００４－３３６２５６（ＪＰ，Ａ）

特開２００７－３０６３１２（ＪＰ，Ａ）

特表２００７－５１５８１４（ＪＰ，Ａ）

(58)調査した分野(Int.Cl.，ＤＢ名)

H 0 4 W 4 / 0 0 - H 0 4 W 9 9 / 0 0

H 0 4 B 7 / 2 4 - H 0 4 B 7 / 2 6

H 0 4 M 1 1 / 0 0