

(19) 日本国特許庁(JP)

(12) 公表特許公報(A)

(11) 特許出願公表番号

特表2010-536221

(P2010-536221A)

(43) 公表日 平成22年11月25日(2010.11.25)

(51) Int.Cl.		F I		テーマコード (参考)
H04L 29/06	(2006.01)	H04L 13/00	305A	5K030
H04L 12/56	(2006.01)	H04L 12/56	A	5K034

審査請求 有 予備審査請求 未請求 (全 18 頁)

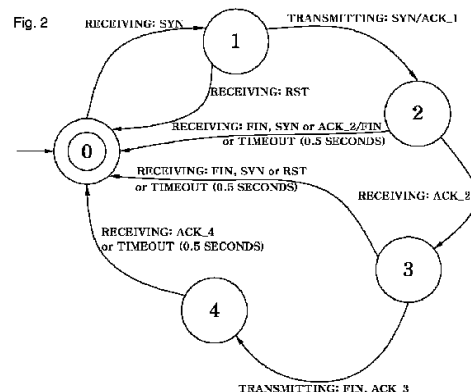
(21) 出願番号	特願2010-519844 (P2010-519844)	(71) 出願人	509103808
(86) (22) 出願日	平成19年9月14日 (2007. 9. 14)		サムスン エスディーエス シーオー. エ
(85) 翻訳文提出日	平成22年2月26日 (2010. 2. 26)		ルティディ.
(86) 国際出願番号	PCT/KR2007/004440		大韓民国 135-918 ソウル ガン
(87) 国際公開番号	W02009/020255		ナング ヨクサム 2ドン 707-19
(87) 国際公開日	平成21年2月12日 (2009. 2. 12)		イロク・ビルディング
(31) 優先権主張番号	10-2007-0079637	(74) 代理人	100082072
(32) 優先日	平成19年8月8日 (2007. 8. 8)		弁理士 清原 義博
(33) 優先権主張国	韓国 (KR)	(72) 発明者	ヨー, イン セオン
			大韓民国 463-810 京畿道 セオ
			ングナムーシ プンダングーグ グミード
			ング 187-2 セジョン・グランシ
			ア 1/731
		Fターム(参考)	5K030 GA13 GA15 HC09 JT09 LB01
			LC16

最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 モバイルデバイスに対するTCPベースのサービス拒否攻撃の遮断方法

(57) 【要約】

モバイルデバイスに対するTCP (Transmission Control Protocol) ベースのサービス拒否 (Denial of Service; DoS) 攻撃の遮断方法が提供される。無線上でTCPプロトコルを利用してモバイルデバイスに絶え間なくTCPパケットを送信し、無線ネットワークのリソース及びバッテリーに依存するモバイルデバイスのバッテリー電源を浪費するモバイルデバイスに対するサービス拒否攻撃を本発明は効果的に遮断する。TCPベースのスリーウェイハンドシェーキング (Three-way handshaking) を悪用して有線ネットワークで行われる従来の攻撃は、モバイルデバイスの有線ネットワークにおいてさらに致命的である。このようなモバイルデバイスに対する攻撃を遮断するために、スリーウェイハンドシェーキング及び各々の遷移動作を確認することができる方法により、モバイルデバイスは、受信されるTCPパケットが有効であるか否かを確認することができる。したがって、DoS攻撃が無線リソース及びモバイルデバイスのバッテリー電源を消耗することを効果的に防止することができる。



【特許請求の範囲】

【請求項 1】

T C P プロトコルを利用して基地局とモバイルデバイスとの間に伝送されるパケットの流れを確認することによって、サービス拒否 (D o S) 攻撃を遮断するための方法であって、

前記方法は、

前記基地局が前記モバイルデバイスに T C P 接続のための接続要求 S Y N パケットを送信した後、前記モバイルデバイスが前記伝送された接続要求 S Y N パケットを受信すると、前記モバイルデバイス側で接続要求確認応答 S Y N / A C K __ 1 パケットを前記基地局に伝送する段階と、

前記伝送された接続要求確認応答 S Y N / A C K __ 1 パケットを受信されると、前記基地局側で前記接続要求確認応答 S Y N / A C K __ 1 パケットに対応する確認応答 A C K __ 2 パケットを前記モバイルデバイスに伝送する段階と、

前記モバイルデバイスが前記伝送された確認応答 A C K __ 2 パケットを受信すると、前記 T C P 接続を完了する段階と、

前記 T C P 接続が完了した後、前記モバイルデバイスが前記基地局からリセット R S T または接続要求 S Y N フラグが設定されたパケットを受信すると、前記完了した T C P 接続を終了する段階を含むサービス拒否攻撃の遮断方法。

【請求項 2】

前記 T C P 接続が完了した後、前記モバイルデバイスがあらかじめ設定されたタイムアウト期間に何らかのパケットを受信しなければ、前記基地局により前記 T C P 接続を不正に終了したものと決定され、前記モバイルデバイスは、前記 T C P 接続を安全に終了させることを特徴とする請求項 1 に記載のサービス拒否攻撃の遮断方法。

【請求項 3】

前記タイムアウト期間は、0. 5 秒に設定されることを特徴とする請求項 2 に記載のサービス拒否攻撃の遮断方法。

【請求項 4】

T C P プロトコルを利用して基地局とモバイルデバイスとの間に伝送されるパケットの流れを確認することによって、サービス拒否 (D o S) 攻撃を遮断するための方法であって、

前記方法は、

前記基地局が前記モバイルデバイスに T C P 接続のための接続要求 S Y N パケットを送信した後、前記モバイルデバイスが前記伝送された接続要求 S Y N パケットを受信すると、前記モバイルデバイス側で接続要求確認応答 S Y N / A C K __ 1 パケットを前記基地局に伝送する段階と、

前記基地局側で、前記伝送された接続要求確認応答 S Y N / A C K __ 1 パケットを受信した後、終了 F I N パケットを前記モバイルデバイスに伝送する段階と、

前記モバイルデバイスが前記伝送された終了 F I N パケットを受信すると、前記 T C P 接続を終了する段階を含むサービス拒否攻撃の遮断方法。

【請求項 5】

T C P プロトコルを利用して基地局とモバイルデバイスとの間に伝送されるパケットの流れを確認することによって、サービス拒否 (D o S) 攻撃を遮断するための方法であって、

前記方法は、

前記基地局が前記モバイルデバイスに T C P 接続のための接続要求 S Y N パケットを送信した後、前記モバイルデバイスが前記伝送された接続要求 S Y N パケットを受信すると、前記モバイルデバイス側で接続要求確認応答 S Y N / A C K __ 1 パケットを前記基地局に伝送する段階と、

前記基地局側で前記伝送された接続要求確認応答 S Y N / A C K __ 1 パケットを受信した後、前記接続要求確認応答 S Y N / A C K __ 1 パケットに対応する確認応答 A C K __ 2 フ

10

20

30

40

50

ラグ及び F I N フラグが設定された確認応答終了 A C K _ 2 / F I N パケットを前記モバイルデバイスに伝送する段階と、

前記モバイルデバイスが前記伝送された確認応答終了 A C K _ 2 / F I N パケットを受信すると、前記 T C P 接続を終了する段階を含むサービス拒否攻撃の遮断方法。

【請求項 6】

T C P プロトコルを利用して基地局とモバイルデバイスとの間に伝送されるパケットの流れを確認することによって、サービス拒否 (D o S) 攻撃を遮断するための方法であって、

前記方法は、

前記基地局が前記モバイルデバイスに T C P 接続のための接続要求 S Y N パケットを伝送した後、前記モバイルデバイスが前記伝送された接続要求 S Y N パケットを受信すると、前記モバイルデバイス側で接続要求確認応答 S Y N / A C K _ 1 パケットを前記基地局に伝送する段階と、

前記基地局側で前記伝送された接続要求確認応答 S Y N / A C K _ 1 パケットを受信した後、前記接続要求 S Y N パケットを前記モバイルデバイスに伝送する段階と、

前記モバイルデバイスが前記伝送された接続要求 S Y N パケットを受信すると、前記 T C P 接続を終了する段階を含むサービス拒否攻撃の遮断方法。

【請求項 7】

前記モバイルデバイスが前記接続要求確認応答 S Y N / A C K _ 1 パケットを前記基地局に伝送した後、あらかじめ設定されたタイムアウト期間に何らかのパケットを受信しなければ、前記基地局により前記 T C P 接続を不正に終了したものと決定し、前記モバイルデバイスは、前記 T C P 接続を安全に終了させることを特徴とする請求項 4 乃至 6 のいずれかに記載のサービス拒否攻撃の遮断方法。

【請求項 8】

前記タイムアウト期間は、0.5 秒に設定されることを特徴とする請求項 7 に記載のサービス拒否攻撃の遮断方法。

【請求項 9】

T C P プロトコルを利用して基地局とモバイルデバイスとの間に伝送されるパケットの流れを確認することによって、サービス拒否 (D o S) 攻撃を遮断するための方法であって、

前記方法は、

T C P 接続が前記基地局と前記モバイルデバイスとの間に完了後に、前記モバイルデバイスが前記基地局に T C P 接続を正常に終了するための終了 / 確認応答 S Y N / A C K パケットを伝送した後、あらかじめ設定されたタイムアウト期間に前記基地局から確認応答 A C K _ 3 パケットを受信しなければ、前記 T C P 接続を安全に終了させる段階を含むサービス拒否攻撃の遮断方法。

【請求項 10】

前記タイムアウト期間は、0.5 秒に設定されることを特徴とする請求項 9 に記載のサービス拒否攻撃の遮断方法。

【請求項 11】

コンピュータで読み取り可能な記録媒体であって、請求項 1 乃至 10 のいずれかに記載の方法を実行するためのプログラムが記録されていることを特徴とする記録媒体。

【発明の詳細な説明】

【技術分野】

【0001】

本発明は、モバイルデバイスに対する T C P ベースのサービス拒否攻撃の遮断方法に関する。より詳細には、無線上で T C P プロトコルを利用してモバイルデバイス側に絶え間なく T C P パケットを伝送し、無線ネットワーク上のリソースを消費しつつ、バッテリーに依存するモバイルデバイスのバッテリー電源を消耗させるサービス拒否 (Denial of Service ; D o S) 攻撃に対して効果的に防御することができるようにしたモバイルデバイス

10

20

30

40

50

に対する T C P ベースのサービス拒否攻撃の遮断方法に関する。

【背景技術】

【0002】

一般的に、インターネットサービスは有線サービスから無線サービスに拡大され、モバイルデバイスの形態及びサービスが多様化している。それに伴い、ユーザはどこでもモバイルデバイスを通じてインターネットサービスにアクセスすることが可能になっている。

【0003】

これにより、有線ネットワークで発生したサービス攻撃は無線サービスに徐々に拡大されることが予想される。特に無線ネットワーク上では、有線ネットワークのリソースの制限によってその攻撃による被害がさらに致命的になる。

10

【0004】

図1は、一般的な状態遷移動作を説明するための全体的な概念図であって、T C P 接続を完了(establish)し終了するためのT C P プロトコルをさらに詳しく説明するために使用された全体標準有限状態機械(Finite State Machine)を示しており、正確性のためにすべての状態及び遷移が図示されている。

【0005】

まず、T C P 接続状態は、下記のように定義される。

L I S T E N : サーバのデーモンが実行され、接続要求を待つ状態である。

S Y N _ S E N T : ローカルのカライアントアプリケーションが遠隔ホストに接続を要求した状態である。

20

S Y N _ R C V D : サーバが遠隔クライアントから接続要求を受信し、クライアントに回答したが、まだ確認メッセージを受信していない状態である。

E S T A B L I S H E D : スリーウェイハンドシェーキングが完了した後、サーバとクライアントが互いに接続された状態である。

F I N _ W A I T _ 1、C L O S E _ W A I T、F I N _ W A I T _ 2 : サーバがクライアントに接続を終了することを要求し、回答を受信し終了する状態である。

C L O S I N G : 通常は生じないが、確認メッセージが伝送途中に紛失された状態である。

T I M E _ W A I T : 接続は終了したが、紛失された可能性のある遅いセグメントのためにしばらくソケットをオープンする状態である。

30

C L O S E D : 接続が完全に終了した状態である。

【0006】

先行文献(例えば、Transmission Control Protocol, RFC 793, Jon Postel, DARPA Internet Program Protocol Specification, September 1981.)に定義されているようなT C P 接続を完了し終了するT C P 通信の接続原理によると、クライアントとサーバ間のT C P 接続(T C P connection)を行うためには、スリーウェイハンドシェーキング(Three-way handshaking)手続を行わなければならない。

【0007】

より具体的に、クライアントがサーバとT C P 通信を行うためには、接続要求(Synchronous S Y N)、接続要求/確認応答(Synchronous/Acknowledge S Y N/A C K)及び確認応答(Acknowledge、A C K)パケットを送受信する手続が必ず必要である。

40

【0008】

ここで、接続要求S Y N、接続要求/確認応答S Y N/A C K及び確認応答(A C K)のスリーウェイハンドシェーキング手続が首尾よく行われる場合、クライアントとサーバ間のT C P 接続が達成される。これは、クライアントが要求したサーバのT C P 通信ポートが通信のためにオープンされることを意味する。

【0009】

このような従来のT C P の状態遷移(State Transition)において、T C P 状態遷移は、パケットのフラグによって、どんなT C P スタック状態であるかを示す。しかし、従来のT C P 状態遷移によって、入ってくるパケットは、徹底的に検証されず、従って、このよ

50

うな脆弱性を悪用する事例が多く発生する。

【0010】

すなわち、インターネットを通じてスリーウェイハンドシェーキング手続を悪用した攻撃、例えば、SYNフローディング(Flooding)攻撃のようなサービス拒否(Denial of Service; DoS)攻撃を受けている。

【0011】

一方、モバイルデバイスにインストールされたオペレーティングシステム(OS)に応じて、前述したTCP状態遷移(State Transition)のすべてがサポートされたり、されなかったりする。スリーウェイハンドシェーキングの初期段階では、TCP仕様で提示される全てのTCP状態遷移を確認する過程がない。エネルギーを節約するために大部分の時間を休止(Dormant)状態にあるモバイルデバイスにおいて、TCPベースのサービス拒否(DoS)攻撃として多く用いられるが、SYNフローディング攻撃は、ネットワーク接続が、SYNフローディング攻撃によって、試みられると、モバイルデバイスは、作動状態(AWAKE)となり、エネルギーを消費する。

10

【0012】

また、モバイルデバイスに伝送されたパケットが特定用途に利用されなくても、当該パケットは、継続的にモバイルデバイスへの接続を試み、モバイルデバイスを作動させる。この場合、無線回線のリソースも、モバイルデバイスのバッテリー電源も消費される。

【0013】

【非特許文献1】Transmission Control Protocol, RFC 793, Jon Postel, DARPA Internet Program Protocol Specification, September 1981.

20

【発明の概要】

【発明が解決しようとする課題】

【0014】

本発明は、モバイルデバイスに対するサービス拒否(Denial of Service; DoS)攻撃を効率的に遮断する方法を提供する。該攻撃は、無線上でTCPプロトコルを利用してモバイルデバイスに絶え間なくTCPパケットを伝送し、これにより、無線ネットワークのリソース及びバッテリーに依存するモバイルデバイスのバッテリー電源を浪費させる。

【課題を解決するための手段】

【0015】

本発明の第1の態様は、TCPプロトコルを利用して基地局とモバイルデバイスとの間に伝送されるパケットの流れを確認することによって、サービス拒否(DoS)攻撃を遮断するための方法において、前記基地局が前記モバイルデバイスにTCP接続のための接続要求SYNパケットを伝送した後、前記モバイルデバイスが前記伝送された接続要求SYNパケットを受信すると、前記モバイルデバイス側で接続要求確認応答SYN/ACK__1パケットを前記基地局に伝送する段階と、前記伝送された接続要求確認応答SYN/ACK__1パケットが受信されると、前記基地局側で前記接続要求確認応答SYN/ACK__1パケットに対応する確認応答ACK__2パケットを前記モバイルデバイスに伝送する段階と、前記モバイルデバイスが前記伝送された確認応答ACK__2パケットを受信すると、前記TCP接続を完了する段階と、前記TCP接続が完了した後、前記モバイルデバイスが前記基地局からリセットRSTまたは接続要求SYNフラグが設定されたパケットを受信すると、前記完了したTCP接続を終了する段階を含むサービス拒否攻撃の遮断方法を提供する。

30

40

【0016】

ここで、前記TCP接続が完了した後、前記モバイルデバイスがあらかじめ設定されたタイムアウト期間に何らかのパケットをも受信しなければ、前記基地局により前記TCP接続を不正に終了したものと決定されることができ、前記モバイルデバイスは、前記TCP接続を安全に終了させることができる。

【0017】

前記タイムアウト期間は、0.5秒に設定されることができる。

50

【0018】

本発明の第2の態様は、TCPプロトコルを利用して基地局とモバイルデバイスとの間に伝送されるパケットの流れを確認することによって、サービス拒否（DoS）攻撃を遮断するための方法において、前記基地局が前記モバイルデバイスにTCP接続のための接続要求SYNパケットを送信した後、前記モバイルデバイスが前記伝送された接続要求SYNパケットを受信すると、前記モバイルデバイス側で接続要求確認応答SYN／ACK__1パケットを前記基地局に伝送する段階と、前記基地局側で、前記伝送された接続要求確認応答SYN／ACK__1パケットを受信した後、終了FINパケットを前記モバイルデバイスに伝送する段階と、前記モバイルデバイスが前記伝送された終了FINパケットを受信すると、前記TCP接続を終了する段階を含むサービス拒否攻撃の遮断方法を提供する。

10

【0019】

本発明の第3の態様は、TCPプロトコルを利用して基地局とモバイルデバイスとの間に伝送されるパケットの流れを確認することによって、サービス拒否（DoS）攻撃を遮断するための方法において、前記基地局が前記モバイルデバイスにTCP接続のための接続要求SYNパケットを送信した後、前記モバイルデバイスが前記伝送された接続要求SYNパケットを受信すると、前記モバイルデバイス側で接続要求確認応答SYN／ACK__1パケットを前記基地局に伝送する段階と、前記基地局側で前記伝送された接続要求確認応答SYN／ACK__1パケットを受信した後、前記接続要求確認応答SYN／ACK__1パケットに対応する確認応答ACK__2フラグ及びFINフラグが設定された確認応答終了ACK__2／FINパケットを前記モバイルデバイスに伝送する段階と、前記モバイルデバイスが前記伝送された確認応答終了ACK__2／FINパケットを受信すると、前記TCP接続を終了する段階を含むサービス拒否攻撃の遮断方法を提供する。

20

【0020】

本発明の第4の態様は、TCPプロトコルを利用して基地局とモバイルデバイスとの間に伝送されるパケットの流れを確認することによって、サービス拒否（DoS）攻撃を遮断するための方法において、前記基地局が前記モバイルデバイスにTCP接続のための接続要求SYNパケットを送信した後、前記モバイルデバイスが前記伝送された接続要求SYNパケットを受信すると、前記モバイルデバイス側で接続要求確認応答SYN／ACK__1パケットを前記基地局に伝送する段階と、前記基地局側で前記伝送された接続要求確認応答SYN／ACK__1パケットを受信した後、前記接続要求SYNパケットを前記モバイルデバイスに伝送する段階と、前記モバイルデバイスが前記伝送された接続要求SYNパケットを受信すると、前記TCP接続を終了する段階を含むサービス拒否攻撃の遮断方法を提供する。

30

【0021】

ここで、前記モバイルデバイスが前記接続要求確認応答SYN／ACK__1パケットを前記基地局に伝送した後、あらかじめ設定されたタイムアウト期間に何らかのパケットをも受信しなければ、前記基地局により前記TCP接続を不正に終了したものと決定されることができ、前記モバイルデバイスは、前記TCP接続を安全に終了させることができる。

【0022】

前記タイムアウト期間は、0.5秒に設定されることができる。

40

【0023】

本発明の第5の態様は、TCPプロトコルを利用して基地局とモバイルデバイスとの間に伝送されるパケットの流れを確認することによって、サービス拒否（DoS）攻撃を遮断するための方法において、TCP接続が前記基地局と前記モバイルデバイスとの間に完了後に、前記モバイルデバイスが前記基地局にTCP接続を正常に終了するための終了／確認応答SYN／ACKパケットを送信した後、あらかじめ設定されたタイムアウト期間に前記基地局から確認応答ACK__3パケットを受信しなければ、前記TCP接続を安全に終了させる段階を含むサービス拒否攻撃の遮断方法を提供する。

【0024】

50

ここで、前記タイムアウト期間は、0.5秒に設定されることができる。

【0025】

本発明の第6の態様は、モバイルデバイス上でTCP基盤のDoS攻撃を遮断するための前述した方法を実行することができるプログラムを保存した記録媒体を提供する。

【発明の効果】

【0026】

本発明のモバイルデバイスに対するTCPベースのサービス拒否攻撃の遮断方法により、DoS攻撃が無線リソース及びモバイルデバイスのバッテリー電源を浪費することを防止することが可能である。また、無線ネットワークを通じてDoS攻撃によって接続が試みられるとき、初期段階においてモバイルデバイスを安全に保護することも可能である。

10

【図面の簡単な説明】

【0027】

【図1】一般的なTCP状態遷移動作を説明するための全体的な概念図である。

【図2】本発明の一実施例によるモバイルデバイスに対するTCPベースのサービス拒否攻撃（DoS）の遮断方法を具現するためのモデルを示す全体的な概念図である。

【図3】基地局とモバイルデバイスとの間の正常なTCP接続完了過程においてのパケットの流れ及びTCP状態遷移動作を説明するための図である。

【図4】基地局とモバイルデバイスとの間の正常なTCP接続終了過程においてのパケットの流れ及びTCP状態遷移動作を説明するための図である。

【図5】不正なTCP接続の第1例においてのパケットの流れ及びTCP状態遷移動作を説明するための図である。

20

【図6】不正なTCP接続の第2例においてのパケットの流れ及びTCP状態遷移動作を説明するための図である。

【図7】不正なTCP接続の第3例においてのパケットの流れ及びTCP状態遷移動作を説明するための図である。

【図8】不正なTCP接続の第4例においてのパケットの流れ及びTCP状態遷移動作を説明するための図である。

【図9】不正なTCP接続の第5例においてのパケットの流れ及びTCP状態遷移動作を説明するための図である。

【発明を実施するための形態】

30

【0028】

以下、添付の図面を参照して本発明の実施例を詳細に説明する。しかし、下記に例示する本発明の実施例は、様々な他の形態に変形することができ、本発明の範囲が下記実施例に限定されるものではない。本発明の実施例は、この技術分野における通常の知識を有する者に本発明をさらに完全に説明するために提供されるものである。

【0029】

まず、本発明は、無線でTCPパケットを受信しサービスを受ける、バッテリーから電力供給されるモバイルデバイスのあらゆる事例に対して、適用可能である。本発明は、まだプロトコルが定められていないセンサーネットワーク分野を除いた、TCPサービスを受けることができるWebPDA、2G-EVDOセルラーネットワークや3G/4Gデータサービスセルラーネットワークなどを利用したモバイルデバイス、及びスマートフォンなどにすべて適用されることができる防御手段である。

40

【0030】

また、本発明は、モバイルデバイスに実装され、リソースを消費するTCPパケットを確認して処理する。したがって、本発明は、無線リソースとモバイルデバイスリソースを効率的に管理する方法であり、また、無線ネットワークを通じてサービス拒否（DoS）攻撃により接続が試みられるとき、モバイルデバイスを安全に保護する方法として使用されることができる。

【0031】

図2は、本発明の一実施例によるモバイルデバイスに対するTCPベースのDoS攻撃の

50

遮断方法を具現するためのモデルを示す全体的な概念図である。

【0032】

図2を参照すれば、本発明の一実施例によるモバイルデバイスに対するTCPベースのDOS攻撃の遮断方法を具現するための全体的なモデルは、5つの状態（0乃至4）で構成されている。5つの状態は、基地局とモバイルデバイス、例えば、携帯電話、PDA、WebPDA、その他TCPネットワークに対応可能な無線モバイルデバイスなどとの間で送受信されるパケットの流れによって多様な形態の接続状態を示す。

【0033】

一方、本発明の一実施例に適用されたモデルは、基地局とモバイルデバイスとの間で送受信されるパケットをモニタリングしながら、各TCP状態遷移のために送受信されるパケットがTCP仕様に適合するかどうかを確認及び判断する。

10

【0034】

すなわち、本発明は、従来のTCP状態遷移による確認機能を行う。したがって、送受信されるパケットのフラグによって次がどのような状態であるべきか、現在の状態でどんなフラグが設定されたパケットが入らなければならないかを段階別に確認することができるようになる。

【0035】

また、モバイルデバイスに入ってくるすべてのパケットにおいて、1つのセッションは、第1状態0から第5状態4までの段階を経てさらに第1状態0に戻る。セッションを構成するパケットのフラグを利用して、段階0乃至段階4の順序、及び入ってはならないパケットが受信されているかを確認することが可能である。ここで、第1状態0は、1つのセッションの開始と終了を意味する。

20

【0036】

図3は、基地局とモバイルデバイスとの間の正常なTCP接続完了過程に対するパケットの流れ及びTCP状態遷移動作を例示する。

【0037】

図2及び図3において示すように、最初に基地局100とモバイルデバイス200との間にセッションが形成されるとき、モバイルデバイス200のTCP状態は、1つのセッションの開始と終了を意味する第1状態0に設定される。

【0038】

その後、基地局100は、SYNフラグが設定された接続要求SYNパケットを、接続しようとするモバイルデバイス200の特定のポートに送信する。本発明では、モバイルデバイス200が基地局100から送信された接続要求SYNパケットの受信を確認すれば、モバイルデバイス200のTCP状態は、第1状態0から第2状態1に変わる。

30

【0039】

次に、モバイルデバイス200は、接続要求を受信したことを示すために、接続要求確認応答SYN／ACK__1パケットを基地局100に送信する。この接続要求確認応答SYN／ACK__1パケットは、モバイルデバイス200の接続要求SYNフラグ及び確認応答ACK__1フラグが設定された接続要求確認応答SYN／ACK__1パケットを基地局100に送信する。本発明において、モバイルデバイス200が基地局100への接続要求確認応答SYN／ACK__1パケットの送信を確認すれば、モバイルデバイス200のTCP状態は、第2状態1から第3状態2に変わる。

40

【0040】

その後、基地局100は、モバイルデバイス200に接続要求確認応答SYN／ACK__1パケットに対応する確認応答ACK__2パケットを送信する。本発明において、モバイルデバイス200が基地局100から送信された確認応答ACK__2パケットの受信を確認すると、モバイルデバイス200のTCP状態は、第3状態2から第4状態3に変わり、TCP接続を完了する。その後、基地局100とモバイルデバイス200との間にデータ伝送が行われる。

【0041】

50

最初に T C P 接続が試みられるとき、モバイルデバイス 2 0 0 により受信される T C P パケットは、接続要求 S Y N パケットでなければならない。スリーウェイハンドシェーキングを経て、T C P 接続が試みられるノードとの T C P 接続が達成されるようになる。

【0042】

したがって、モバイルデバイス 2 0 0 は、接続要求 S Y N パケットに応答して接続要求確認応答 S Y N / A C K __ 1 パケットを送り、接続要求確認応答 S Y N / A C K __ 1 パケットに対する応答として確認応答 A C K __ 2 パケットを受信する。この過程が完全に行われるとき、1 つの T C P 接続が達成されるようになる。

【0043】

本発明は、モバイルデバイス 2 0 0 が T C P 接続を完了する各段階を 1 つずつ確認することができるように、第 1 状態 0 から第 4 状態 3 の段階までの段階にポイントを提供する。接続要求 S Y N パケットが最初に T C P 接続を試みる時からスリーウェイハンドシェーキングが完了するときまで各段階にポイントが存在するので、その過程が不正に実行される瞬間を直ちにを見つけることができ、また、この誤動作に対して適切な措置を取ることができる。

【0044】

図 4 は、基地局とモバイルデバイスとの間の正常な T C P 接続終了過程に対するパケットの流れ及び T C P 状態遷移動作を例示する。

【0045】

図 2 及び図 4 において示すように、基地局 1 0 0 とモバイルデバイス 2 0 0 との間の T C P 接続が完了した第 4 状態 3 で、基地局 1 0 0 との T C P 接続を終了するために、モバイルデバイス 2 0 0 は、F I N フラグがセットされた終了確認応答 F I N / A C K __ 3 パケットを基地局 1 0 0 の特定のポートに送信する。モバイルデバイス 2 0 0 から送信された終了確認応答 F I N / A C K __ 3 パケットが受信されれば、基地局 1 0 0 は、T C P 接続終了を認識したことを通知するために、終了確認応答 F I N / A C K __ 3 パケットに対する確認応答 A C K __ 4 パケットをモバイルデバイス 2 0 0 に送信する。

【0046】

ここで、本発明において、モバイルデバイス 2 0 0 が基地局 1 0 0 への終了確認応答 F I N / A C K __ 3 パケットの送信を確認すれば、モバイルデバイス 2 0 0 の T C P 状態は、第 4 状態 3 から第 5 状態 4 に変わる。

【0047】

その後、基地局 1 0 0 は、終了確認応答 F I N / A C K __ 3 パケットに対応する確認応答 A C K __ 4 パケットをモバイルデバイス 2 0 0 に送信する。本発明において、モバイルデバイス 2 0 0 が基地局 1 0 0 から送信された確認応答 A C K __ 4 パケットの受信を確認すれば、モバイルデバイス 2 0 0 の T C P 状態は、第 5 状態 4 から第 1 状態 0 に変わり、T C P 接続を終了する。

【0048】

一方、第 5 状態 4 で基地局 1 0 0 が確認応答 A C K __ 4 を送信せず、あらかじめ接続を終了した場合、タイムアウトが作動するようになり、モバイルデバイス 2 0 0 も T C P 接続を終了するために第 1 状態 0 に転換する。

【0049】

すなわち、モバイルデバイス 2 0 0 があらかじめ設定されたタイムアウト期間（約 0 . 5 秒）に確認応答 A C K __ 4 パケットを受信しなければ、モバイルデバイス 2 0 0 の T C P 状態は、第 5 状態 4 から第 1 状態 0 に変わり、T C P 接続を安全に終了する。

【0050】

以下、不正な T C P 接続の様々な例を通じて本発明の一実施形態によるモバイルデバイスに対する T C P ベースの D o S 攻撃の遮断方法について詳細に説明する。

【0051】

すなわち、D o S 攻撃が発生する際に、本発明が適用されたモデルを利用してどのようにモバイルデバイス 2 0 0 が D o S 攻撃を確認し対処することができるかについて説明する

10

20

30

40

50

。モバイルデバイス 200 が対処することができる大部分の D o S 攻撃は、不正な T C P 接続を試みるものである。

【0052】

図 5 は、不正な T C P 接続の第 1 例における、パケットの流れ及び T C P 状態遷移動作を例示する。

【0053】

図 2 及び図 5 において示すように、モバイルデバイス 200 が基地局 100 から送信された接続要求 S Y N パケットの受信を確認すると、モバイルデバイス 200 の T C P 状態は、第 1 状態 0 から第 2 状態 1 に変わる。その後、モバイルデバイス 200 が基地局 100 への接続要求確認応答 S Y N / A C K _ 1 パケットの送信を確認すると、モバイルデバイス 200 の T C P 状態は、第 2 状態 1 から第 3 状態 2 に変わる。

10

【0054】

次に、モバイルデバイス 200 が基地局 100 から送信された、確認応答 A C K _ 2 パケットの受信を確認すると、モバイルデバイス 200 の T C P 状態は、第 3 状態 2 から第 4 状態 3 に変わり、T C P 接続を完了する。

【0055】

その後、モバイルデバイス 200 が基地局 100 から送信されたリセット R S T または接続要求 S Y N フラグが設定されたパケット、すなわち接続要求パケットの受信を確認すると、モバイルデバイス 200 の T C P 状態は、第 4 状態 3 から直ちに第 1 状態 0 に変わり、T C P 接続を安全に終了させる。

20

【0056】

一方、第 4 状態 3 で、基地局 100 が何らかのパケットを送信せずに、不正に接続を終了した場合、本発明によってタイムアウトが作動するようになって、モバイルデバイス 200 も T C P 接続を終了するために直ちに第 1 状態 0 に転換する。

【0057】

すなわち、モバイルデバイス 200 があらかじめ設定されたタイムアウト期間（約 0.5 秒）に何らかのパケットを受信しなければ、モバイルデバイス 200 の T C P 状態は、第 4 状態 3 から直ちに第 1 状態 0 に変わり、T C P 接続を安全に終了させる。

【0058】

不正な T C P 接続の第 1 例における全ての記載を考慮すると、ネットワークでモバイルデバイス 200 に継続的に接続要求 S Y N パケットを伝送する事例がしばしば生じる。この場合、無線ネットワークのリソースは、無駄に使用され、モバイルデバイス 200 は、継続的に作動状態（wake up）となり、バッテリーを消費するようになる。

30

【0059】

従って、スリーウェイハンドシェーキング以後にリセット R S T や接続要求 S Y N パケットが入る場合には、パケットは、不正なパケットとして見なされる。次に、モバイルデバイス 200 は、前述したように、第 1 状態 0 から第 4 状態 3 に順次に転換された後、さらに第 1 状態 0 に転換され、パケットが受信されない。

【0060】

図 6 は、不正な T C P 接続の第 2 例におけるパケットの流れ及び T C P 状態遷移動作を例示する。

40

【0061】

図 2 及び図 6 において示すように、モバイルデバイス 200 が基地局 100 から送信された接続要求 S Y N パケットの受信を確認すると、モバイルデバイス 200 の T C P 状態は、第 1 状態 0 から第 2 状態 1 に変わる。その後、モバイルデバイス 200 が基地局 100 への接続要求確認応答 S Y N / A C K _ 1 パケットの送信を確認すれば、モバイルデバイス 200 の T C P 状態は、第 2 状態 1 から第 3 状態 2 に変わる。

【0062】

次に、モバイルデバイス 200 が基地局 100 から送信された終了 F I N パケットを受信すると、基地局 100 により不正に接続を終了したものと判断され、モバイルデバイス 2

50

00のTCP状態は、第3状態2から直ちに第1状態0に変わり、TCP接続を安全に終了させる。

【0063】

一方、第3状態2で、基地局100が何らかのパケットを送信せずに、不正に接続を終了した場合、タイムアウトが作動するようになり、モバイルデバイス200もTCP接続を終了するために直ちに第1状態0に転換される。

【0064】

すなわち、モバイルデバイス200があらかじめ設定されたタイムアウト期間（約0.5秒）に何らかのパケットを受信しなければ、モバイルデバイス200のTCP状態は、第3状態2から直ちに第1状態0に変わり、TCP接続を安全に終了させる。

10

【0065】

不正なTCP接続の第2例における全ての記載を考慮すると、スリーウェイハンドシェーキング手続中に終了FINパケットが急に受信される事例が生じる。すなわち、モバイルデバイス200内部のオペレーティングシステム（OS）は、スリーウェイハンドシェーキング手続を終了するために、確認応答ACK__2パケットを待つ。

【0066】

しかし、基地局100から予期しない終了FINパケットが受信されれば、モバイルデバイス200は、継続的に作動状態で待機し、バッテリー電源を消費する。したがって、この場合には、モバイルデバイス200は、第1状態0から第3状態2に順次に転換され、さらに第1状態0に転換されることによって、TCP接続が終了し、リソースが無駄に使用されることを防止することができる。

20

【0067】

すなわち、モバイルデバイス200のTCP状態が第1状態0から第3状態2に順次に転換され、さらに第1状態0に転換されることを確認してから、TCP接続が終了すれば、バッテリー消耗やリソース割当問題を解決することができる。

【0068】

図7は、不正なTCP接続の第3例におけるパケットの流れ及びTCP状態遷移動作を例示する。

【0069】

図2及び図7は、スリーウェイハンドシェーキングを完了しつつ終了FINパケットが伝送される場合が例示されている。まず、モバイルデバイス200が基地局100から送信された接続要求SYNパケットの受信を確認すると、モバイルデバイス200のTCP状態は、第1状態0から第2状態1に転換される。その後、モバイルデバイス200が基地局100への接続要求確認応答SYN／ACK__1パケットの送信を確認すると、モバイルデバイス200のTCP状態は、第2状態1から第3状態2に転換される。

30

【0070】

次に、基地局100は、モバイルデバイス200に接続要求確認応答SYN／ACK__1パケットに対応する確認応答ACK__2フラグ及びFINフラグが設定された確認応答終了ACK__2／FINパケットを送信することがある。本発明において、モバイルデバイス200が基地局100から送信された確認応答終了ACK__2／FINパケットの受信を確認すると、モバイルデバイス200のTCP状態は、第3状態2から直ちに第1状態0に変わり、TCP接続を安全に終了させる。

40

【0071】

一方、第3状態2で基地局100が何らかのパケットを送信せずに、不正に接続を終了した場合、本発明によってタイムアウトが作動し、モバイルデバイス200もTCP接続を終了するために直ちに第1状態0に転換される。

【0072】

すなわち、モバイルデバイス200があらかじめ設定されたタイムアウト期間（約0.5秒）に何らかのパケットを受信しなければ、モバイルデバイス200のTCP状態は、第3状態2から直ちに第1状態0に変わり、TCP接続を安全に終了させる。

50

【0073】

図8は、不正なTCP接続の第4例におけるパケットの流れ及びTCP状態遷移動作を例示する。

【0074】

図2及び図8において示すように、モバイルデバイス200が基地局100から送信された接続要求SYNパケットの受信を確認すると、モバイルデバイス200のTCP状態は、第1状態0から第2状態1に転換される。その後、モバイルデバイス200が基地局100への接続要求確認応答SYN/ACK_1パケットの送信を確認すると、モバイルデバイス200のTCP状態は、第2状態1から第3状態2に変わる。

【0075】

ここで、同一の基地局100が第3状態2で同一の接続要求SYNパケットをモバイルデバイス200に続いて送信することがある。モバイルデバイス200が同一の基地局100からの接続要求SYNパケットの受信を確認すると、モバイルデバイス200のTCP状態は、第3状態2から直ちに第1状態0に変わり、TCP接続を安全に終了させる。

【0076】

不正なTCP接続の第4例における全ての記載を総合的に考慮すると、スリーウェイハンドシェーキングの途中に同一の接続要求SYNパケットを連続的に送信される事例が生じる。この場合、接続要求SYNパケットが連続的に送信され、モバイルデバイス200は作動状態を継続させる。ここで、本発明の方法により、モバイルデバイス200は、第1状態0から第3状態2に順次に転換された後、同一の接続要求SYNパケットを受信すると、さらに第1状態0に転換し、TCP接続を安全に終了させる。したがって、モバイルデバイス200のバッテリー消耗と無線リソースの浪費を効果的に防止することができる。

【0077】

図9は、不正なTCP接続の第5例におけるパケットの流れ及びTCP状態遷移動作を例示する。第5例で、タイムアウトが作動する。

【0078】

図2及び図9において示すように、基地局100とモバイルデバイス200との間のTCP接続が完了した後、すなわち第4状態3で、モバイルデバイス200がTCP接続を終了しようとする場合、モバイルデバイス200は、基地局100に終了確認応答FIN/ACK_1パケットを伝送する。その後、モバイルデバイス200は、第4状態3から第5状態4に転換し、基地局100から確認応答ACK_2を待つ。ここで、あらかじめ設定されたタイムアウト期間（約0.5秒）に何らかの応答がなければ、モバイルデバイス200のTCP状態は、第5状態4から直ちに第1状態0に変わり、TCP接続を安全に終了させる。

【0079】

一方、本発明の実施例によるモバイルデバイスに対するTCPベースのDOS攻撃の遮断方法は、コンピュータで読み取り可能な記録媒体にコンピュータが読み取り可能なコード(computer code)として実装可能である。コンピュータが読み取り可能な記録媒体は、コンピュータシステムによって読み取り可能なデータが保存される任意の記録装置を含む。

【0080】

例えば、コンピュータが読み取り可能な記録媒体として、ROM、RAM、CD-ROM、磁気テープ、ハードディスク、フロッピーディスク、携帯記憶装置、非揮発性メモリ（フラッシュメモリなど）、光情報記録装置などが挙げられ、また、搬送波（例えば、インターネットを用いた伝送）の形態で具現されるものも含まれる。

【0081】

また、コンピュータで読み取り可能な記録媒体は、通信網で接続されたコンピュータシステムに分散され、分散方式で読み出すことができるコードの形態で保存され実行されることができる。

【0082】

本発明は、好ましい実施例を参照して図示及び説明されたが、当業者は、特許請求範囲に定義された趣旨及び範囲内で形態及び詳細事項について様々の変形が行われることができることを理解することができるだろう。

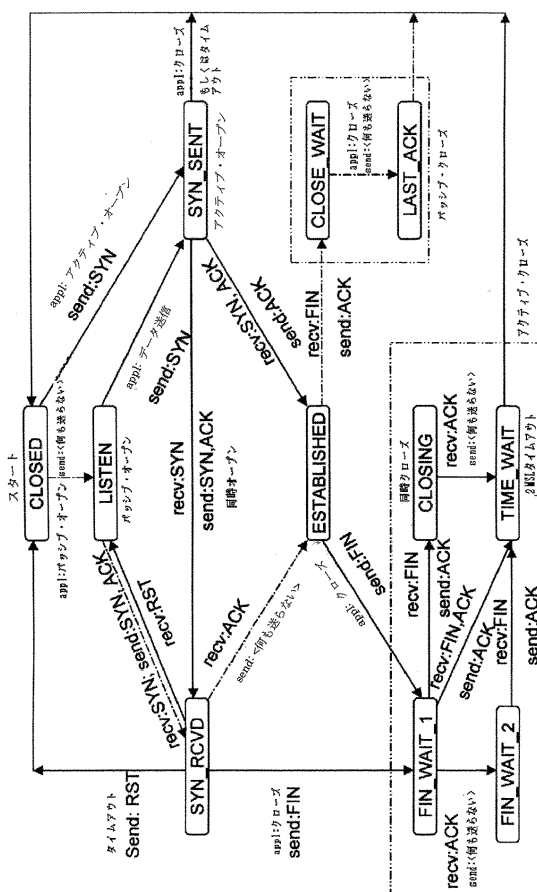
【符号の説明】

【0083】

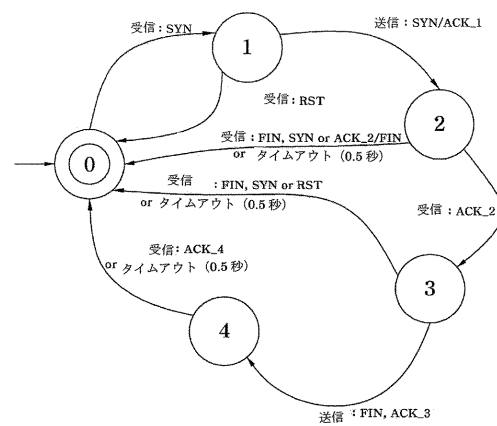
100 基地局

200 モバイルデバイス

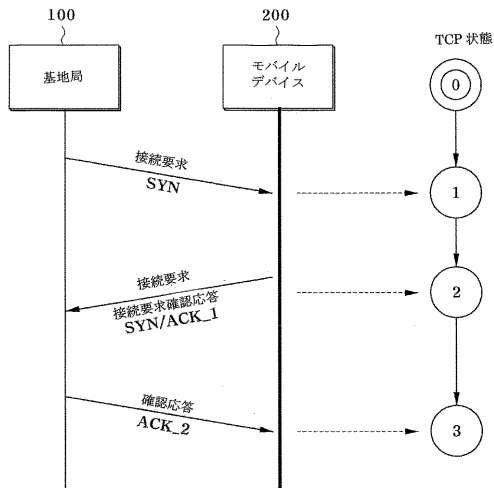
【図1】



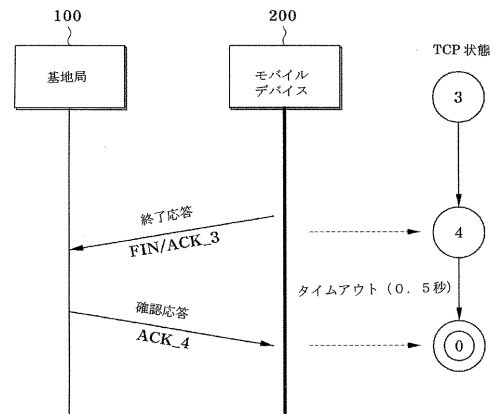
【図2】



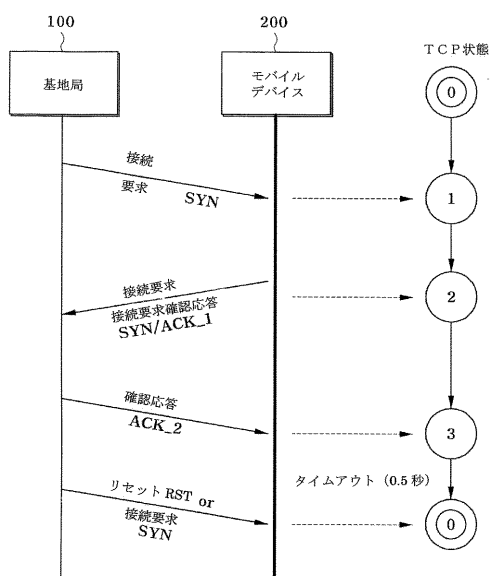
【図 3】



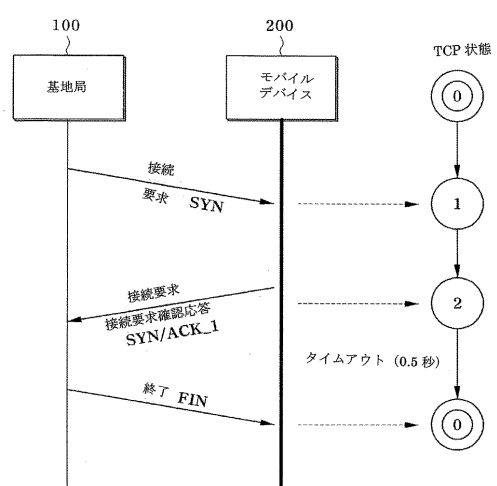
【図 4】



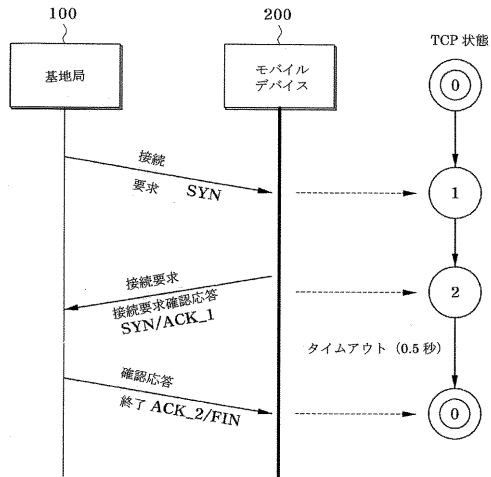
【図 5】



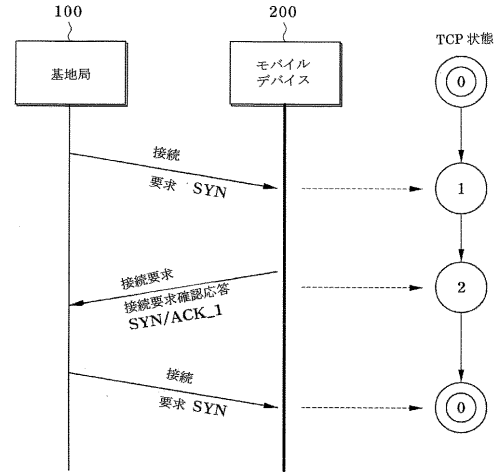
【図 6】



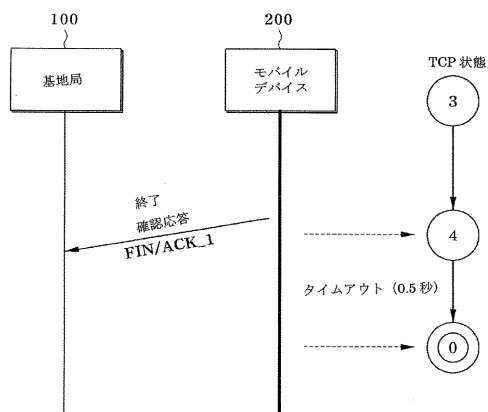
【図 7】



【図 8】



【図 9】



【国際調査報告】

INTERNATIONAL SEARCH REPORT		International application No. PCT/KR2007/004440
A. CLASSIFICATION OF SUBJECT MATTER		
H04L 12/22(2006.01)i		
According to International Patent Classification (IPC) or to both national classification and IPC		
B. FIELDS SEARCHED		
Minimum documentation searched (classification system followed by classification symbols)		
IPC 8 : H04L 12/22, 12/24; G06F 12/14, 11/30, 15/173; H04B		
Documentation searched other than minimum documentation to the extent that such documents are included in the fields searched		
Korean Utility models and applications for Utility models since 1975		
Electronic data base consulted during the international search (name of data base and, where practicable, search terms used)		
WPI, eKIPASS(KIPO internal)		
C. DOCUMENTS CONSIDERED TO BE RELEVANT		
Category*	Citation of document, with indication, where appropriate, of the relevant passages	Relevant to claim No.
A	US20060230129 A1 (YOGESH P. SWAMI et al.) 12 October 2006 See abstract; figures 1A, 2-5; claims 1-4.	1-11
A	US20060229022 A1 (TIAN BU et al.) 12 October 2006 See abstract; figures 2, 3, 4; claims 1, 9, 10.	1, 4, 5, 6, 9, 11
A	US20060230450 A1 (TIAN BU et al.) 12 October 2006 See abstract; claims 13-17, 20.	1, 4, 5, 6, 9, 11
A	US20030084321 A1 (RICHARD PAUL TARQUINI et al.) 1 May 2003 See abstract; claims 1-3.	1, 4, 5, 6, 9, 11
☐ Further documents are listed in the continuation of Box C. ☒ See patent family annex.		
* Special categories of cited documents: "A" document defining the general state of the art which is not considered to be of particular relevance "E" earlier application or patent but published on or after the international filing date "L" document which may throw doubts on priority claim(s) or which is cited to establish the publication date of citation or other special reason (as specified) "O" document referring to an oral disclosure, use, exhibition or other means "P" document published prior to the international filing date but later than the priority date claimed "T" later document published after the international filing date or priority date and not in conflict with the application but cited to understand the principle or theory underlying the invention "X" document of particular relevance; the claimed invention cannot be considered novel or cannot be considered to involve an inventive step when the document is taken alone "Y" document of particular relevance; the claimed invention cannot be considered to involve an inventive step when the document is combined with one or more other such documents, such combination being obvious to a person skilled in the art "&" document member of the same patent family		
Date of the actual completion of the international search 29 APRIL 2008 (29.04.2008)		Date of mailing of the international search report 29 APRIL 2008 (29.04.2008)
Name and mailing address of the ISA/KR  Korean Intellectual Property Office Government Complex-Daejeon, 139 Seonsa-ro, Seo-gu, Daejeon 302-701, Republic of Korea Facsimile No. 82-42-472-7140		Authorized officer YANG, CHAN HO Telephone No. 82-42-481-5689 

INTERNATIONAL SEARCH REPORT

Information on patent family members

International application No.

PCT/KR2007/004440

Patent document cited in search report	Publication date	Patent family member(s)	Publication date
US20060230129 A1	12.10.2006	None	
US20060229022 A1	12.10.2006	DE6006000127C0 EP01708538A1 JP2006295920A2 KR2006105590A CN1842087A	08.11.2007 04.10.2006 26.10.2006 11.10.2006 04.10.2006
US20060230450 A1	12.10.2006	EP1864471A1 KR1020070116612 W02006104752A1	12.12.2007 10.12.2007 05.10.2006
US20030084321 A1	01.05.2003	GB200224549A0 GB200425531A0 GB2382755A1 GB2405065A1 JP2003228552A2 SE200202730A0	27.11.2002 22.12.2004 04.06.2003 16.02.2005 15.08.2003 16.09.2002

フロントページの続き

(81)指定国 AP(BW, GH, GM, KE, LS, MW, MZ, NA, SD, SL, SZ, TZ, UG, ZM, ZW), EA(AM, AZ, BY, KG, KZ, MD, RU, TJ, TM), EP(AT, BE, BG, CH, CY, CZ, DE, DK, EE, ES, FI, FR, GB, GR, HU, IE, IS, IT, LT, LU, LV, MC, MT, NL, PL, PT, RO, SE, SI, SK, TR), OA(BF, BJ, CF, CG, CI, CM, GA, GN, GQ, GW, ML, MR, NE, SN, TD, TG), AE, AG, AL, AM, AT, AU, AZ, BA, BB, BG, BH, BR, BW, BY, BZ, CA, CH, CN, CO, CR, CU, CZ, DE, DK, DM, DO, DZ, EC, EE, EG, ES, FI, GB, GD, GE, GH, GM, GT, HN, HR, HU, ID, IL, IN, IS, JP, KE, KG, KM, KN, KP, KZ, LA, LC, LK, LR, LS, LT, LU, LY, MA, MD, ME, MG, MK, MN, MW, MX, MY, MZ, NA, NG, NI, NO, NZ, OM, PG, PH, PL, PT, RO, RS, RU, SC, SD, SE, SG, SK, SL, SM, SV, SY, TJ, TM, TN, TR, TT, TZ, UA, UG, US, UZ, VC, VN, ZA, ZM, ZW

(特許庁注：以下のものは登録商標)

1. フロッピー

Fターム(参考) 5K034 AA15 DD02 EE03 HH06 HH11

【要約の続き】

【選択図】 図2