

セキュリティとプライバシー

セキュリティと辞書で引くと

- 安全, 無事
 - public ~ 治安, 公安/in ~ 安全に, 無事に.
- 安心, 心丈夫
- (財政上の)安定, 保障:⇒social security.
- [危険・危害などに対する]防衛(手段), 警備(態勢), 安全保障 [against, for]

- (負債の支払いに対する)保証, 担保, 抵当(物件)、保証人、有価証券:government securities 政府発行の有価証券(e.g., 国債・公債)

セキュリティ

- 経済面での観察
 1. (とても) お金がかかる
完全性が保証できない。。。。
 - お金を払いたがらない
事故が起こらないと必要性を認識しない。
→ 適度な事故が発生しないとお金を払わない。
- ということで、セキュリティのビジネスが
成立する社会 = “適度に” 事故がある

セキュリティ

- 必要なこと / 実現すべきこと
守るべき物に関して、以下の2つを実現。
 1. 破壊されない
再生コストを必要とする事故
 2. 盗難されない
不正利用される
 - a. 再生コストを必要とする 事故
 - b. 他人のコスト負担を必要とする事故

セキュリティ

- 例えば、デブ への生命保険
 - 困ること
 - 死亡 → 収入の喪失
 - 疾病発生 → 治療費
 - (*) つまりは、収入の減少
 - 保障すべき物
 - お金
 - 最近保険会社がやっていること
 - デブにならないようにする方法を奨める
i.e., 予防策の伝授 → 保険利用の確率を下げる。

セキュリティ

- 可能な対策
 1. (修復)コストを保障/補償 (保険, insurance)
 2. 事故を未然に防ぐ (Pro-active)
 3. 事故発生時の対応策
 - a. 事前策 (Pro-active)
 - b. 事後策 (Re-active)
- 注意すべき点
 1. 完全性は要求不可能
(* 事前、事後の両面において)
 2. “完全な” 社会ではセキュリティビジネス自体が成立しない

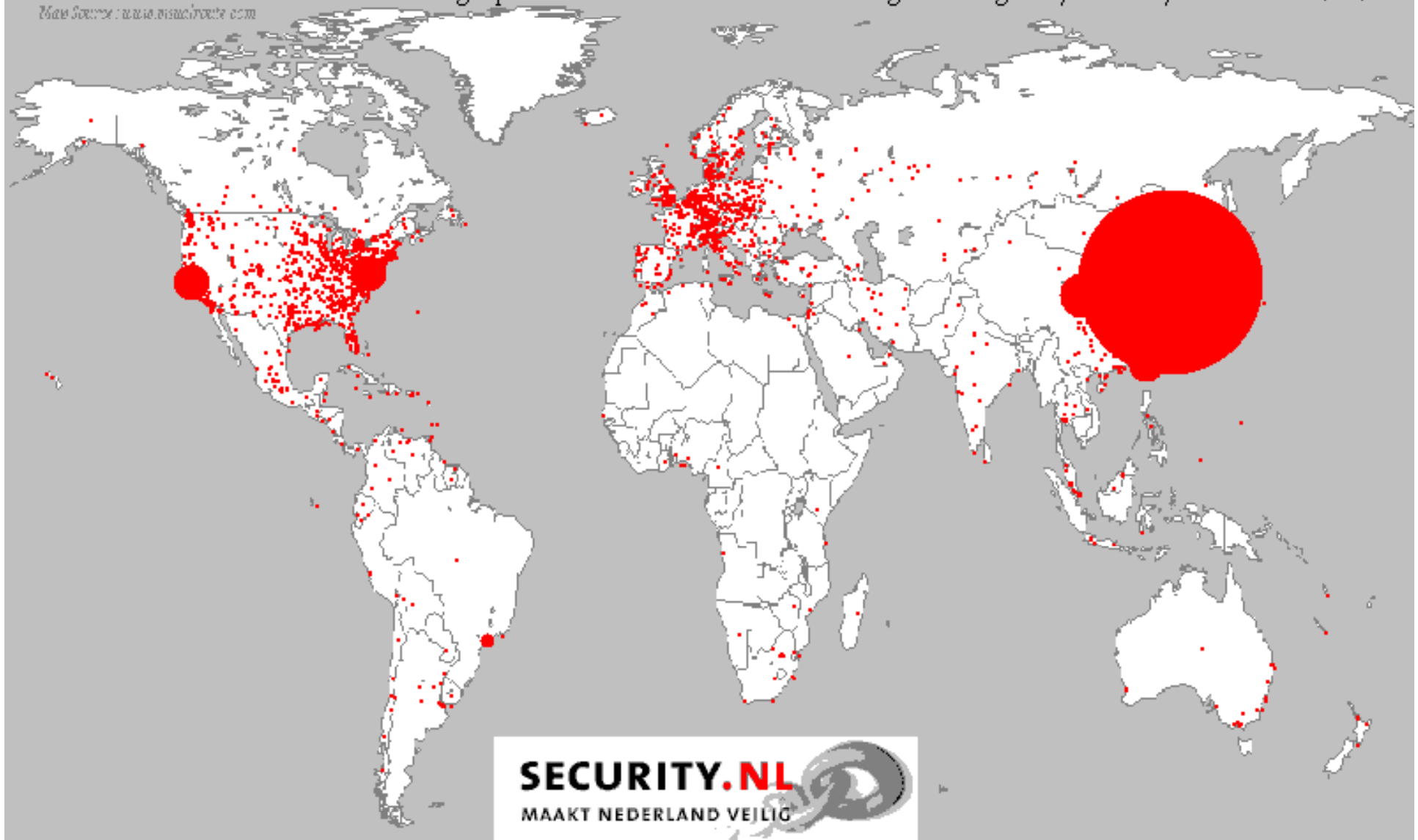
いろいろなモデルがある。。。。

- SLAMERの例からのレッスン
 - 先進国(e.g., 北米/欧米/日本)
 - 合法ライセンスが90%
 - 発展途上国(e.g., 韓国)
 - 違法ライセンスが90%
 - (*) Windows Update Patchなし。。。。
 - 後進国 (e.g., 中国)
 - 徹底した違法ライセンス
 - (*) Windows Update Patch込みの違法コピー

Code Red Worm Geographic Distribution Data from Aug 1 to Aug 5 By Security.nl

00/00/00

Map Source : www.mapbox.com



いろいろなモデルがある。。。。

- オープンソース至上主義
 - すべてのソフトウェアは、オープンソースでなければならない。
 - ブラックボックス VS オープンソース
(Microsoft) (Linux)
 - ブラックボックスがないとセキュリティーは実現不可能
 - ブラックボックスだと、手が出せない
 - オープンソースは、誰でも設計図を持ってしまおう。

分かること。。。。

- 中途半端は、一番 怪我をする。
- 中庸は、デジタル社会では、罪悪。

ところで、コストはどうなる？

- 手段の共通化共有化が容易
 - 陽：守りの強さを常時同レベルに維持可能
 - 陰：攻めるための情報
- 鍵の複製コストが低下
 - 陽：いつでも、鍵は変えられる
 - 陰：鍵はすぐに複製され流通可能

攻撃者は誰？

- 組織内部：大半
 - 社員は信用できない。
- 組織外部：少数
- 保守的人種 (組織の内外を問わず)
 - 新しいもの(e.g.,技術)には危険/リスクはつきもの。。。。でも、現状を維持したがる。

プライベート

プライバシー

- (他人からの干渉を受けない個人の)私生活
- 秘密, 内密
- 隠遁(いんとん)
- Private の名詞形

かなり、主観的な面が強い。。。。。

→ 結局は、セクハラと類似している

プライベート

- デジタル技術の効果
 - 複製
 - 流通
 - 共有
 - 加工

プライベート

- 結局は、セクハラ、アカハラ、ドクハラ と似ている。
- 同じ事象でも、問題がない場合と、問題になる場合とがある。
- 基準も変化していく
- 必ず 騒ぎ出す ひとがいる。
 - 最初から話をするべし！

プライバシー

- 対策は、責任の所在を明らかにすること
- 基本的には、個人で守るしかない。
- しかし、個人情報に合ったサービスを顧客はありがたい。
 - 情報の2次流通、2次利用に関するコンセンサスの必要性

プライバシー

- 結局は、誰が(Who)、何の目的で(Why)、どのように(How & Where)、いつ(When) 個人の情報を利用するか。
 - なんだ、5W 1Hじゃん。
- デジタルもアナログも基本的には同じ。デジタルは、情報の流通速度を大きくする。

プライバシー

- ところが、、、、
 - 情報理論：
秘密の情報(=貴重な情報)ほど、高い価値がある。
 - プライバシー
公然の事実(=普通の情報)になると、プライバシーではなくなる

前半のまとめ

- セキュリティー
- プライバシ

- 過剰反応は無意味
- “適度”でないとはビジネスにはならない
 - 極端では、ビジネス上の意味を持たない。

ネットワークセキュリティ

実世界の“価値ある”情報がネットワーク上に存在し交換流通されている。

→ 情報の保護、利用者の認証、不正アクセスの防止
サービスの継続

保護対象；

(1) データ

- (a) 機密性(他人に知られたくない情報)
- (b) 保全性(他人に変更されたくない情報)
- (c) 可用性(管理を必要とする情報)

(2) 資源 (CPU、メモリなど)

(3) 評判

(4) サービス

インターネットシステムの構造と精神

- One for All, All for One
 - みんなへの貢献 \leftrightarrow みんなからの貢献
- 善人ばかりのネットワークだった。。。。
 - 悪人(Intentionally)が増えてきた
 - おぼかさん(Accidentally)が増えてきた
- 隣人を信じなさい
 - 騙されやすい 通信プロトコル
(aka Quality向上がやりやすい, e.g., Proxy, Redirection)

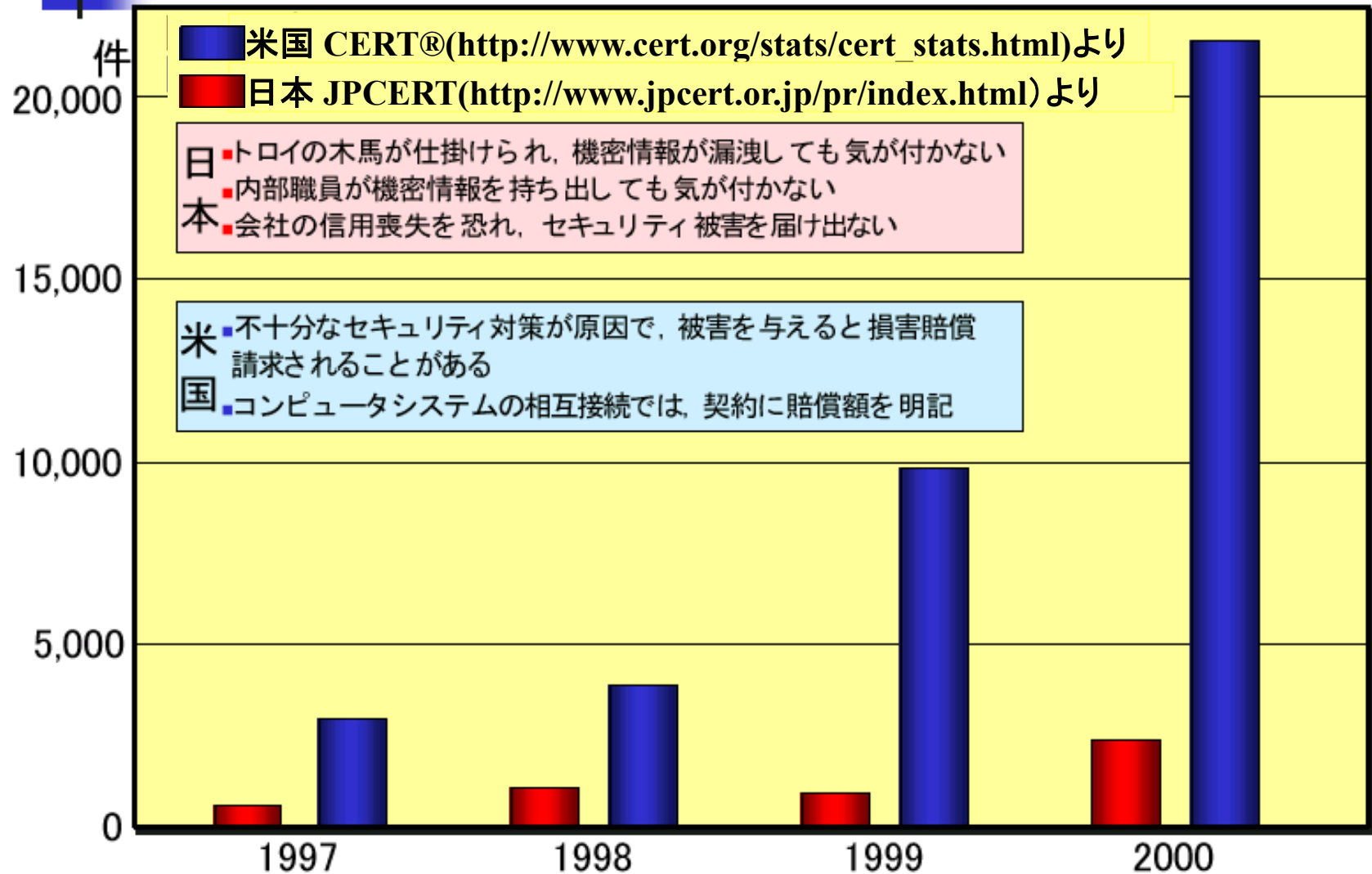
次世代インターネットのQoS

- Quality of Service (QoS) の定義
 - いわゆる Quality of Service
 - End-to-Endに提供される信号品質
(e.g., Latency、RTT、帯域幅、エラー、紛失)
 - End-to-Endへの挑戦
(e.g., CDN、cache、Proxy)
 - 信頼性/堅牢性としての QoS
 - Compliant Users
 - Malicious Users

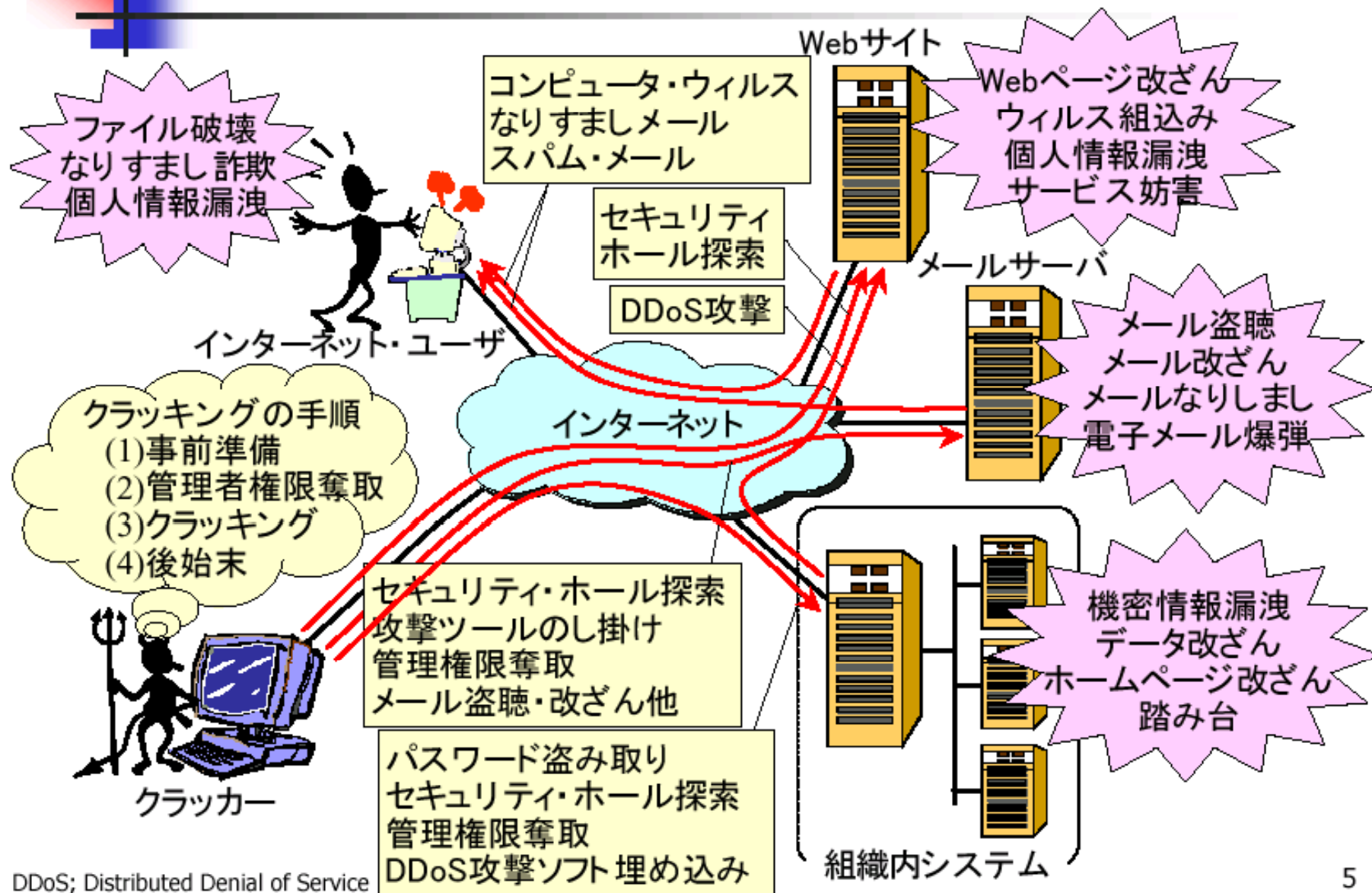
不正アクセス行為とクラッカー

- 不正アクセス行為/クラッキング行為
 - 計算機やインターネットの知識を悪用して、許可されていない計算機に侵入しデータを改竄したりサービスの継続を妨害したりすること
- クラッカー
 - 上記のような行為を行う人
- ハッカー
 - コンピュータやネットワークの動作や構造を深く理解することに喜びを覚える人々。

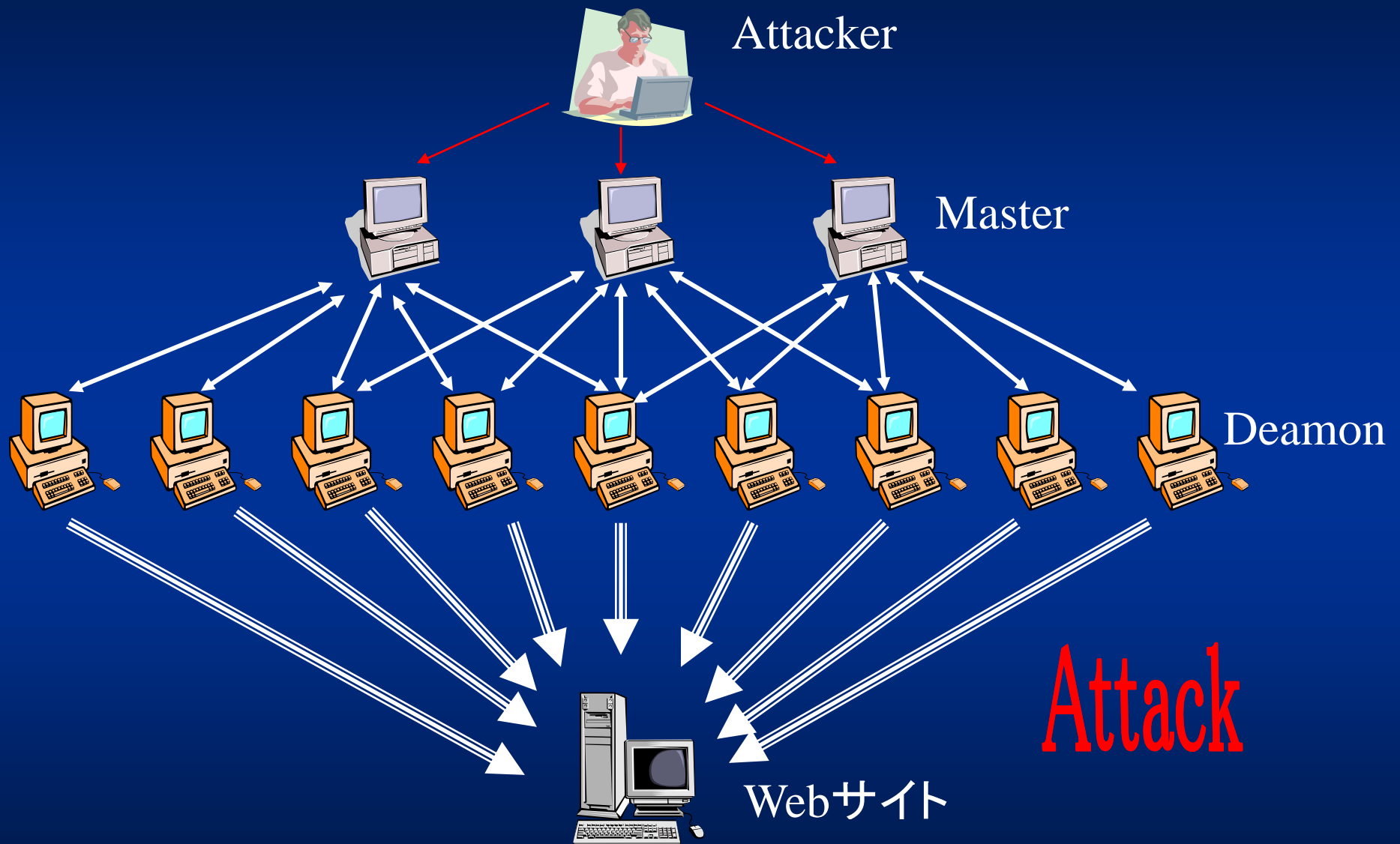
不正アクセス被害届け出件数



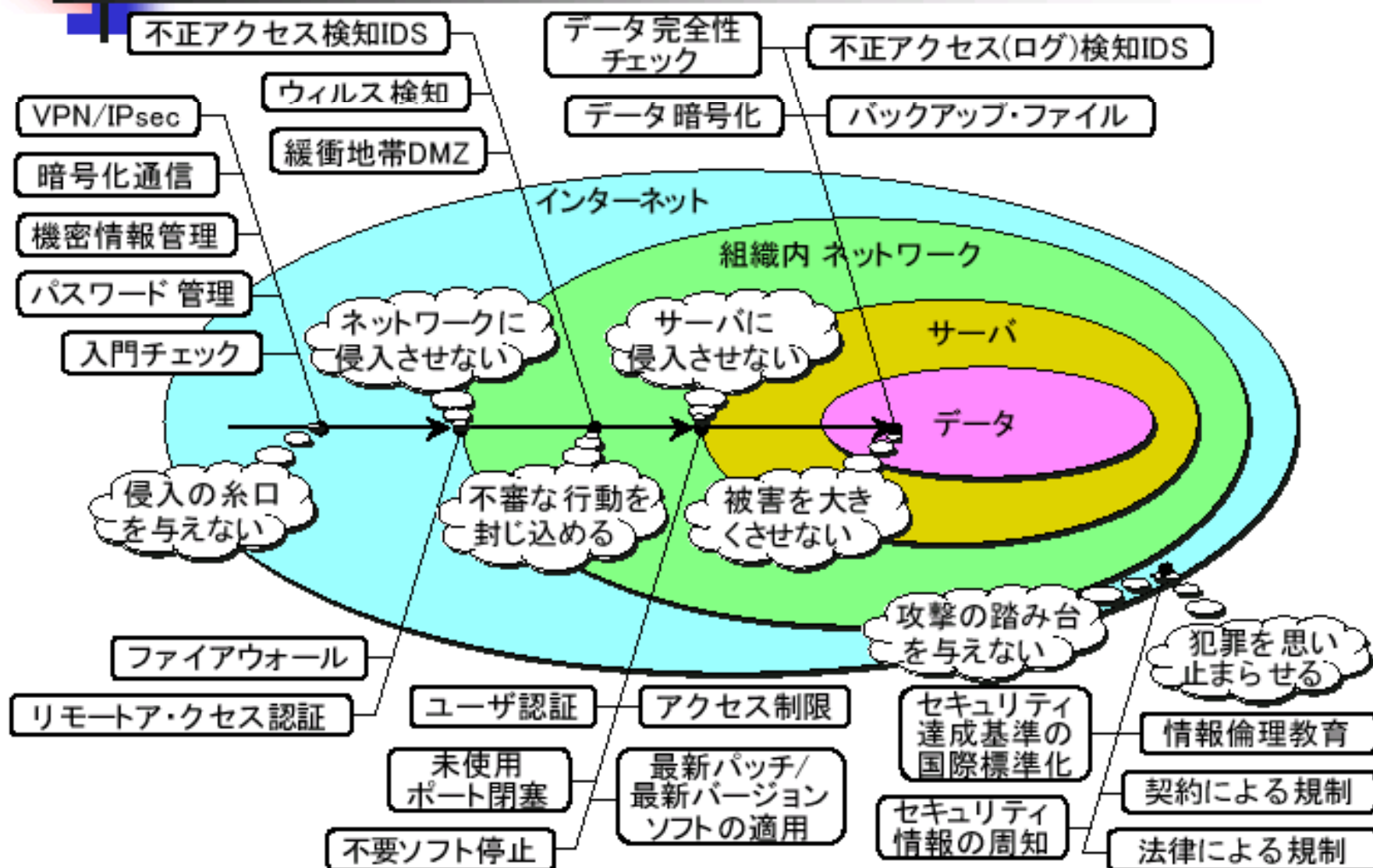
不正アクセス行為の手口と悪事



DDoS 攻撃の仕組み



セキュリティ防衛策



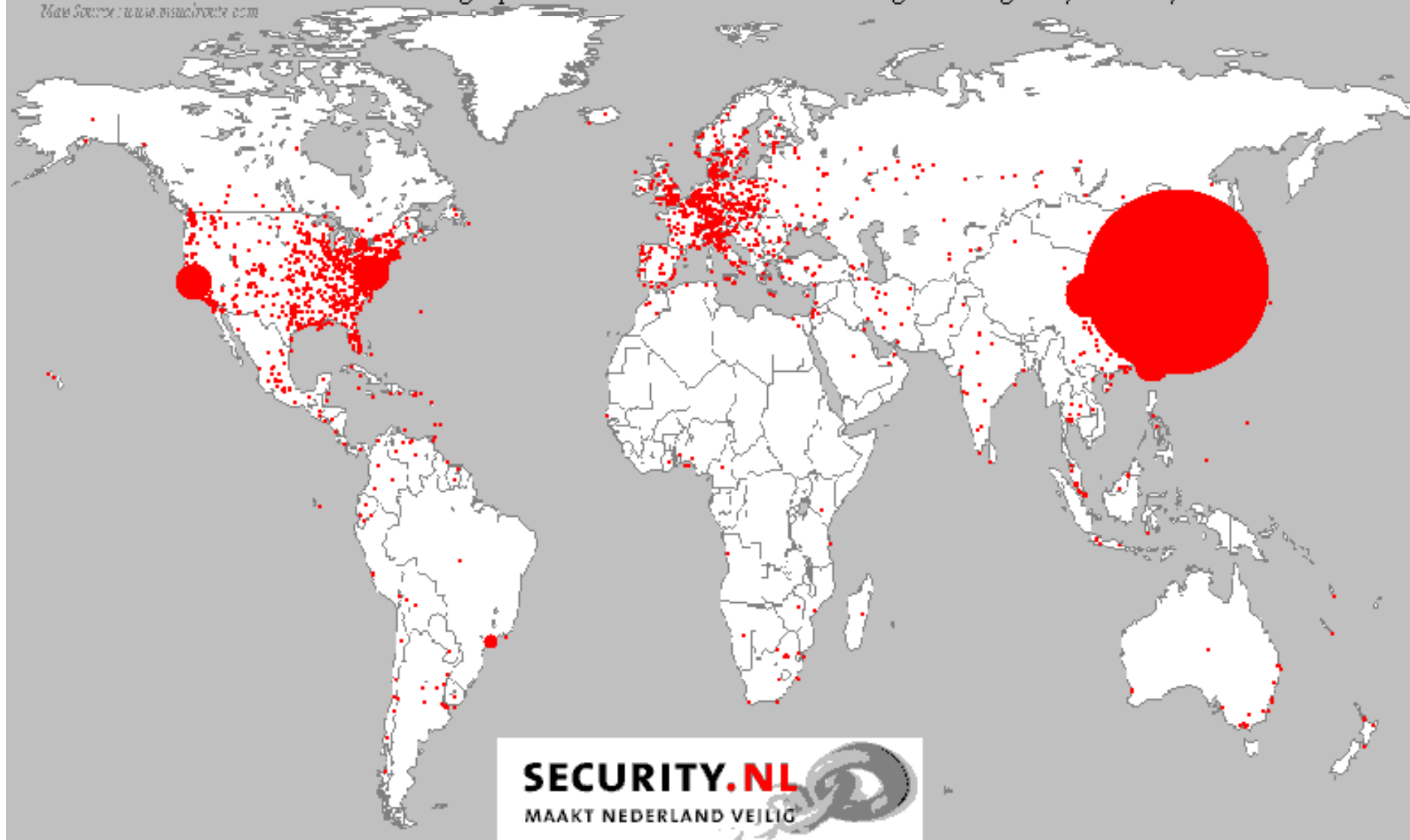
最近のウィルス/ワームとその対策

- ^{ワーム}コードレッド II ('01.7), ^{ウィルス}ニムダ('01.9)
 - 感染力強く(複数の感染ルート), 変幻自在
 - パターンファイル流布前に, 感染が拡大
 - インターネットからの攻撃防衛だけでは不備
例) 感染したモバイルPCから社内ネットワークに侵入
- 対策のポイント
 - 早期発見: 異常トラフィック, 不信メール/ファイル……
 - 正確な情報の早期入手(アンチウィルスベンダーから)
 - 感染経路遮断: ケーブル引抜, プロトコルの制限……
 - 対応態勢(通常/警戒/非常事態)の整備
 - 多くはMS系ソフトを攻撃対象⇒UNIX系マシン?

Code Red Worm Geographic Distribution Data from Aug 1 to Aug 5 By Security.nl

00/00/00

Map Source : www.mapsofworld.com



ネットワークセキュリティ

1. セキュリティポリシーを決める
2. ユーザーの認証(パスワード管理)
3. ファイルの保護
4. Secureなホストへの アクセスの方法
5. アクセス制御(xinetd, TCP wrappers)
6. 暗号化 (IPsec)
7. Firewall (e.g., socks)
8. 電子メールシステム

ユーザの認証(アカウント管理)

1. 想像しにくいパスワードの使用
 - すべて小文字、すべて大文字とか、、、
2. パスワードファイル(/etc/passwd)の保護
 - Shadow Password File ; /etc/master.passwd
3. 使い捨てパスワード(OTP; One Time Password)
 - Challenge & Response 型 with 共有鍵
4. ssh ; Secure Shell
 - 暗号化された Remote Login with 公開鍵+秘密鍵
5. RADIUS (Remote Authentication Dial In User Services)
 - ダイアルアップユーザに対する認証処理

使い捨てパスワード ; OTP

- ・毎回異なるパスワードを利用する。
- ・Challenge & Response 型の認証
- ・同一の鍵をサーバーとクライアント間で共有する。
- ・例えば、

`ftp://ftp.nrl.navy.mil/pub/security/opie/opie-2.3.tar.gz`

- ・Windowsのクライアントソフトもある。



安全なRemote Shell

- ssh ; secure shell -

- ・公開鍵暗号方式；公開鍵＋秘密鍵
- ・フィンランド ヘルシンキ大学で開発
- ・RSA、IDEA、DES 方式による暗号化
- ・例えば； <http://www.cs.hut.fi/ssh>
- ・Windows版クライアントもあります(Teraterm)
- ・sshd (secure shell daemon)
- ・ssh (rlogin)、scp (rcp)、ssh-keygen
- ・鍵情報ファイル
 - .ssh/identity
 - .ssh/identity.pub (client) => .ssh/authorized_keys (server)
 - .ssh/ssh_known_hosts, /etc/ssh_known_hosts

安全なRemote Shell

- ssh ; secure shell -

1. 公開鍵(Public key)の交換とチェック

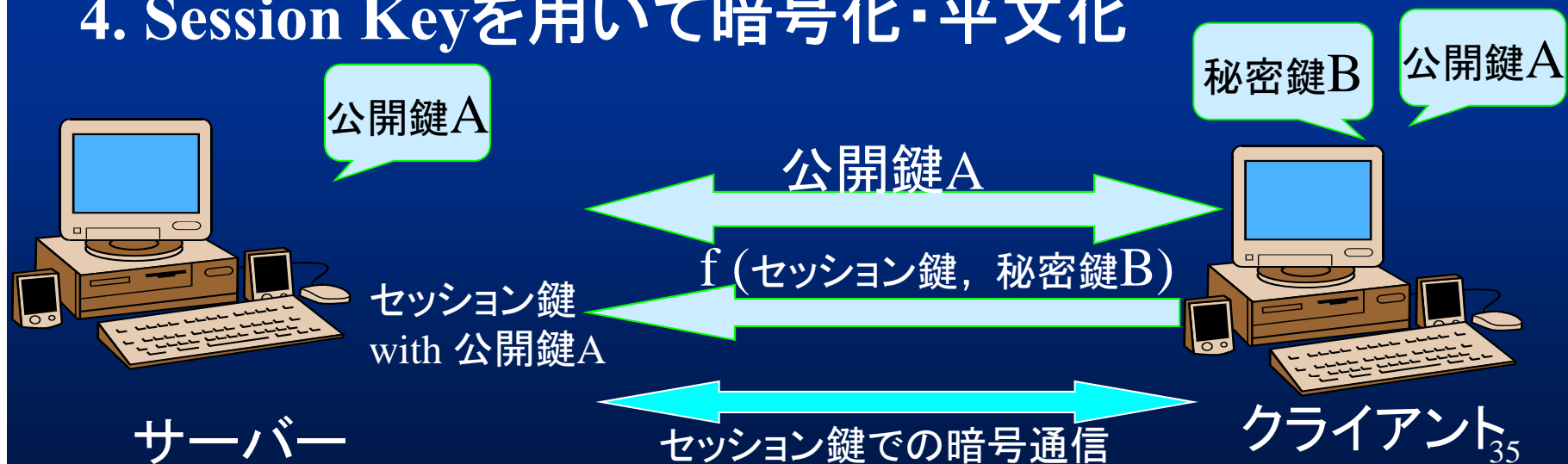
/etc/ssh_known_hosts、.ssh/known_hosts

2. クライアントは秘密鍵を使って Session Keyを送る

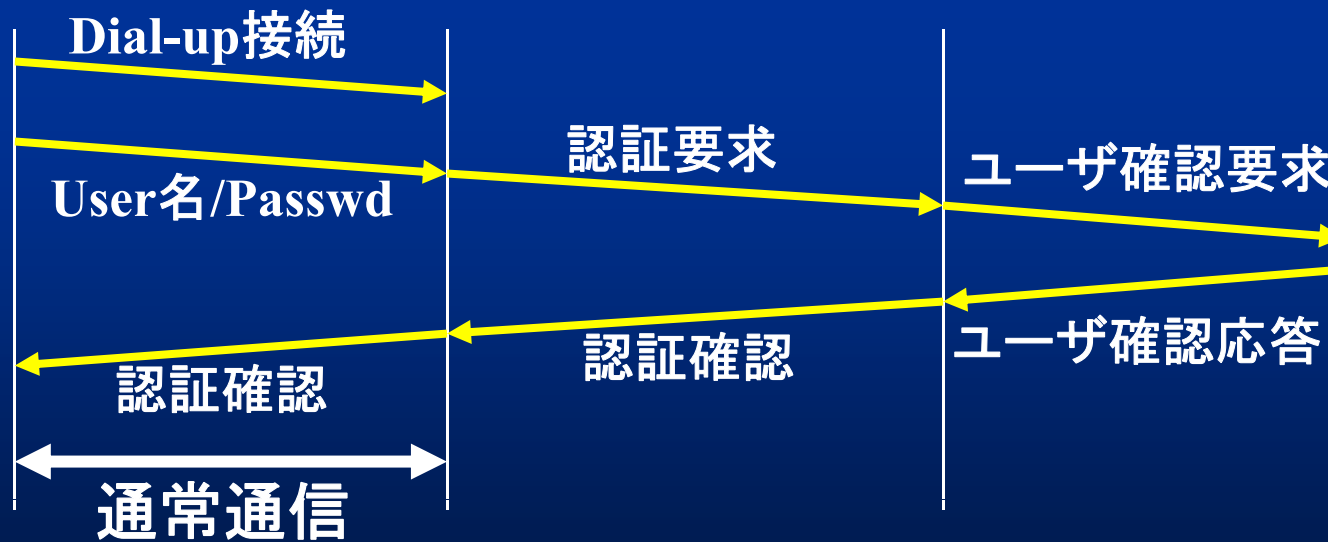
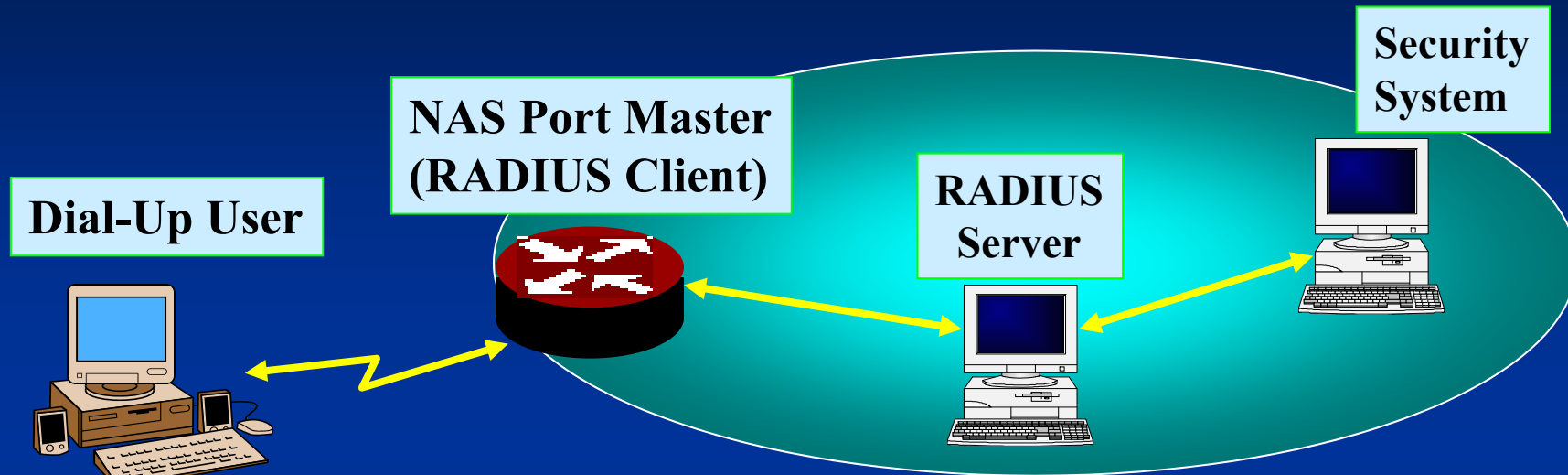
(*) Session keyは毎回変わる。

3. サーバは公開鍵を使って Session Key を平文化する

4. Session Keyを用いて暗号化・平文化



RADIUSの動作



ネットワークセキュリティ

1. セキュリティポリシーを決める
2. ユーザーの認証(パスワード管理)
- 3. ファイルの保護
 - (i) ファイルアクセス
 - (ii) Freeソフトのインストール
4. Secureなホストへの アクセスの方法
5. アクセス制御(xinetd TCP wrappers)
6. 暗号化 (IPsec)
7. Firewall

ファイルアクセス権

3つのレベルのファイルアクセス権

(1) Global, Group(SGID), User(SUID)

(2) Readable, Writable

・ root でのアクセスを極力防止する。

例；

ユーザ hiroshi の .login が Group (elab) でwritable。

/etcが Group Ownerにとってwritable (root&sysem)

→ elab グループの誰かにloginされると、hiroshi の
.loginに次のコマンドを潜り込ませることが可能。

```
rm -f /etc/passwd
```

```
cp /tmp/data526 /etc/passwd
```

フリーソフトウェアの導入

フリーソフトの導入を行うときには、次のようなポイントに注意してインストール作業を行う方が良い。

- (1) 特権ユーザ(e.g., root)としてはテストを行わない。
- (2) ソースコードをコンパイルして使用する。
= バイナリコードは使用しない。
- (3) Archiveをunpackするときは、内容を確認してから(`tar tf file`)
- (4) テンポラリーなディレクトリーでの `unpack`
- (5) `file` コマンドでファイルの内容のチェック
(バイナリファイルは注意)
- (6) ソースコードを眺める

フリーソフトウェアの導入

- (7) makeファイルを眺める。make -n
変なディレクトリーをアクセスしていないか
- (8) string コマンドでObjectファイルをチェック
- (9) 可能な限りlocalファイルでテストする
- (10) make -n install でmakeプロセスをチェック
- (11) SUID、SGIDコマンドがあったら、要注意

ネットワークセキュリティ

1. セキュリティポリシーを決める
2. ユーザーの認証(パスワード管理)
3. ファイルの保護
- 4. Secureなホストへの アクセスの方法
 - Secure Shell ; ssh
5. アクセス制御(xinetd, TCP wrappers)
6. 暗号化 (IPsec)
7. Firewall

ネットワークセキュリティ

1. セキュリティポリシーを決める
2. ユーザーの認証(パスワード管理)
3. ファイルの保護
4. Secureなホストへの アクセスの方法
- 5. アクセス制御(xinetd, TCP wrappers)
 - (i) 不要なサービスをシャットダウン
 - (ii) ログをとるプログラム(tcpd)
 - (iii) ホスト・サービスのアクセス制御
6. 暗号化 (IPsec)
7. Firewall

アクセス制御

1. 必要なサービスのみにしてしまう。
= 不要なサービスはシャットダウンする。
=> /etc/inetd.conf の不要な行をコメントアウト
 - (1) 共通; conmsat, finger, ntalk,
 - (2) クライアント; pop, imap
 - (3) ssh導入時; login, exec, shell, ftp

アクセス制御

2. *tcp_wrapper*

<http://csrc/nist.gov/tools/tools.htm>

(1) */etc/inetd.conf*

Before;

#service	socket	protocol	wait?	User	program	arguments
ftp	stream	tcp	nowait	root	/usr/sbin/ftpd	ftpd
telnet	stream	tcp	nowait	root	/usr/sbin/telnetd	telnetd
shell	stream	tcp	nowait	root	/usr/sbin/rshd	rshd
login	stream	tcp	nowait	root	/usr/sbin/logind	logind

After;

#service	socket	protocol	wait?	User	program	arguments
ftp	stream	tcp	nowait	root	/usr/sbin/tcpd	ftpd
telnet	stream	tcp	nowait	root	/usr/sbin/tcpd	telnetd
shell	stream	tcp	nowait	root	/usr/sbin/tcpd	rshd
login	stream	tcp	nowait	root	/usr/sbin/tcpdd	logind

(2) *inetd* のreread

```
# kill -HUP $(pid-of -inetd-process)
```

アクセス制御

3. ホスト・サービスのアクセス制御

(1) /etc/hosts.allow

```
fingerd      : ophelia hamlet laertes  
rshd,rlogind: LOCAL EXCEPT hamlet  
telnetd,ftpd: LOCAL, .expcons.com, 192.1.4
```

(2) /etc/host.deny

```
tftpd : ALL : (/usr/sbin/safe_finger -l @%h |  
              /usr/sbin/mail -s %d-%h root) &  
ALL   : ALL
```

アクセス制御

1. セキュリティポリシーを決める
2. ユーザーの認証(パスワード管理)
3. ファイルの保護
4. Secureなホストへの アクセスの方法
5. アクセス制御(xinetd, TCP wrappers)
- 6. 暗号化 (IPsec)
 - (1) 暗号メール
 - (2) トランスポート層での暗号化
 - (3) IPsec
7. Firewall

暗号化・IPsec

1.暗号メール

- PEM, MOSS
- S/MIME
- PGP (Pretty Good Privacy)

2.トランスポート層での暗号化

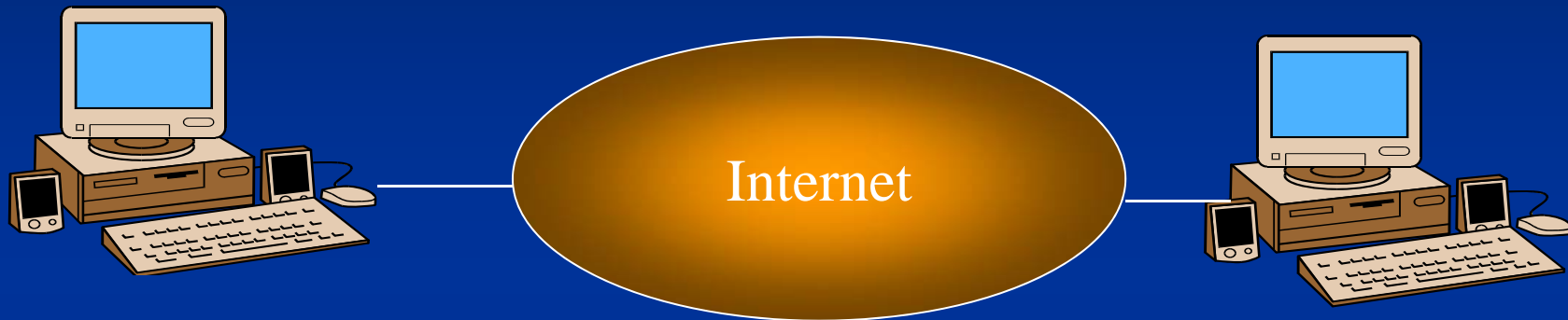
- SOCKS (<http://www.socks.nec.com/>)

3. IPsec

- 認証ヘッダ (AH: Authentication Header)
- 暗号ペイロード (Encapsulating Security Payload)
- 鍵交換プロトコル (Internet Key Exchange)

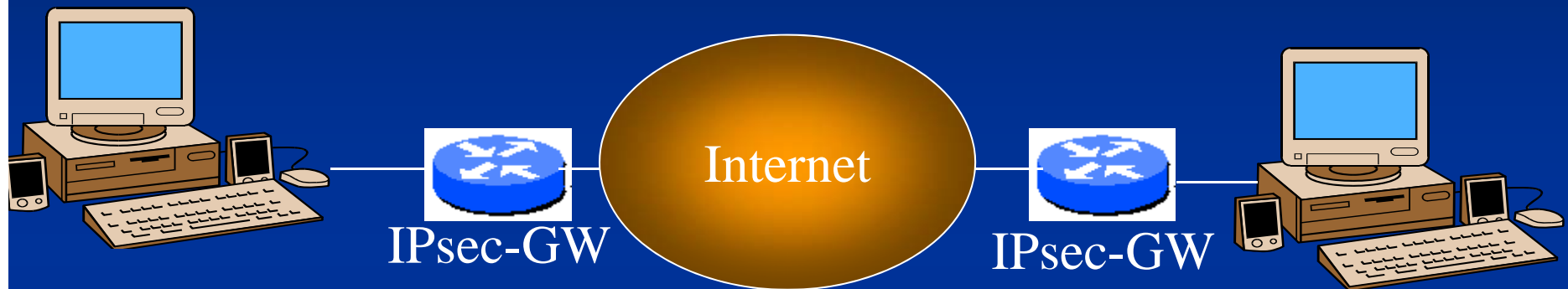
暗号化・IPsec

- トランスポートモード -



暗号化・IPsec

- トンネルポートモード -



暗号化・認証アルゴリズム

[1] 平文の認証 (一般には、 N bits(入力) \rightarrow m bits(出力), $N > m$)

[2] 平文の暗号化

(3) 暗号化

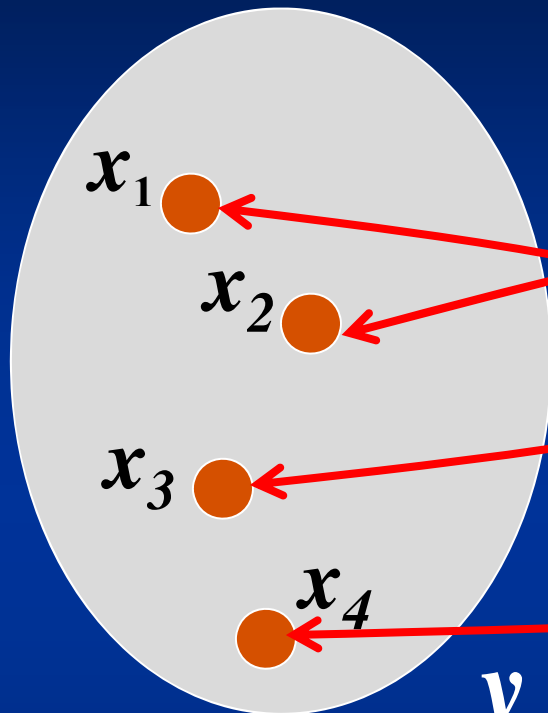
① DES(Data Encryption Standard) ; 秘密鍵方式

② RSA(Rivest, Shamir, Adleman) ; 公開鍵方式

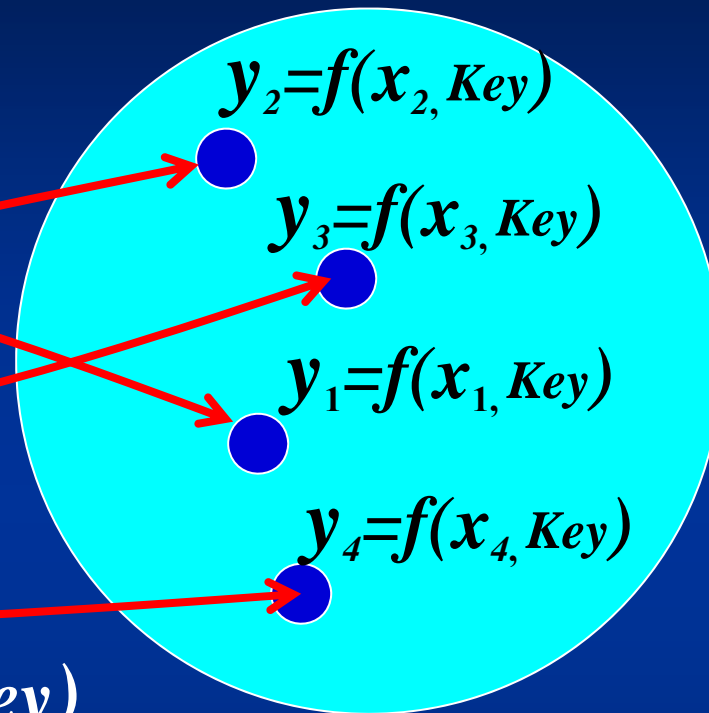
暗号化は何をしているのか。

- {平文}文字の空間 と {暗号}文字の空間 との間の 写像 $\{F(\text{文字}, \text{パラメータ})\}$ の計算を行っている。 {暗号}文を、たくさん 眺めると、文字 とパラメータ が 見えてくる。
 - この {たくさん} が、十分に大きければよしとする。
 - {暗号}文の空間 も、写像関数 F もほぼ、無限に存在する。
 - 写像関数 F の 逆関数 F^{-1} が存在すること
 - 必ず、1対1の写像となっていること。
- (*) 認証では、この条件が少し甘くできる。

平文のシンボル
(e.g., 文字)集合(X)



暗号文のシンボル
(e.g., 文字)集合(Y)



$$y = f(x, Key)$$

$$x = f^{-1}(y, Key)$$

(*) 必ず、

(i) f^{-1} が存在

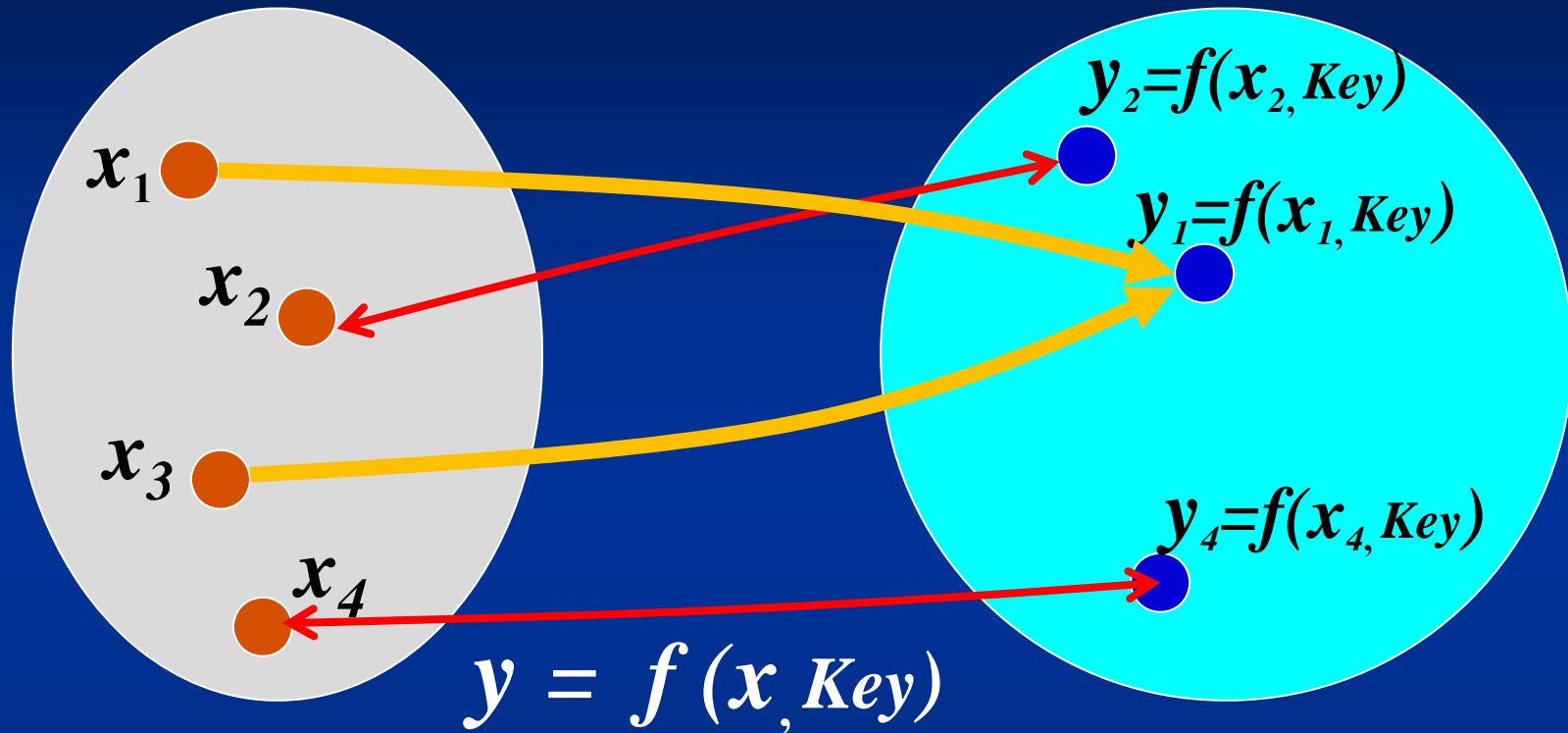
(ii) 写像は、1対1

$$y_1 \neq y_2 \text{ for any } x_1, x_2$$

(*) Key は、ユーザごとに定義

平文のシンボル
(e.g., 文字)集合(X)

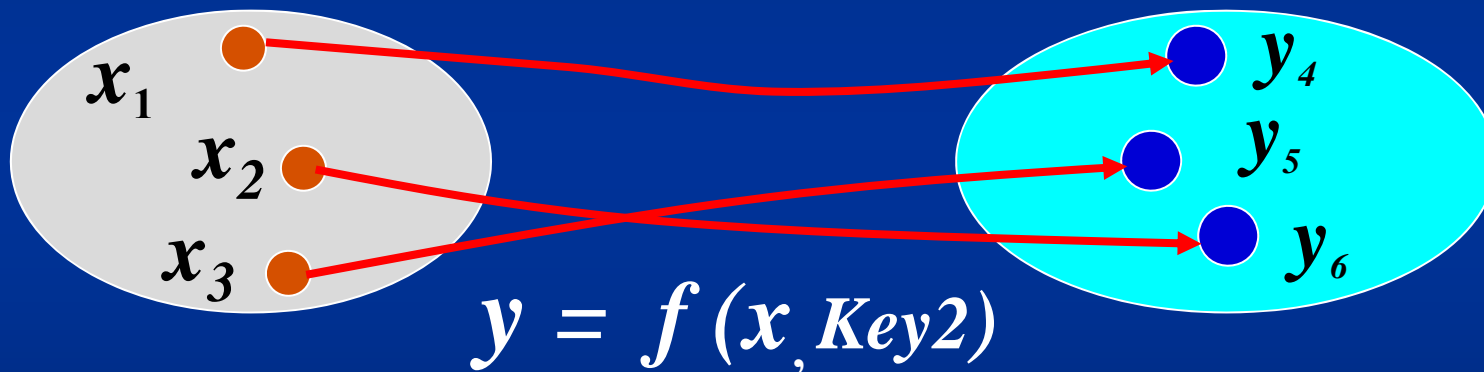
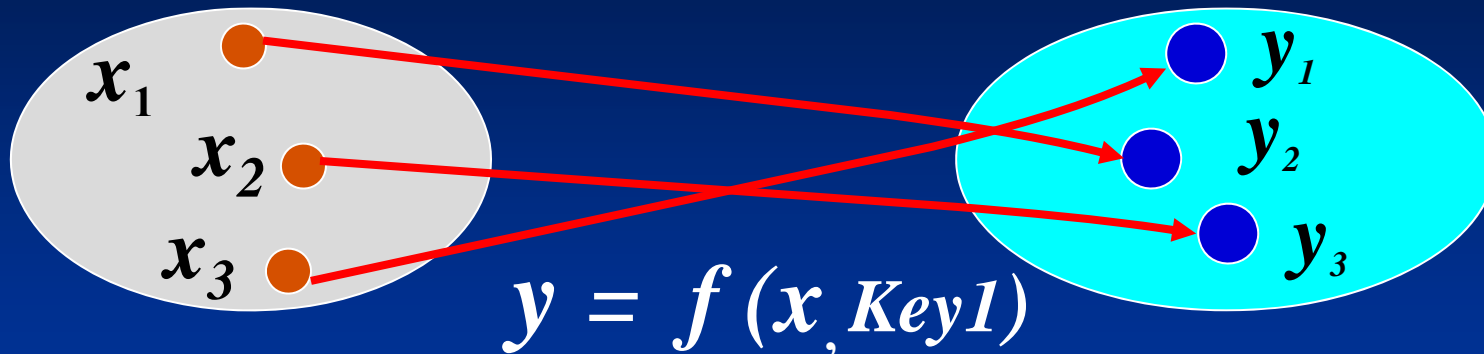
暗号文のシンボル
(e.g., 文字)集合(Y)



(*) もし、同じ y に写像される x が複数存在すると
 f^{-1} が存在しないことになり、暗号の復合が
できなくなる

平文のシンボル
(e.g., 文字)集合(X)

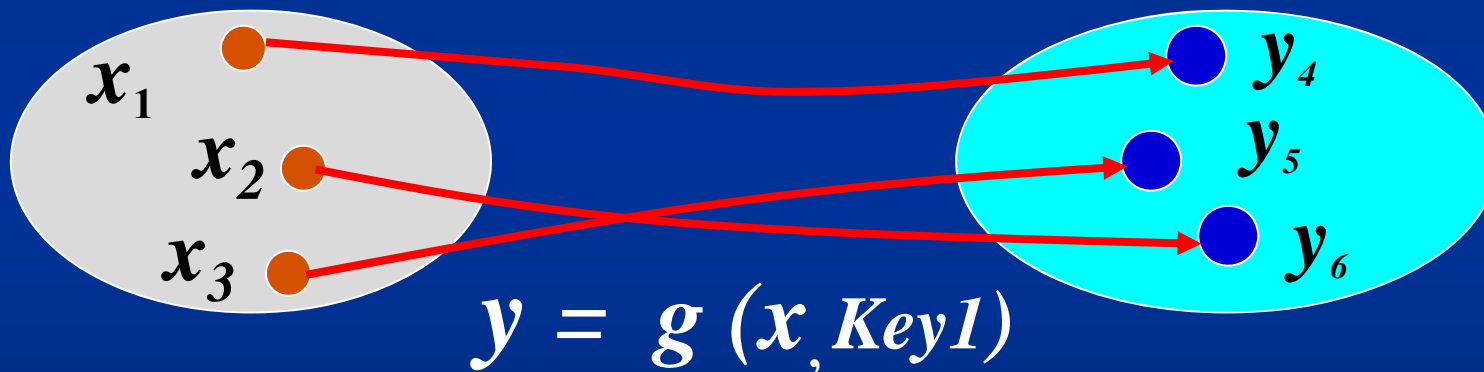
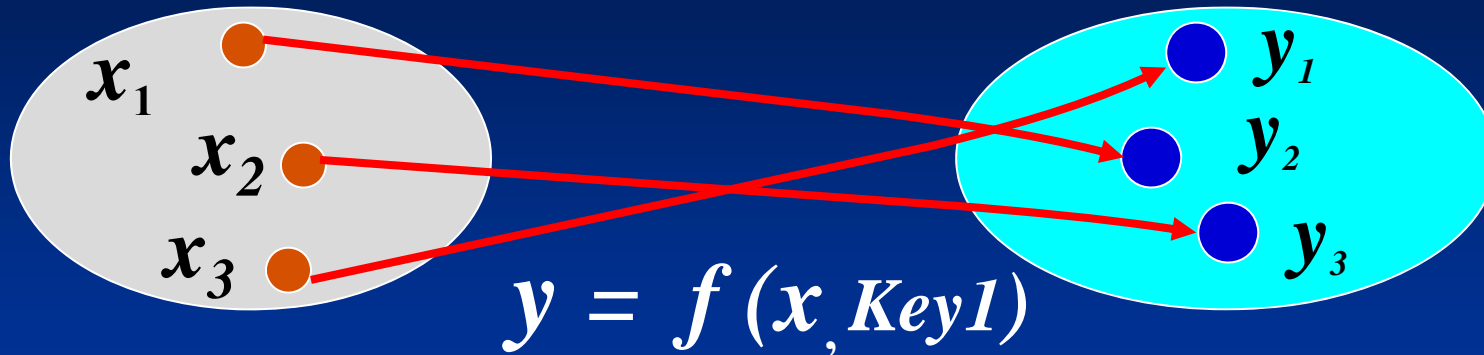
暗号文のシンボル
(e.g., 文字)集合(Y)



(*) 同じ写像関数(暗号化関数) f を用いていても、関数 f のパラメータである Key が異なれば、写像値(暗号文のシンボル)も異なる。

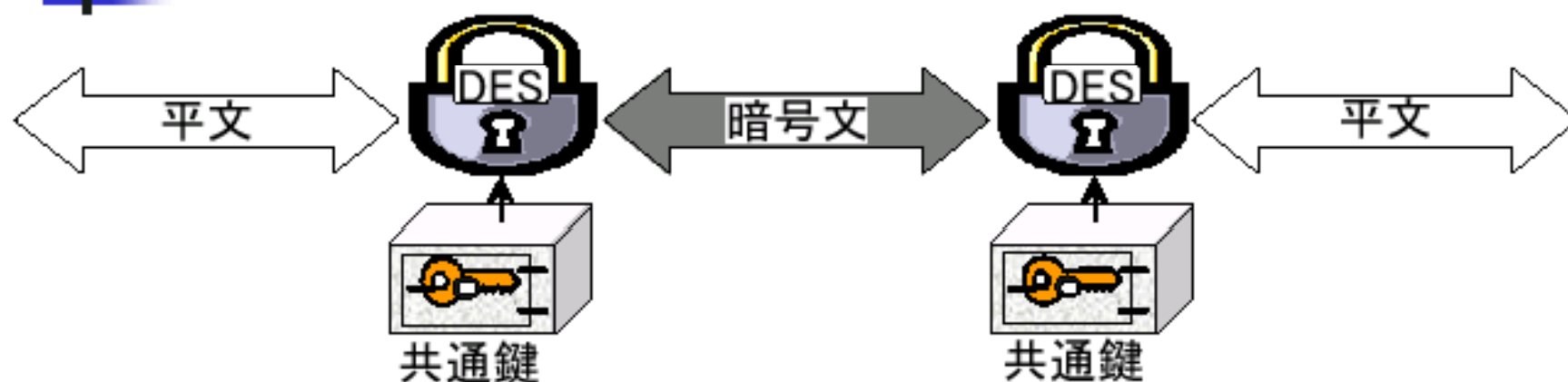
平文のシンボル
(e.g., 文字)集合(X)

暗号文のシンボル
(e.g., 文字)集合(Y)

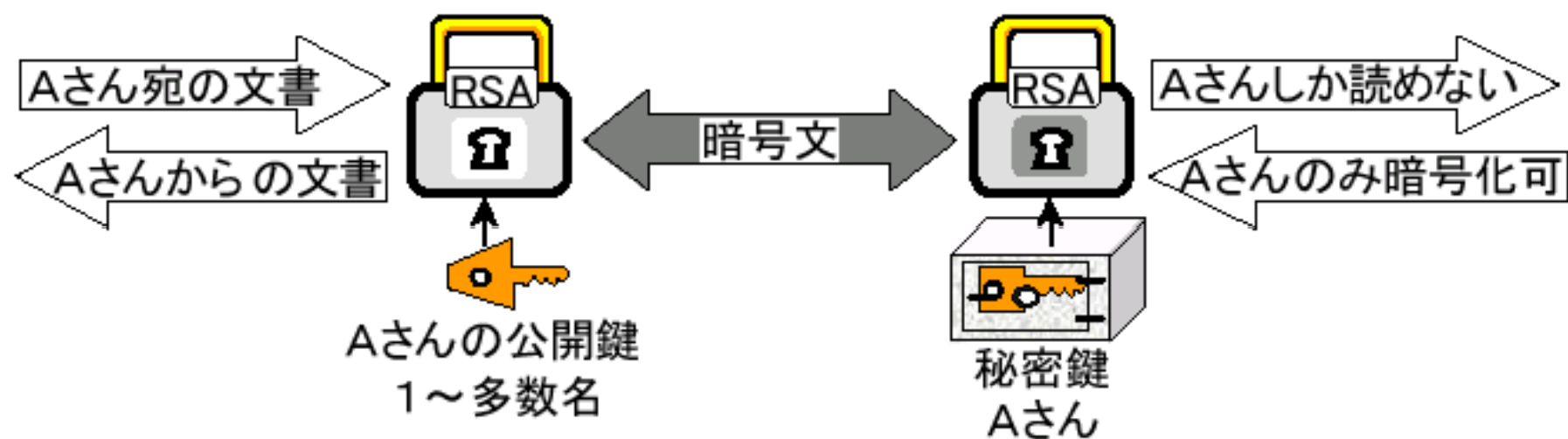


(*) 仮に、暗号化に必要な鍵 (key) が同じでも、異なる写像関数(暗号化関数)を用いることも可能。

暗号方式の種類

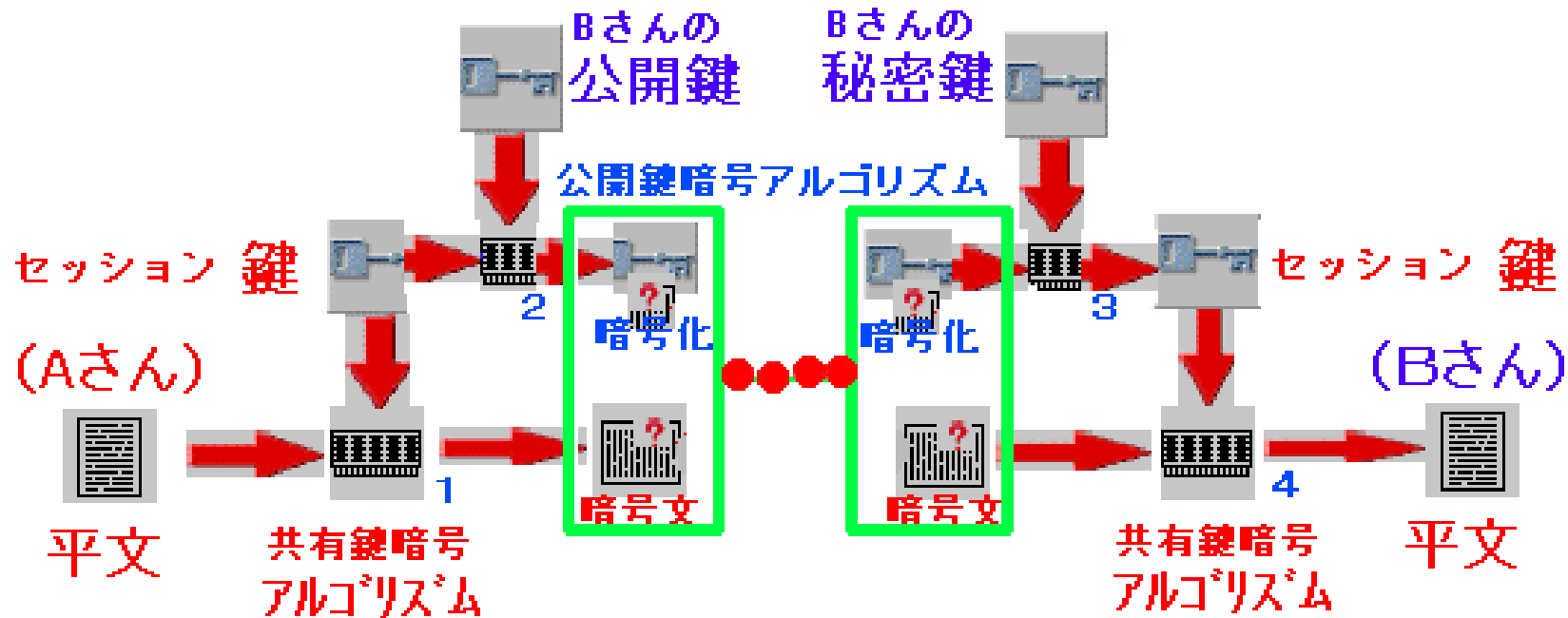


(1) 共通鍵暗号方式



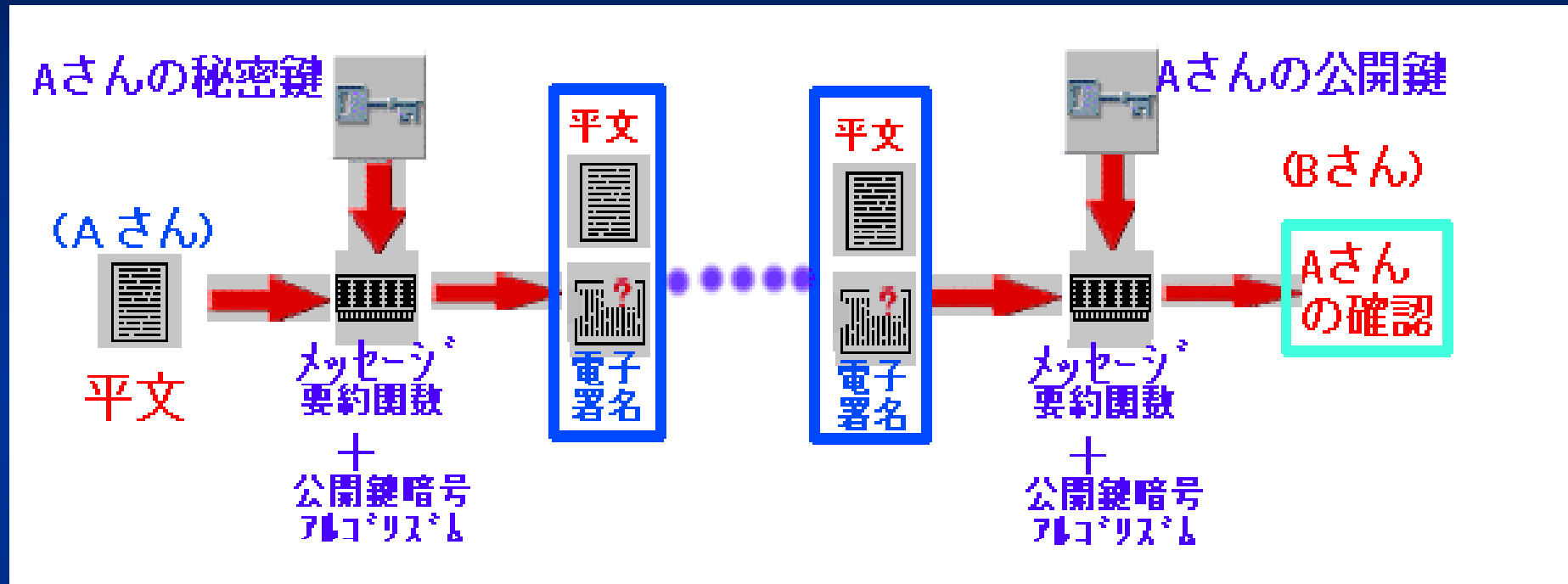
(2) 公開鍵暗号方式

公開鍵暗号方式



例; ssh (Secured Shell)

電子署名方式



- MD5 (128 bits)
- SHA (160 bits)

PGP署名メール

[署名したいメール]

7月30日午前10時に天満橋で会いましょう。

[署名されたメール]

-----BEGIN PGP SIGNED MESSAGE-----

7月30日午前10時に天満橋で会いましょう。

-----BEGIN PGP SIGNATURE-----

Version: 2.6.3ia

Charset: noconv

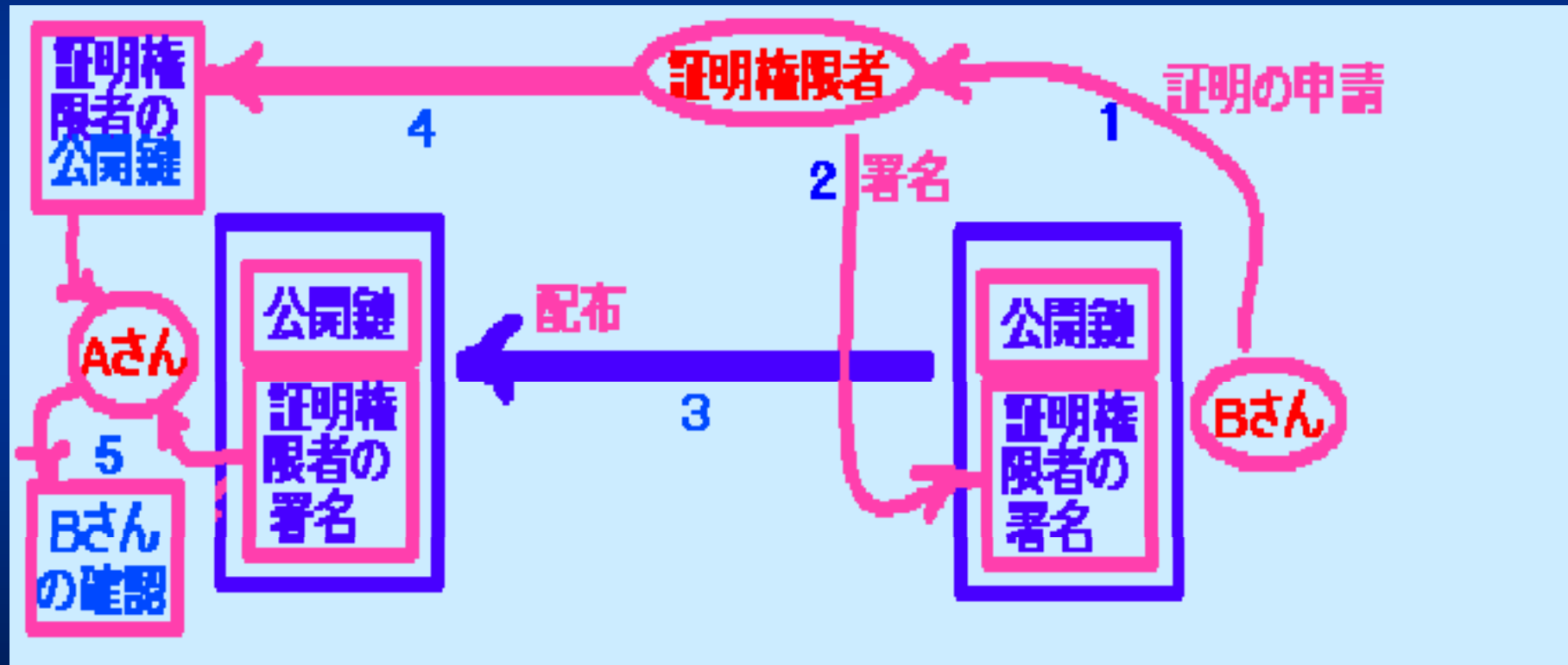
iQCVAwUBMey8R6UtC+xzFETZAQEnUAP+N30di02slY+rRYa2gBJ2u2ImWofjeyks
1AkvsN9errDk4N/VcFmc3d6F4heDkiy87u3XAVoulz2orb9xZ3qFveoEZp3QLLa6
Pkzs6/N1nmJZFZF1f1M8yUR5WZTbyaVHQmC1AuSZhJsM8+8S/+IbpXVPJJ68M4JE
cDYBT86eekM=

=UE6f

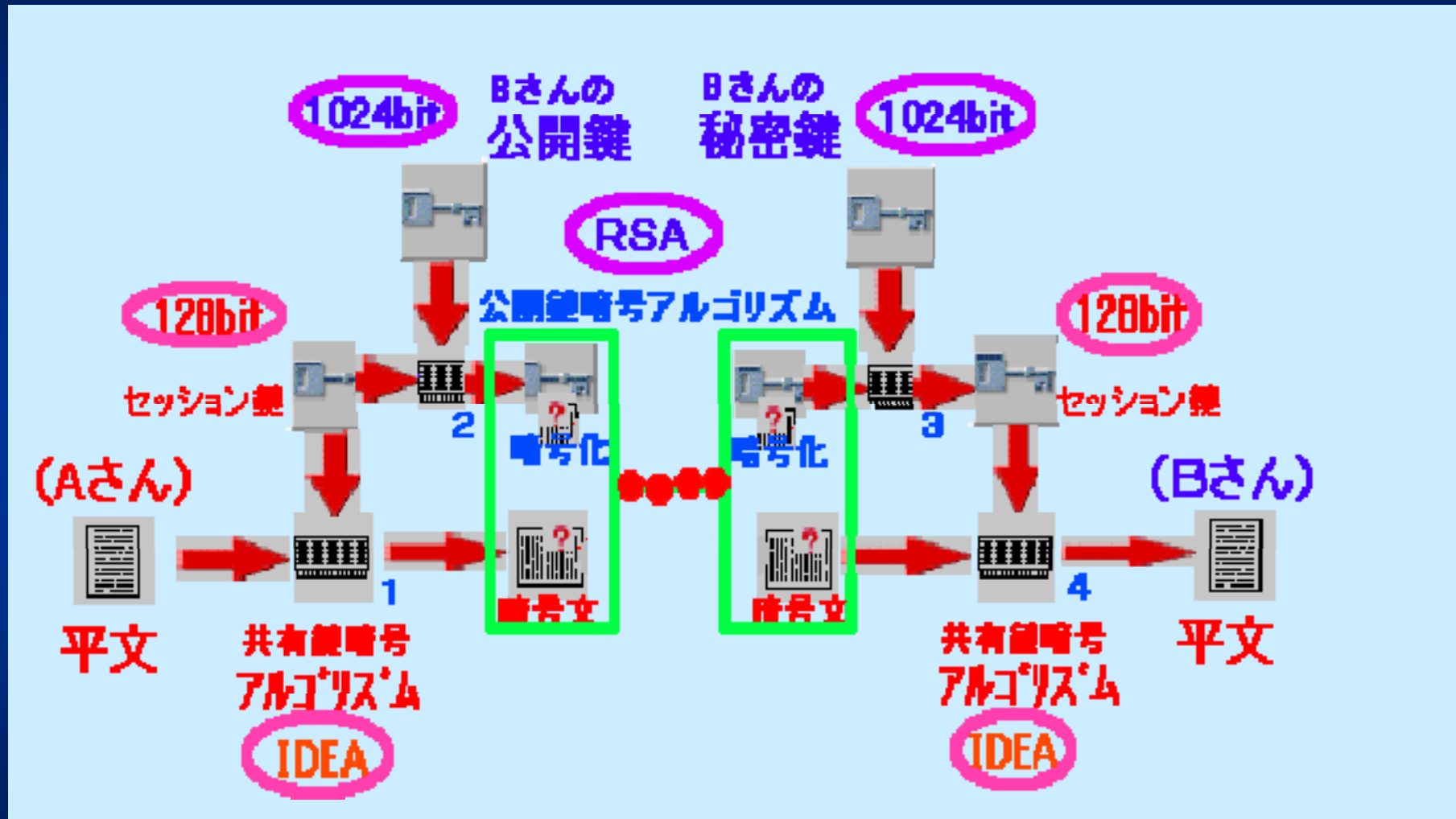
-----END PGP SIGNATURE-----

鍵の証明と配布

- ・証明を発行する機関・組織を利用
例； Netscape Webサーバ 暗号化情報交換



PGP暗号化メール



公開鍵暗号化方式(暗号化方式; RSA+IDEA)

PGP暗号化メール

[暗号化したいメール]

7月30日午前10時に天満橋で会いましょう。

[暗号化されたメール]

-----BEGIN PGP MESSAGE-----

Version: 2.6.3ia

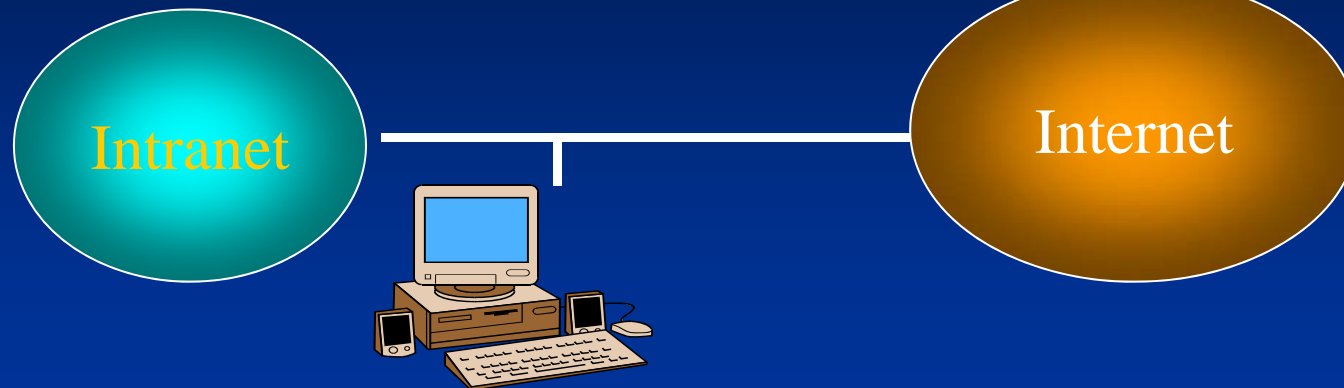
hIwDpS0L7HMURNkBA/4qk4BDXaiLag9tOS8srdd09IP4Pbocw8ERnYZKc8BJZHRq
bmePoSNRpv8QwRPttwB3pkUhPH9ET5BbGiyuw36hLvIet5z5ot3RS+XnfSz1Tyxw
xkXT+nNDCE6Gntb6JqBUym2/FRowwMNOc1bnKD6eIqZfekDUWBuHKSRduH6BfqYA
AAA3YBJcBDcrQtcIuA5R+bvivZ8gc8Fx3JCCUtW4yH+embVTTSUw+xTt0JSUoo93
u5+LHGrrzBESSg==
=00WV

-----END PGP MESSAGE-----

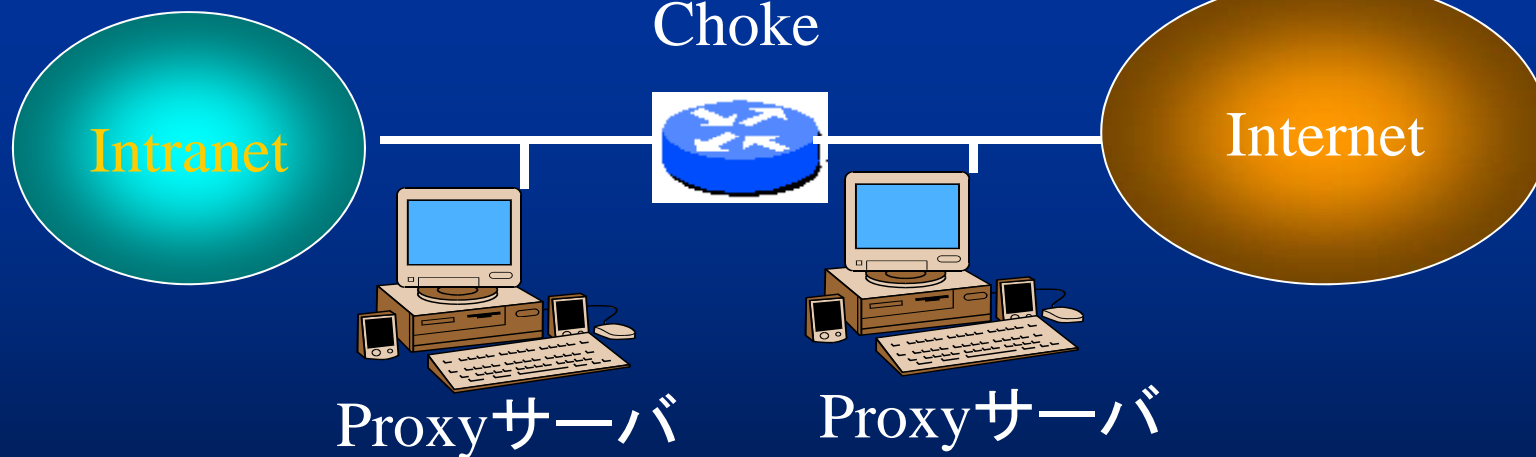
ネットワークセキュリティ

1. セキュリティポリシーを決める
2. ユーザーの認証(パスワード管理)
3. ファイルの保護
4. Secureなホストへの アクセスの方法
 - Secure Shell ; `ssh`
5. アクセス制御(xinetd, TCP wrappers)
6. 暗号化 (IPsec)
- 7. Firewall

4 Levels of Firewall Configurations

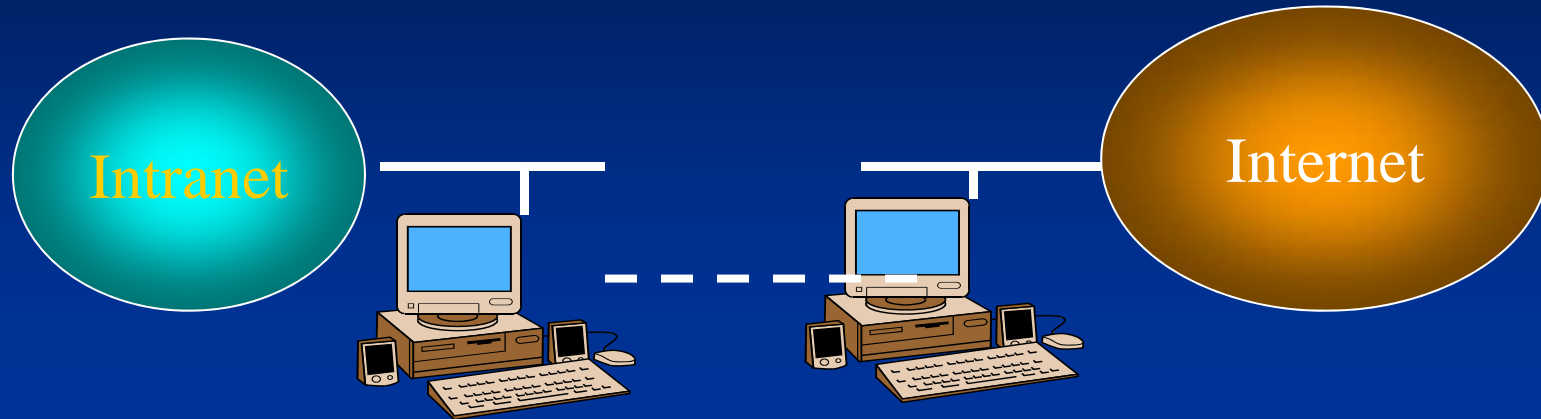


(1) Simple gateway
Choke

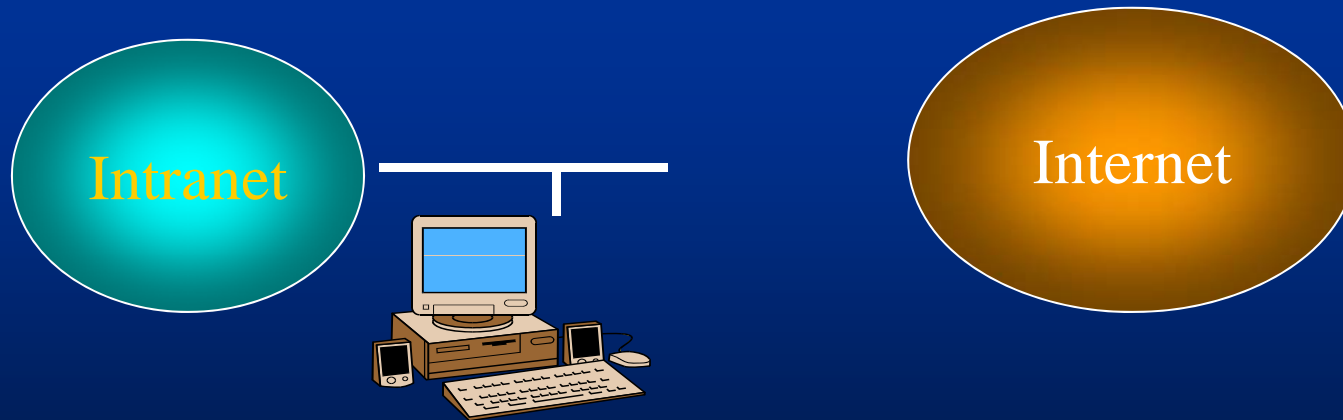


(2) Belt and Suspender

4 Levels of Firewall Configurations



Proxyサーバ
(3) TIPなどによる接続



(4) Disconnect

ファイアウォール

1. 経路情報の交換を停止

→ FW内の経路情報は外部に広告されない。

(注) Source routingで進入可能

2. パケットフィルタリング

socket{src_IP, src_port, dsrt_IP, dst_port}の情報でフィルタリングを行う。

(注) - ftpなど相性がよくないアプリケーションが存在

(a) 公開されるべきサービス

WWW, anonymous-ftp, IRC

(b) 公開されるべきではないサービス

NIS, NFS, PRC, TFTP, SNMP

(c) 内向きを禁止すべきサービス

SMTP, NNTP, HTTP, FTP

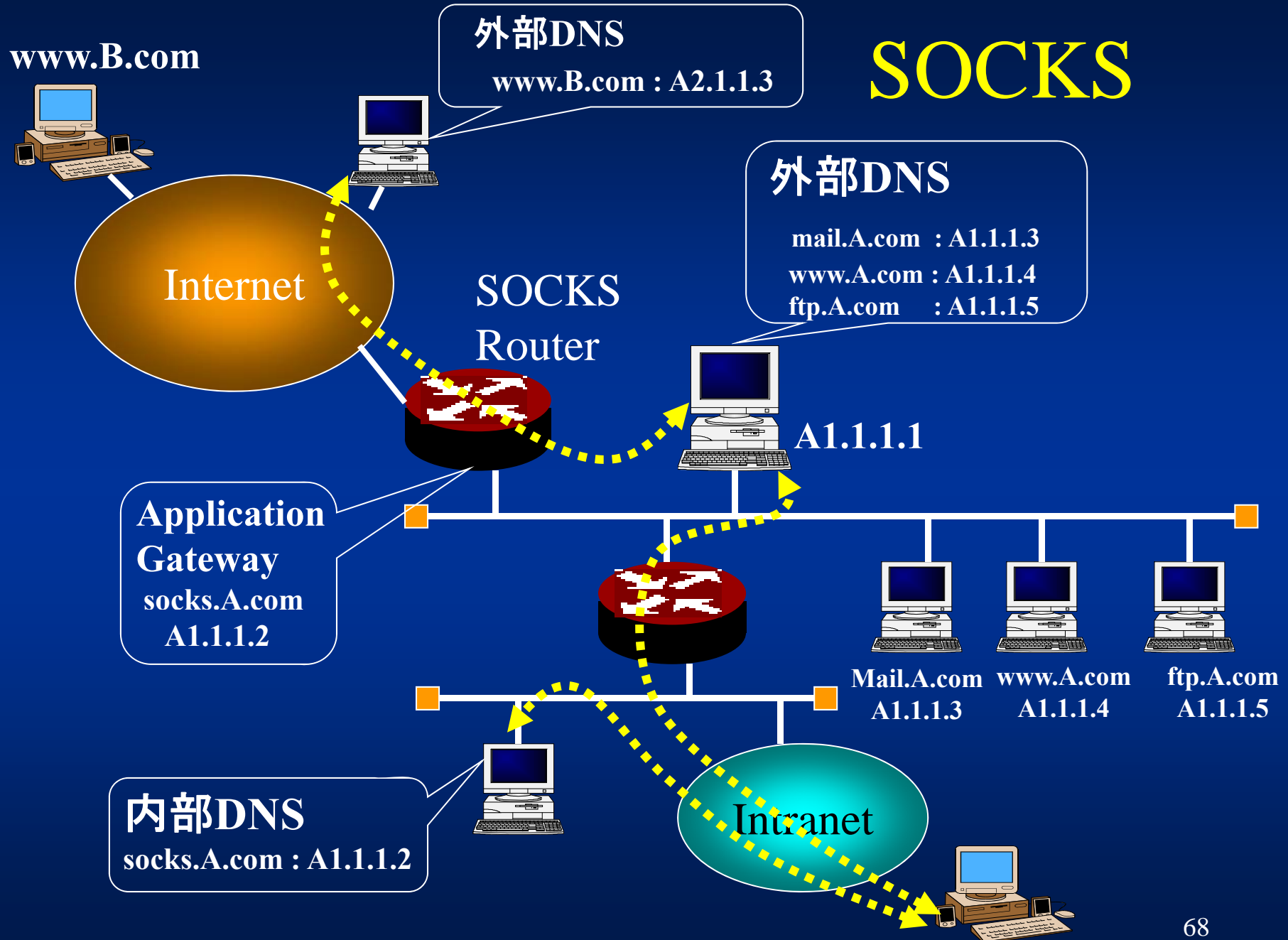
ファイアウォール

3. アプリケーション ゲートウェイ ; Proxyサーバ
→ 各アプリケーションでProxyサービスを提供する。

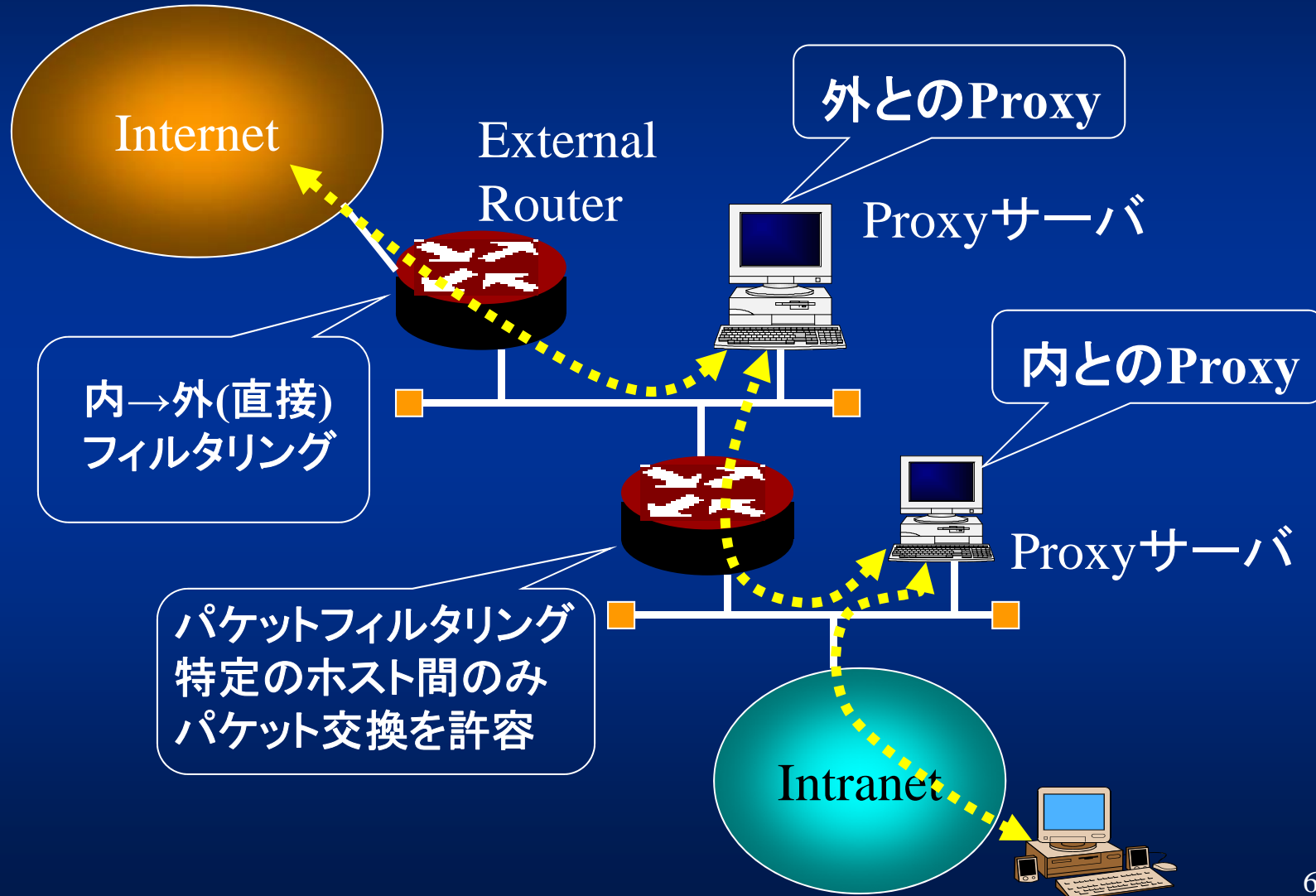
e.g., **SOCKS**

<ftp://ftp.nec.com/pub/security/socks.cstc/socks.cstc.4.2.tar.gz>

SOCKS



Firewall System Configuration



電子メールシステムでの セキュリティ技術

- メール関連のセキュリティ的な問題・対策
 - パスワード保護; APOP
 - 不正使用; SMTPサーバ アクセス制御
 - メール改竄; 暗号メール、ヘッダチェック
 - SPAMメール
 - ウイルスメール

パスワード保護

— APOP —

- POP3の問題点
 - パスワード情報が定期的に平文で交換される
 - telnet(1キャラクタ/パケット)よりも危険
- 使い捨てパスワード(OTP)の利用
 - パスワード=
MD5(PROCESS_ID、TIME_STAMP、
HOSTNAME、
APOP_PASSWORD)

不正使用

SMTPサーバアクセス制御

- SMTPサーバのドメインからのメールのみをメールの転送を受け付ける
(`/etc/sendmail.cf`)
 - 送信元IPアドレス(Source IP address)
 - 移動ホストからのアクセスをどう扱うか？ IPアドレスは、同じドメインのIPアドレスではない。
 - From内の送信元メールアドレスのドメイン名
 - なりすまし(Fromフィールドの改竄)への対処

メールの改竄への対策

- 暗号・署名メール
 - PGP、S/MIME、PEM、MOSS、KPS
 - トランスポート(End-to-End)モード、トンネル(GW)モード
- メールヘッダのチェック
 - Received: 行
 - Message-Id: 行

SPAMメール・電子メール爆撃

- SPAMメール; 電子メール版ダイレクトメール
 - 語源: 肉の缶詰。TVコメディ番組での「SPAM」の連呼から転じた。
 - SPAMメールを専門に引きうける業者の出現
 - メールサーバを土台にしたSPAMメールの送信
- 電子メール爆撃
 - 直接攻撃
 - SPAM利用攻撃
 - メールリングリスト悪用攻撃

SPAMメール・電子メール爆撃 対策

- 送信元IPアドレスのDNSによる存在確認
- 外から入ってきて外に出て行くメールの拒絶
- メール中継の場合には、ヘッダにトレース情報をきちんと残す
- MLへの投げ込みはメンバーのみに制限
- MLのメンバーリストの秘匿
- MLへの自動登録には注意

SPAMメール 対策

- 送信元のチェック
 - クライアントのIPアドレス、ドメインによるアクセス制御
 - SPAMブラックリストの利用 (/etc/sendmail.cf)
- HTML メールは何も考えずに捨てる

ウィルスメール

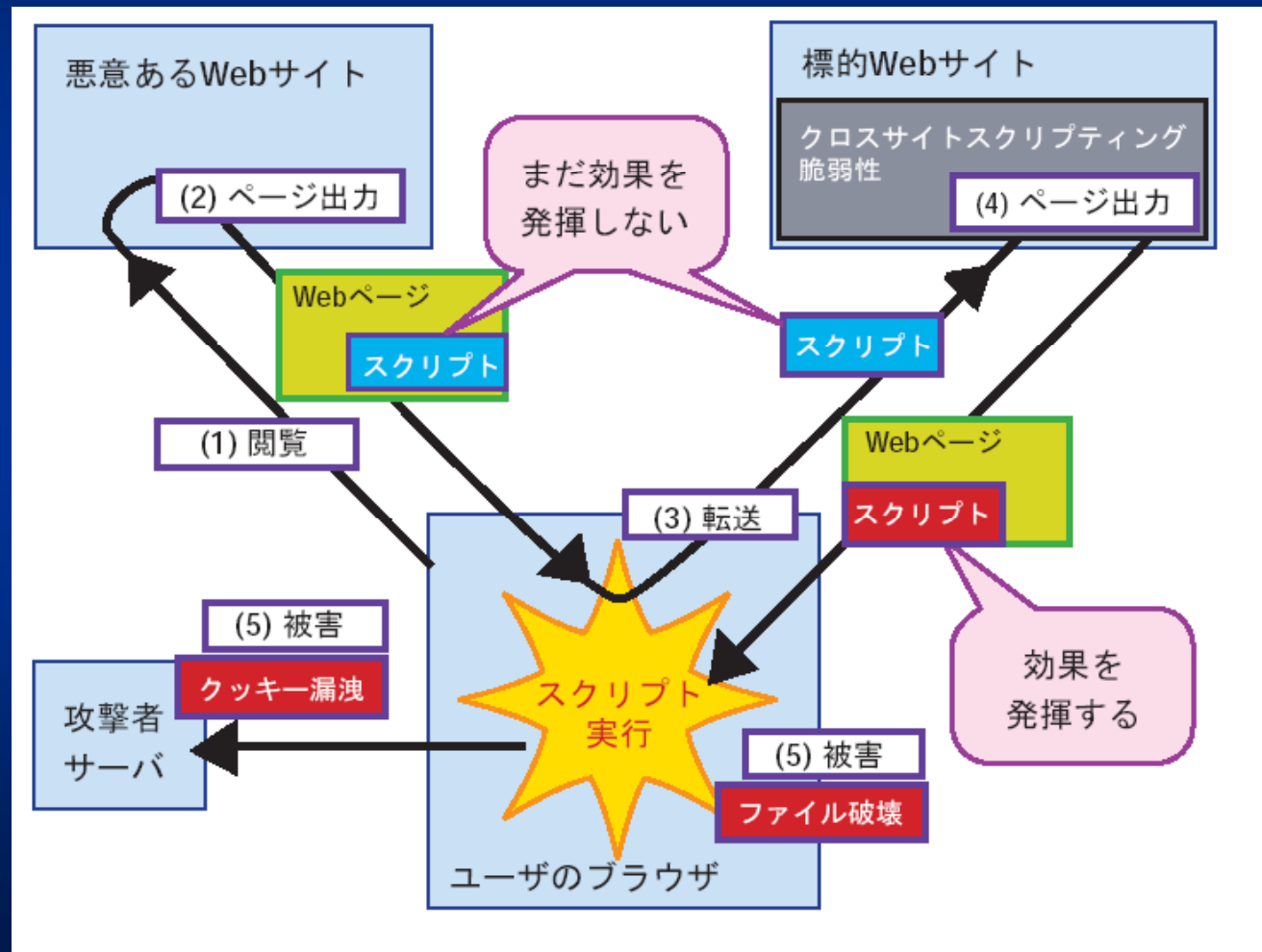
- 怪しい 添付ファイルは 迷わず捨てる
- 危ないメールを使わない
- ウィルスチェックソフトを上手に使う。
 - でも最近では、ウィルスのSignatureパターンを使ったフィルタリングを行うルータも出てきた

プログラミング上の注意点

基本中の基本

- 入力値のチェック
 - クライアント側でのチェックは信用できない
 - 例えば、クロスサイトスクリプティング
 - 特に、SCRIPT 文は危ない。
 - SSLなどを用いた、Secureな通信
 - 必ずサーバ側でチェックすべし。
 - 誰も信用しない！
- URLストリング や hidden は、盲点かも
- 重要な情報は Web公開 ディレクトリの外に置く
- アクセス権への配慮
 - オブジェクト指向(e.g., JAVA)での 継承(Inherit)

クロスサイトスクリプティング



基本中の基本

- 入力値のチェック
 - クライアント側でのチェックは信用できない
 - 例えば、クロスサイトスクリプティング
 - 特に、SCRIPT 文は危ない。
 - SSLなどを用いた、Secureな通信
 - 必ずサーバ側でチェックすべし。
 - 誰も信用しない！
- URLストリング や hidden は、盲点かも
- 重要な情報は Web公開 ディレクトリの外に置く
- アクセス権への配慮
 - オブジェクト指向(e.g., JAVA)での 継承(Inherit)

基本中の基本(続)

- スレッド間での同期/ロック
- Perlなどでのファイルのオープン
- セッションタイムアウト → 短く
- バッファオーバーラン
- MS Windows での Short Name問題。。。

図1 プロセスのメモリ空間

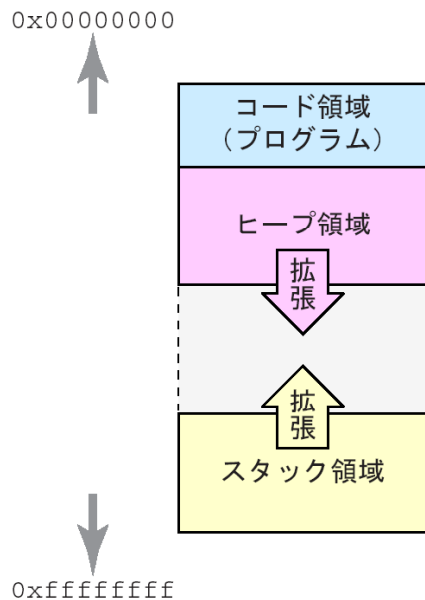


図2 スタック領域の拡張

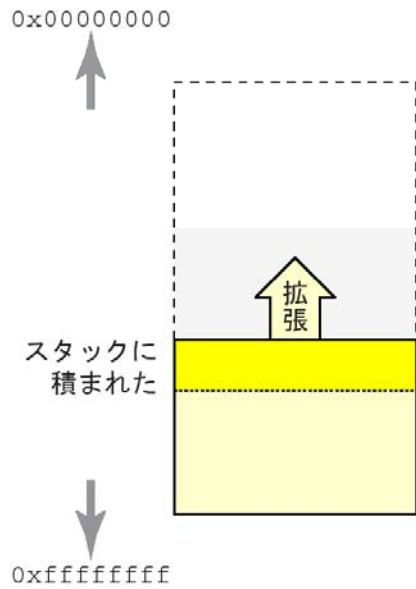
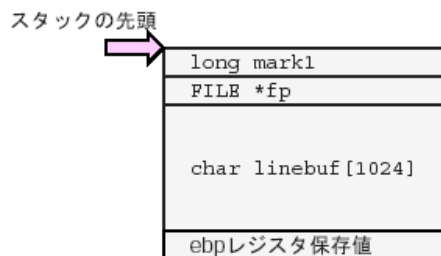
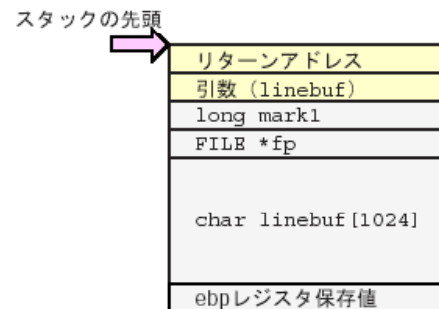


図3 スタックの変化

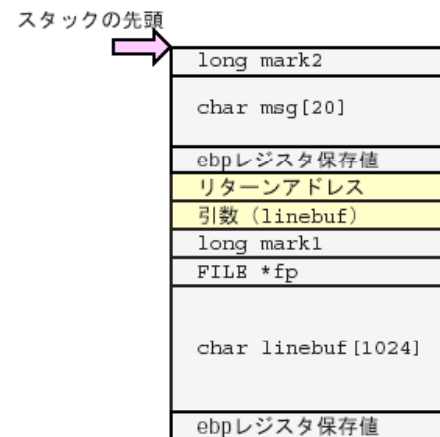
(a) main()関数に入った直後



(b) vuln()関数呼び出し直前



(c) vuln()関数に入った直後



基本中の基本(続)

- スレッド間での同期/ロック
- Perlなどでのファイルのオープン
- セッションタイムアウト → 短く
- バッファオーバーラン
- MS Windows での Short Name問題。。。