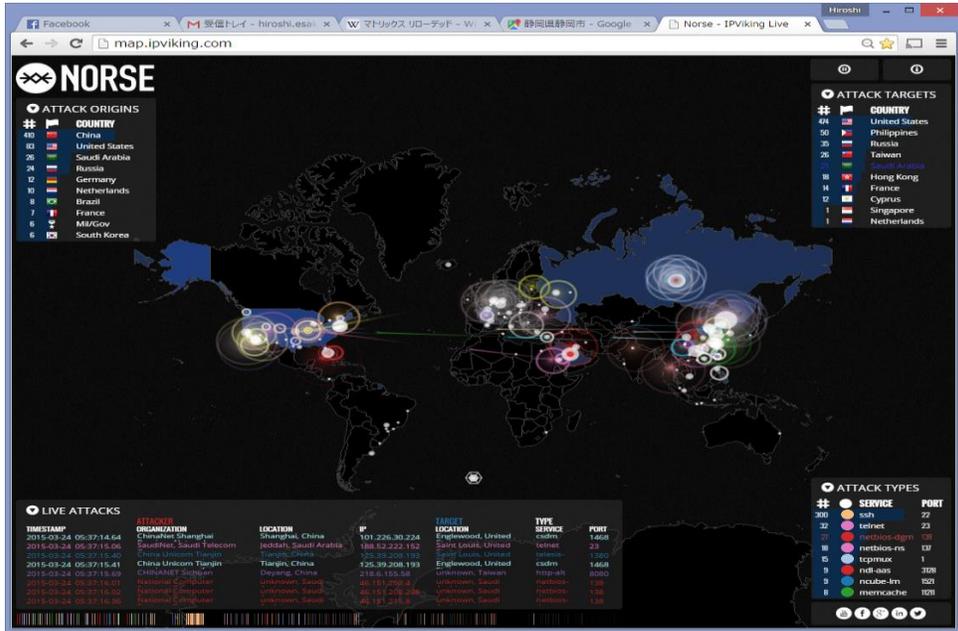


セキュリティとプライバシー

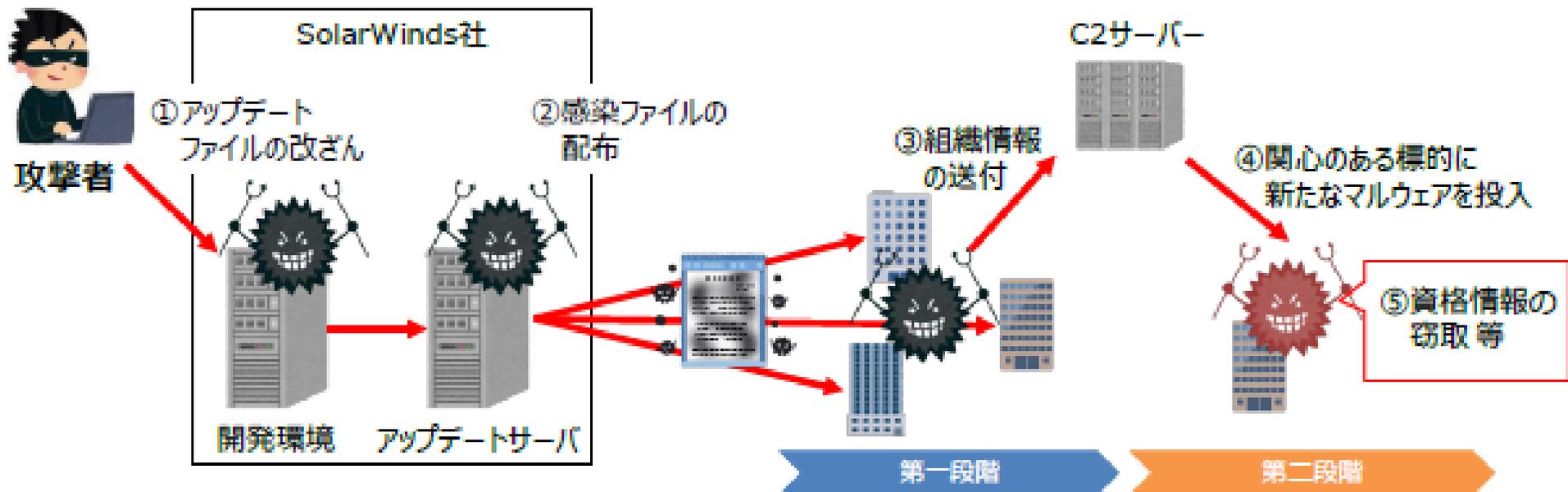


- <https://cybermap.kaspersky.com/>
- <https://threatmap.fortiguard.com/>
- <https://threatmap.bitdefender.com/>
- <https://threatbutt.com/map/>

SolarWinds Orion Platformのアップデートを悪用した攻撃

- 2020年12月13日、SolarWinds社は同社のネットワーク監視ソフトウェア「Orion Platform」に、正規のアップデートを通じてマルウェアが仕込まれたことを公表。
- 攻撃は2019年9月には始まっていたとみられ、2020年3月～6月のアップデートファイルが侵害されたことで、米政府機関等を含む最大約18,000組織が影響を受けたとされる。
- 初期段階のマルウェアは、セキュリティサービスの検知を回避しつつ被害組織の情報をC2サーバーへ送信。攻撃者が関心のある標的に対しては第2段階のマルウェアが投入され、資格情報を窃取。

◆攻撃イメージ



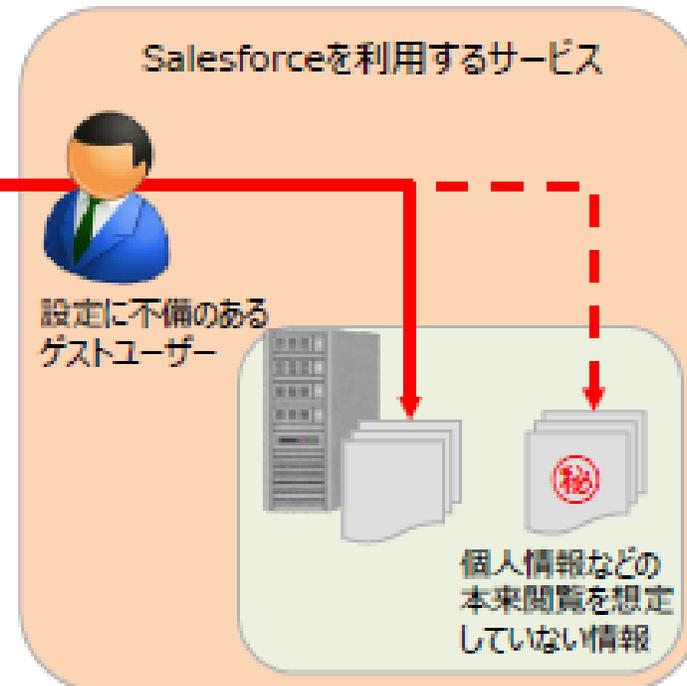
クラウドサービスの設定不備を原因とする不正アクセス

- 2020年12月25日、セールスフォース・ドットコムは、同社が提供するサービスにおけるゲストユーザーに対する情報共有に関する設定が適切に行われていない場合、一部情報が第三者より閲覧できる事象の発生を公表。また、複数の国内事業者が本事象による不正アクセス及び個人情報漏えいの発生を公表。
- 本サービスを組み込んだシステムがパッケージとして複数の顧客に提供され、同時に被害が発生したケースも。
- クラウドサービスを活用する際には、サービスの利用状況や各種設定の確認・見直しを行うなど、適切なセキュリティ対策を講ずることが重要。

◆不正アクセスがあったと公表した事業者等

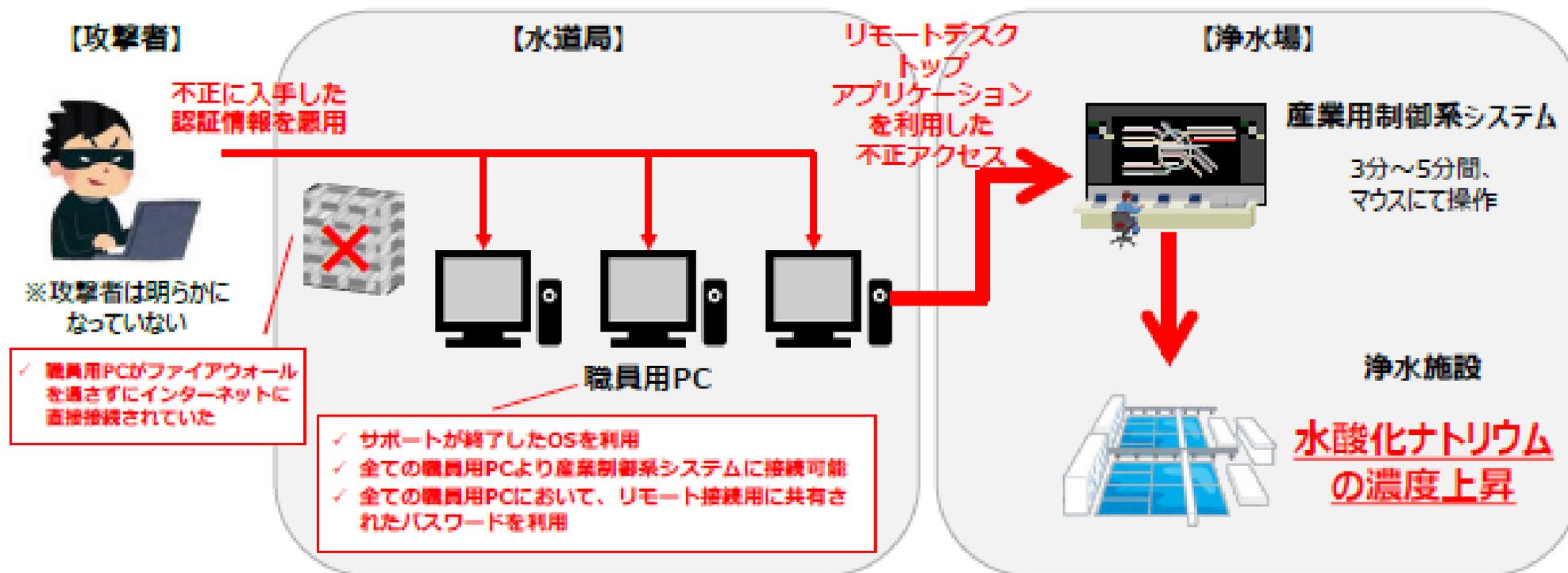
- ・ キャッシュレス決済サービス事業者
- ・ サービス事業者
- ・ クレジットカード事業者
- ・ 小売事業者
- ・ 玩具メーカー
- ・ ガス事業者
- ・ 地方自治体
- ・ 独立行政法人
- 他

◆攻撃イメージ



水道システムへの不正アクセス事例

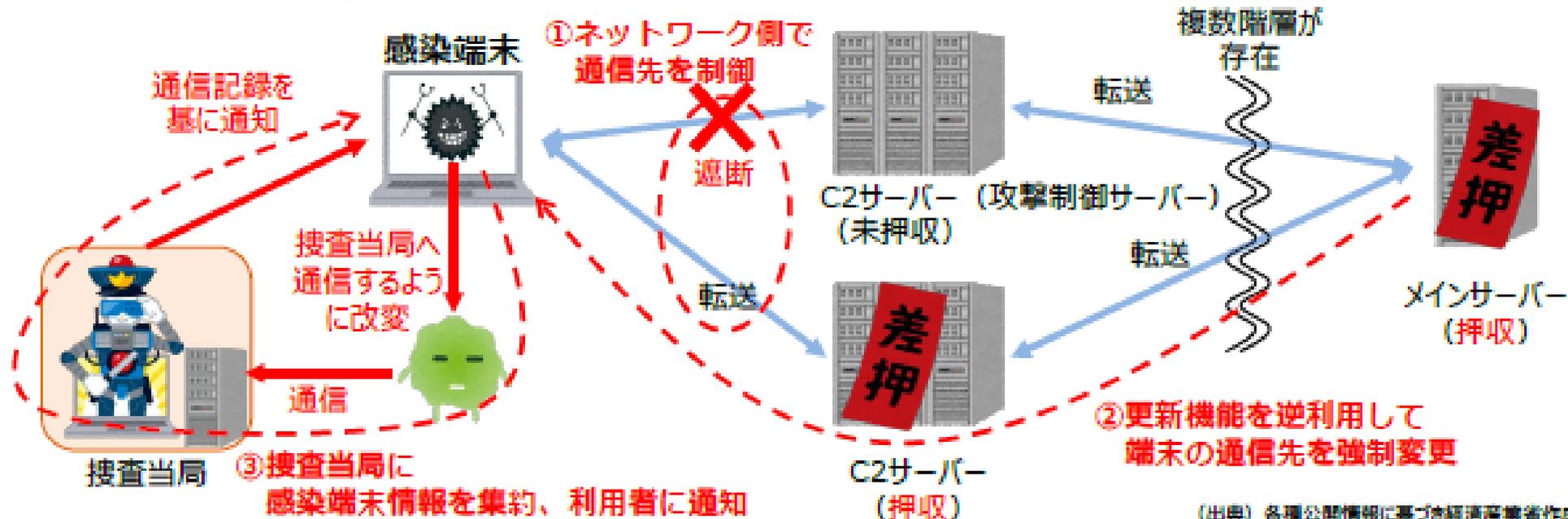
- 2021年2月、アメリカフロリダ州オールズマー市水道局は、水道における産業用制御系システムを対象とした不正アクセスによって、飲用水に含まれる水酸化ナトリウムの量が一時的に通常の約100倍に上昇したと発表した。なお、オペレーターが異常に気付き、即座に設定を戻したため、実際の被害はなかったとされる。
- 報道によると、職員用PCよりリモートデスクトップアプリケーションを利用して、産業用制御系システムへの不正アクセスが行われたとされている。



Emotet テイクダウン作戦 (Operation Ladybird)

- 2021年1月27日、Europol (欧州刑事警察機構) は、世界的に猛威を奮ったマルウェア「**Emotet**」の国際的なテイクダウン作戦 (サーバー等攻撃インフラの接收) が成功裏に実施されたと公表。
- 日本でも、海外の捜査当局からの情報提供に基づき、**インターネットサービスプロバイダからEmotetに感染している機器の利用者に対する注意喚起**を行うことを、総務省、警察庁、(一社) ICT-ISACの連名により2月19日に公表。
- 感染端末では、Emotet感染を原因とする認証情報の窃取・別のマルウェアへの二次感染が疑われるため、調査と対処が必要。

◆ Emotet攻撃インフラとテイクダウン (赤字) のイメージ



プロトコルスタックの脆弱性：“Ripple20”

- 2020年6月、JSOF社は、Treck社※1が開発したTCP/IPプロトコルスタック※2「Treck TCP/IP Stack」に複数の脆弱性があることを発表（発表年や当スタックが20年以上前から存在していること等に由来し、19の脆弱性の総称をRipple20と命名）。遠隔の第三者によって、任意のコード実行、情報の窃取、サービス運用妨害（DoS）等の攻撃を受ける可能性があり、最新バージョンへの更新やパッチの適用、IPパケットのフィルタリング等の対策を呼び掛けている。
- Treck TCP/IP Stackは多数の企業が製品に採用しており、数億台かそれ以上の機器が影響を受けるとされ、家庭向けデバイス、ネットワーク機器、医療機器、産業制御機器／システム、重要インフラ分野などの幅広い領域への影響が懸念される。

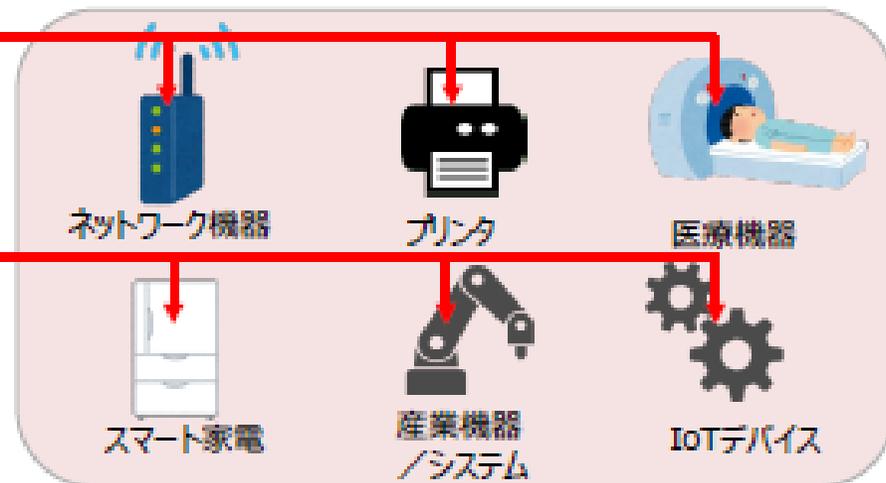
◆ 攻撃イメージ／影響範囲の例



攻撃

不正なパケットの送信等
インターネット等

Treck TCP/IP Stackの採用製品は、下図以外にも多岐に渡る



想定被害：任意のコード実行、情報漏えい、DoS

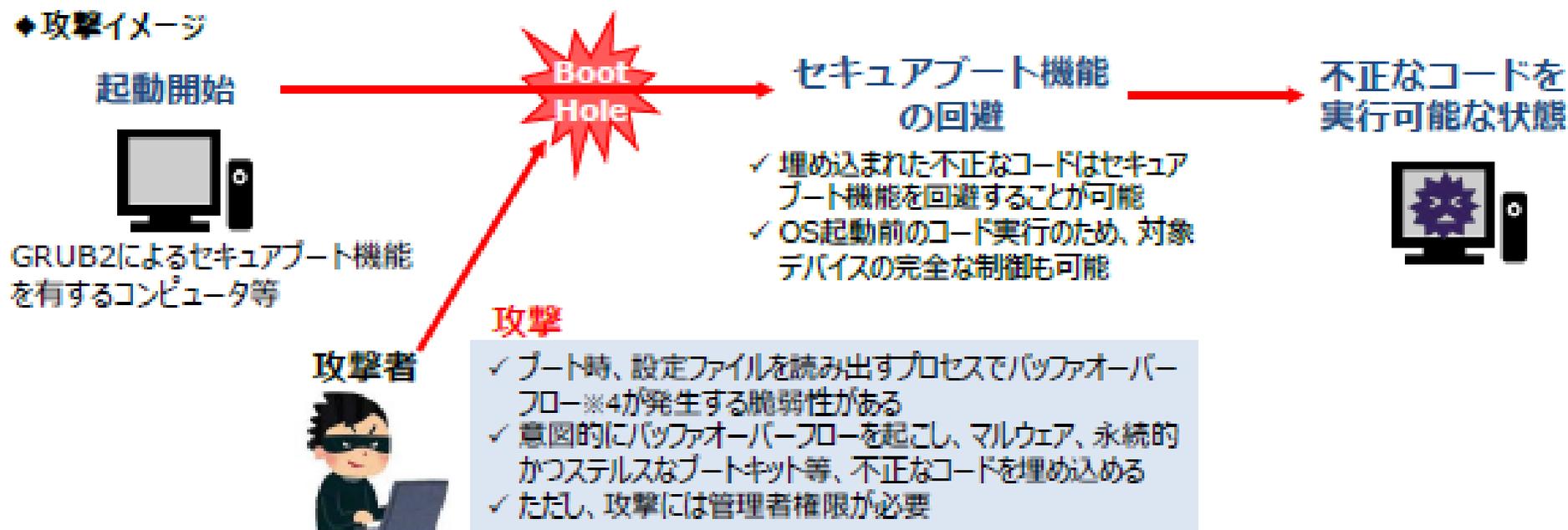
- ✓ Treck TCP/IP StackはHP社、Schneider Electric社、Intel社、Rockwell Automation社、Caterpillar社、Baxter社等の製品が採用。
- ✓ 同様の脆弱性が、関連する他のTCP/IPスタックにも存在することが報告されている。

※1 組み込み機器向けのインターネットプロトコルスタックを設計・開発する米国の企業
※2 階層構造で構成されるインターネットプロトコル群

GRUB2ブートローダーの脆弱性：“BootHole”

- 2020年7月、Eclypsium社※1は、Linux等で用いられるブートローダー※2「GRUB2」の脆弱性（BootHoleと命名）を報告した。OSが起動する前段階において不正なプログラム実行を防ぐ「セキュアブート機能」※3を回避できることが確認されている。この脆弱性の悪用により、対象のデバイスが完全に制御される可能性がある。
- Red Hatなどの主要Linuxディストリビュータ等は、この問題に関するセキュリティ情報を公開し、対応を表明している。

◆ 攻撃イメージ



※1 企業向けファームウェア/ハードウェア分野における米国のセキュリティ企業

※2 コンピュータの起動直後に自動的に実行されるコンピュータプログラム

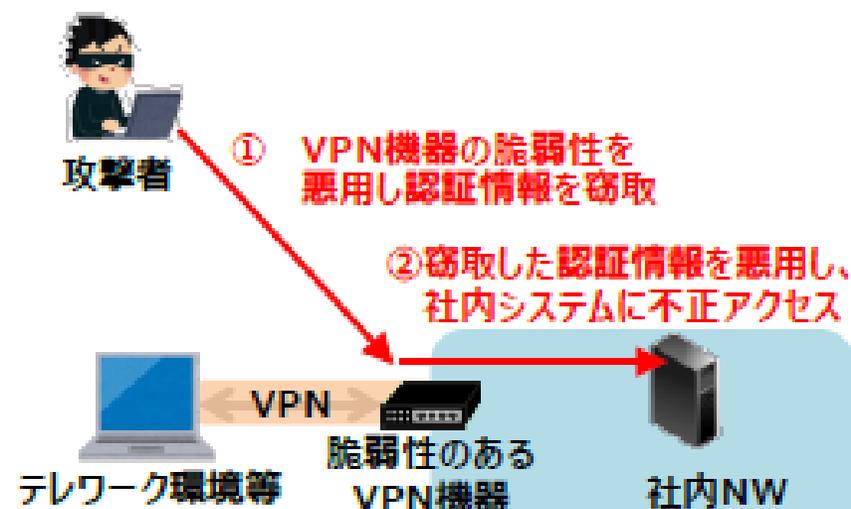
※3 OS起動前に実行されるプログラムの署名を確認することでデバイスを保護する機能

※4 データの一時記憶領域に想定以上の長さのデータが入力されてしまう現象

VPN機器の認証情報流出

- VPN機器の脆弱性が相次いで報告され、そうした脆弱性を悪用するコードが公開されるなど深刻な状況が発生。攻撃者はこうした脆弱性を通じて直接的に社内ネットワークへ侵入し、攻撃を展開。
- 2020年8月、Pulse Secure製VPN機器の脆弱性が悪用され、国内外900以上の事業者からVPNの認証情報が流出。2020年11月、Fortinet製品のVPN機能の脆弱性の影響を受ける約5万台の機器に関する情報が公開。認証情報等が悪用されることで容易に侵入されるおそれ。
- どちらのケースも既に悪用されている可能性があるため、機器のアップデートや多要素認証の導入といった事前対策に加え、事後的措置として侵害有無の確認や、パスワード変更等の対応が必要。

VPN機器に対する不正アクセス



Pulse Secure製VPN機器の脆弱性

2019年4月	脆弱性情報公開
2019年8月	脆弱性の悪用を狙ったとみられるスキャンを確認
2019年9月	脆弱性を悪用したとみられる攻撃を確認
2020年8月	国内外900社（国内は38社）の認証情報が公開

Fortinet製FortiOSの脆弱性

2019年5月	脆弱性情報公開
2019年8月頃	脆弱性の詳細情報公開、悪用やスキャン開始
2020年11月	脆弱性の影響を受ける約5万台の機器情報が公開 IPアドレス、ユーザーアカウント名、平文パスワード等

ビル分野のセキュリティ事故事例：病院

- 警備員による病院のHVACシステムのハッキング
(内部犯行による空調システムへのハッキング)



日時	2009年4月～6月
攻撃対象	米国テキサス州ダラス W.B. Carrell Memorial Clinic
侵入経路	病院のHVACシステム（暖房換気空調システム）、患者情報を扱うコンピュータ等の不正アクセス
被害	システムへの侵入、システム画面のオンライン上での公開、未遂だがDDos攻撃の計画あり

TimeLine	経緯・概要
(背景)	同病院の夜勤の契約警備員（当時25）は、オンライン上で“Ghost Exodus”という名前で活動し、ハッカーグループ“Elektronik Tribulation Army”のリーダーも務めていた。
攻撃 2009.4-6	警備員は同病院のHVACシステムや顧客情報のコンピュータに侵入し、HVACシステムのHMI画面のスクリーンショットをオンラインで公開。公開された画面では、手術室のポンプや冷却装置を含め、病院の様々な機能のメニューが確認できる。さらに、病院内のPCにマルウェアをインストールする（DDos攻撃のため、PCをボットネット化したものとみられる）様子なども動画に撮って公開している。
—	一方、病院の職員はアラーム設定が停止されたことで、HVACシステムのアラームがプログラム通りに機能せず、不思議に思っていたが、内部から発覚することはなかった。
発覚・逮捕 2009.6	SCADAセキュリティの専門家がハッカーの知り合いからの情報を得て調査し、FBI及びテキサス州検察局に報告したことで発覚し、2009年6月26日警備員は逮捕された。（連邦刑務所への9年の禁固刑を受ける。）
攻撃計画 (未遂) 2009.7	逮捕により未遂に終わったものの、警備員は、乗っ取られた病院のシステムを使って2009年7月4日（独立記念日）に大規模なDDos攻撃を仕掛ける計画を立てており、インターネット上で協力してくれるハッカー仲間を募っていた。また、既に攻撃予定日の前日に辞職する旨を所属する警備会社に伝えていた。

出典：DOJプレスリリース (https://www.justice.gov/archive/usao/txn/PressRel09/mcgraw_cyber_compl_arrest_pr.html)

(写真出典) <http://www.gsr-andrade.com/#!/page/118644/healthcare>

その他ビル分野のセキュリティ事故事例

- 海外を中心に多くの実際の事件や脆弱性の発見事例が見られる。

時期	内容
2011年11月	コロンビア大の研究者が <u>オフィス等に導入されているLaserJetプリンター</u> に脆弱性があり、ハッカーからのアップデート指示により過剰な運転状態となって、最終的には発火することを証明した。対象は何百万台にもおよぶ。
2012年4月	MITの学生が同大学グリーン棟の照明システムをハッキングし、 <u>ビルの窓照明</u> を巨大なテトリスゲームにしてしまった。
2013年8月	フロリダ州マイアミのターナー・ギルフォード・ナイト矯正センターの警備システムが何者かにハックされ、 <u>収容房の扉のロック</u> をリモート解除し、受刑者が敵対ギャングに属する別の受刑者を襲う事件が発生。
2013年5月	米セキュリティ企業が、オーストラリア・シドニーの <u>オフィスのビル管理システム</u> への侵入テストを実施し、フロア空調やエネルギーメーター、アラームといった <u>ビル管理機能への侵入</u> を実現。同ビルの設備管理に使われているデバイスは、世界中で数十万個利用されている。
2014年12月	<u>ドイツの製鋼所のネットワーク</u> が標的型メールによるサイバー攻撃を受け、 <u>制御システム</u> を乗っ取られた。その結果、プラントの各所に障害が発生し、溶鉱炉が制御不能となり、最終的に停止不能となった。
2016年1月	IBMのチームが商業オフィスのBASに対するペネトレーションテストを実施し、複数のビルを遠隔のBASで管理しているようなケースにおいて、 <u>全米の複数のビルの自動コントローラ</u> に対する完全な指揮権を入手出来ることを明らかにした。
2016年11月	フィンランド南東部の都市・ラッペーンランタのビルがDDos攻撃を受け、 <u>空調や温水管理</u> をしていたコンピュータが不調をきたし、 <u>暖房が停止</u> した。比較的早急に回復出来たが、外気温マイナス2度の環境で、しばらく暖房を利用できない状況となった。

本当の攻撃者は誰？

- 組織内部：大半
 - 社員は信用できない。 → ゼロトラスト
- 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/リスクはつきものの。。。。でも、現状を維持したがる。

まず、、、

サイバーセキュリティ

✓ 完全(=安全)は、存在しない。

✓ 暗号化技術は、超難しい数学を使うけど、結局は、「いいかげん」(=安心)

セキュリティの「大枠」

■ 何が問題なのだろう？

- 「個人情報保護法」、「青少年ネット規制法」
- 「組織犯罪処罰法」 (=「共謀罪法」、「テロ等準備罪法」)

■ 「(情報)セキュリティ」はどうあるべきか？

- 安心してのびのび仕事ができるような環境
 - (*) 事故が起こらないように 委縮した活動環境？
 - (*) 実は、職場の「安全衛生管理」と同じ。
- 「放蕩」と「箱入り」、どっちが強い？ → 公助&Firewallの罨
 - 意図的な“Diversity”環境の構築

本当の攻撃者は誰？

【注意が必要な常套手段】

- ◆ たくさんの攻撃に遭遇しています。
 1. 攻撃者を発見したいですね。
 2. 攻撃から守ってあげますよ。
 3. 僕を信頼して中身を見せれば安心ですよ。

- ◆ 「**繋いでいない**」から大丈夫です。
 1. だから、セキュリティー対策は不要です。
 2. でも、繋がるかもしれませんよね。。。
 3. システムをアップデートすると保証できなくなってしまうですよ。
(**脅し、恫喝**)

How do you think?

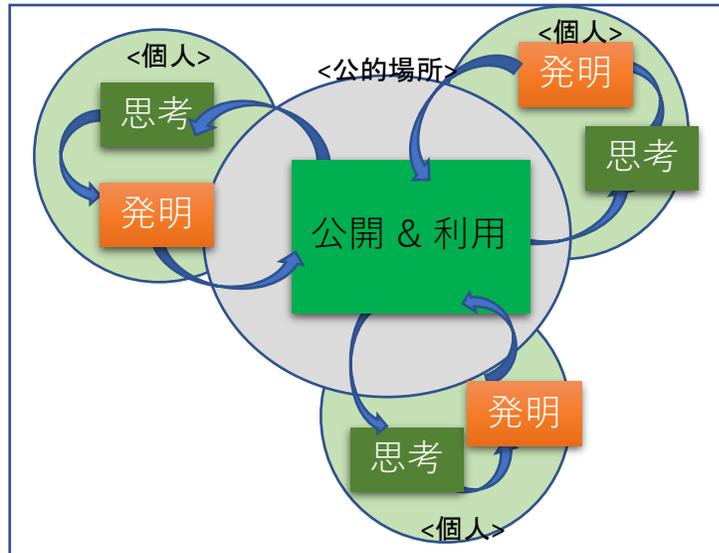
『項羽と劉邦』（司馬遼太郎著）より

。。。。やがて華何が死に、曹参は後任を命ぜられた。彼は、斉の丞相の職を後任に譲るとき、
「それでは、斉の獄市を貴官にお渡しします」
と言った。獄市とは商品の市場のことである。むろん、この時代といえども政治は多岐にわたっており、獄市のみではない。後任者は不審に思い、政治にはほかにもっと大事なものがあるのではないのでしょうか？と反問すると、
「獄と市だけが、政治の要です」
と、曹参は言った。曹参の考えは、牢獄も商業の場も、善悪ともに受け容れるところですが、これに対して為政者が善悪に厳格でありすぎると、かえってぐあいが悪くなります、ということであった。

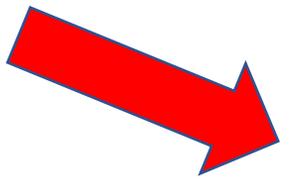
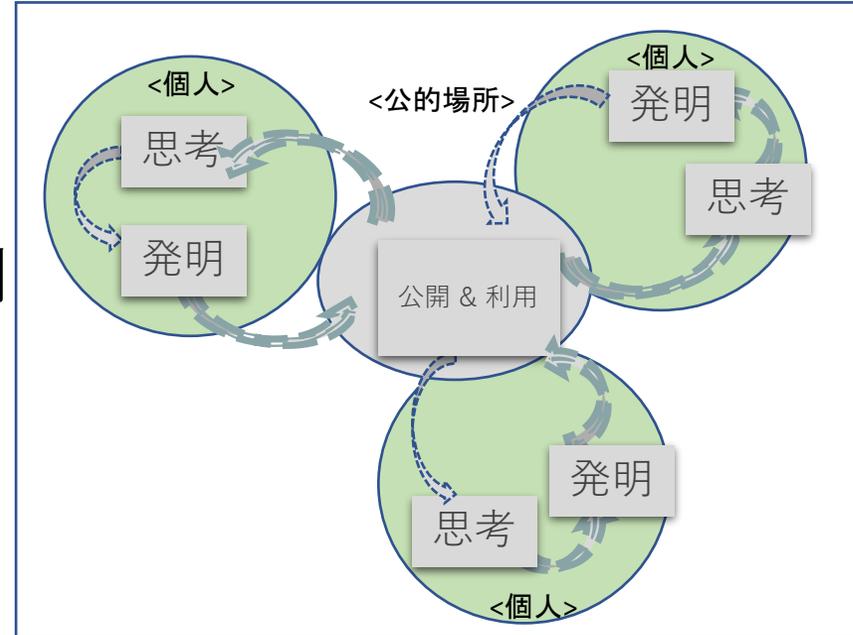
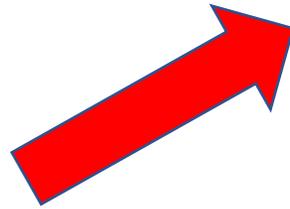
。。。 (略) 。。。。

曹参は、世の中には必ず姦人とい者がいる、という。これをやわらかくつつむのが、曹参の社会に対する生理学的な認識のようであった。そういう姦人たちは、司法の対象になるか、市場管理の対象になるかどちらかだが、この獄と市をあまりやかましく正しすぎると姦人は世に容れなくなり、必ず乱をおこし、国家そのものを毀損することになる、だから獄市は大切だと言ったのです、曹参は答えたという。

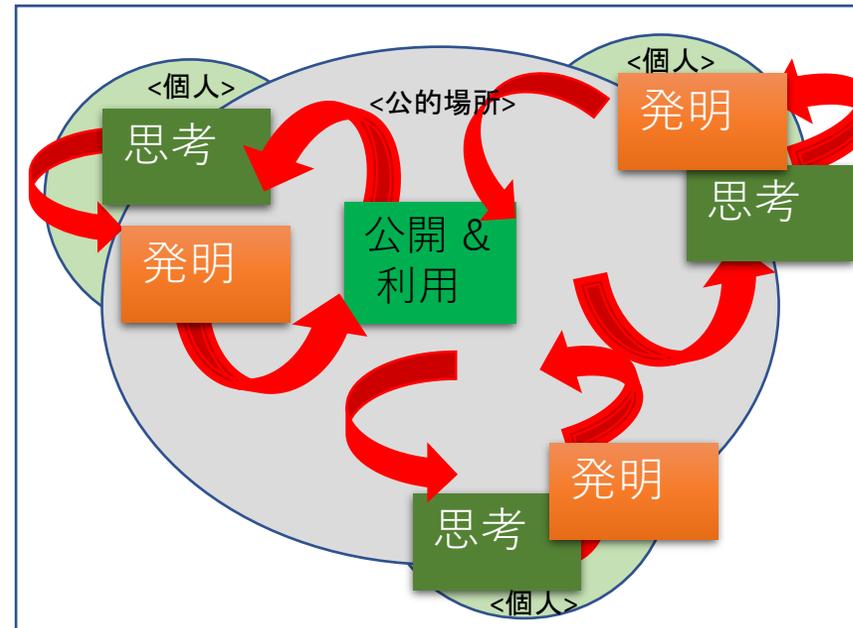
著作権・知的財産権の規制もしかり



過度な規制



交流の促進



“セキュリティの(正しい)意義

【誤】： ① 風紀委員の増強
② 安全(“ゼロ”)の実現

【正】： 1. “安心”(not 安全)の実現
2. “のびのびと”仕事
3. リスク対応(“non”-ゼロ)

“セキュリティ”

つまり

「自分で守る」が基本&前提



ゼロ・トラスト
(Zero Trust)

【誤】

②

セキュリティ

実現

- 【正】：
1. “安心”(not 安全)の実現
 2. “のびのびと”仕事
 3. リスク対応(“non”-ゼロ)

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

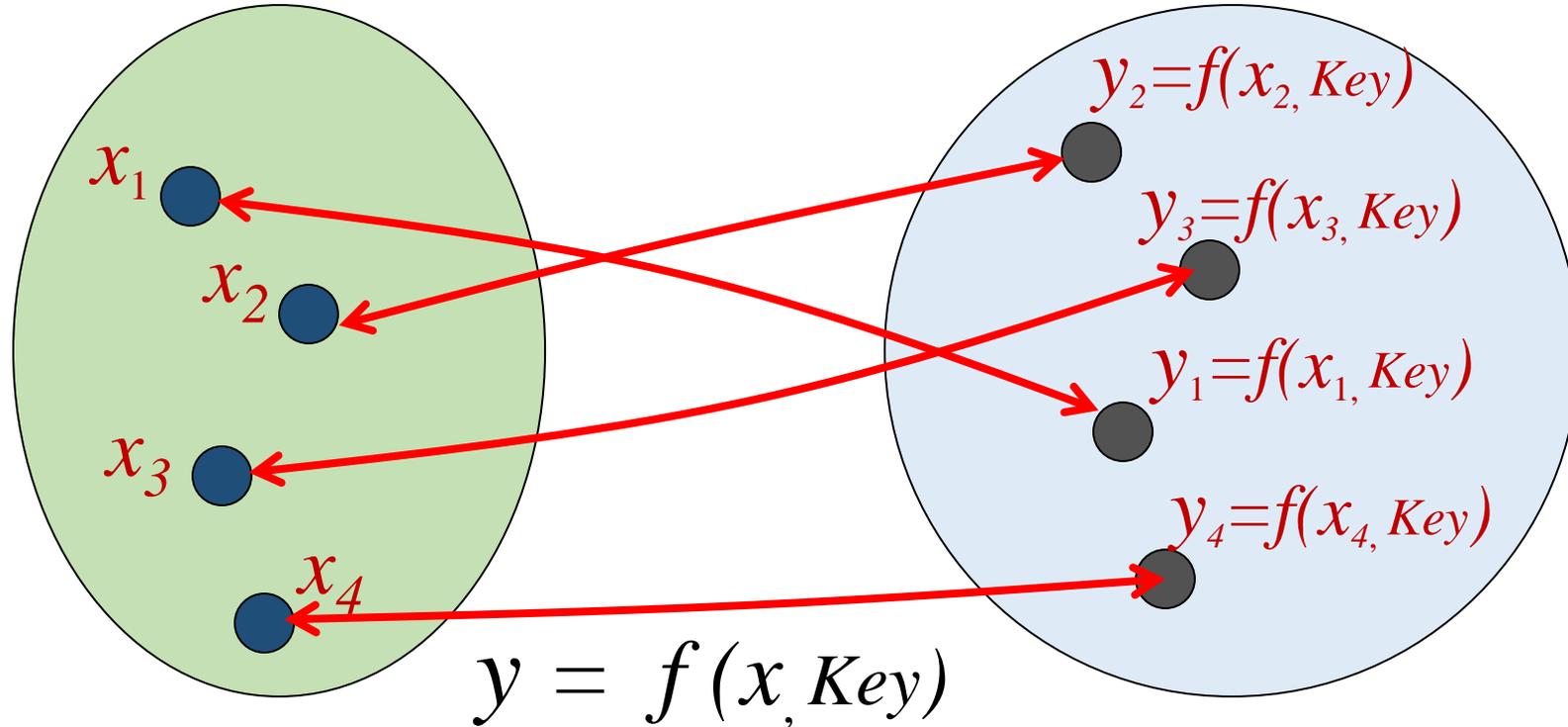
- ① DES(Data Encryption Standard) ; 秘密鍵方式
- ② RSA(Rivest, Shamir, Adleman) ; 公開鍵方式

さて、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)



$$y = f(x, \text{Key})$$

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

(*) 必ず、

(i) f^{-1} が存在

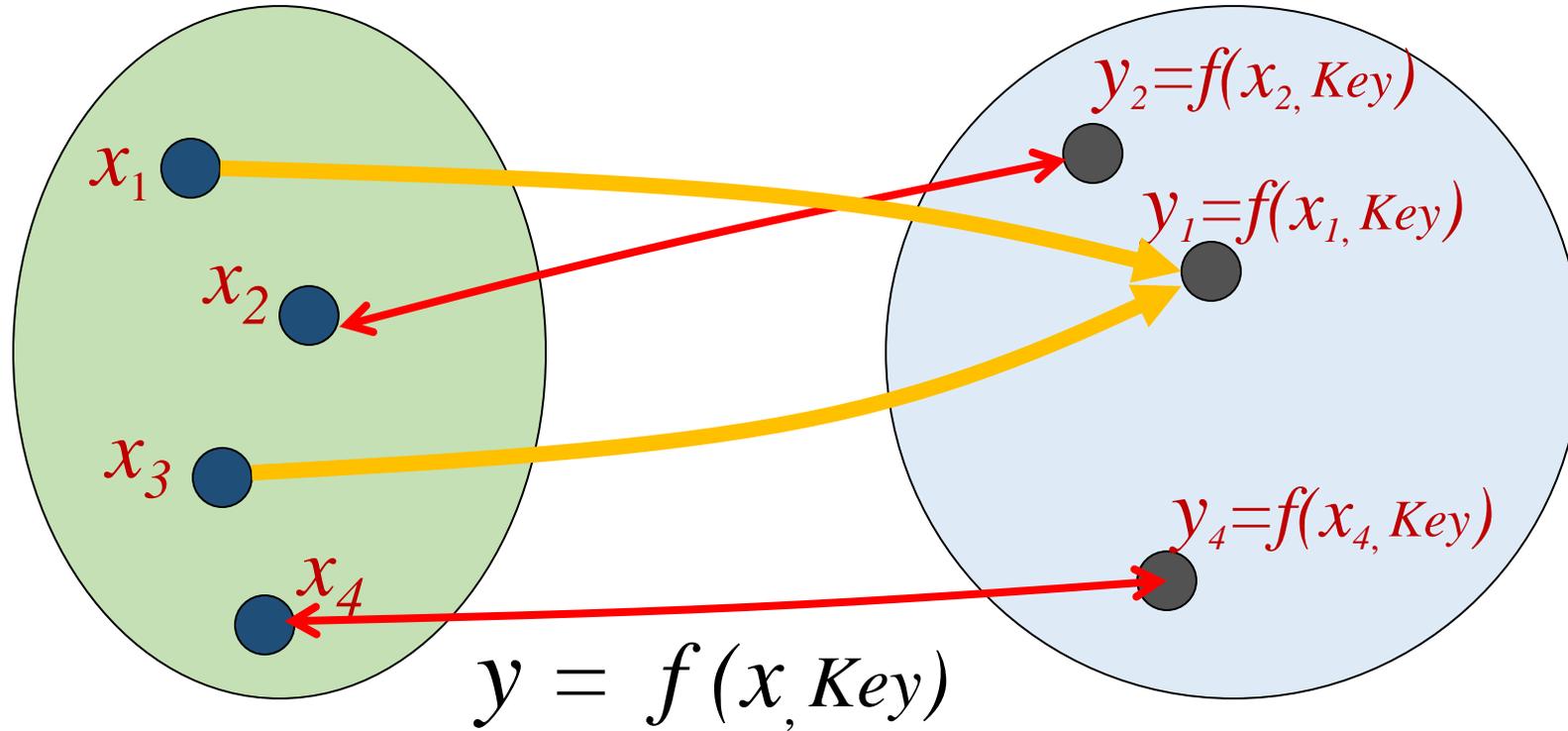
(ii) 写像は、1対1

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

(*) Key は、ユーザごとに定義

平文のシンボル
(e.g., 文字)集合(X)

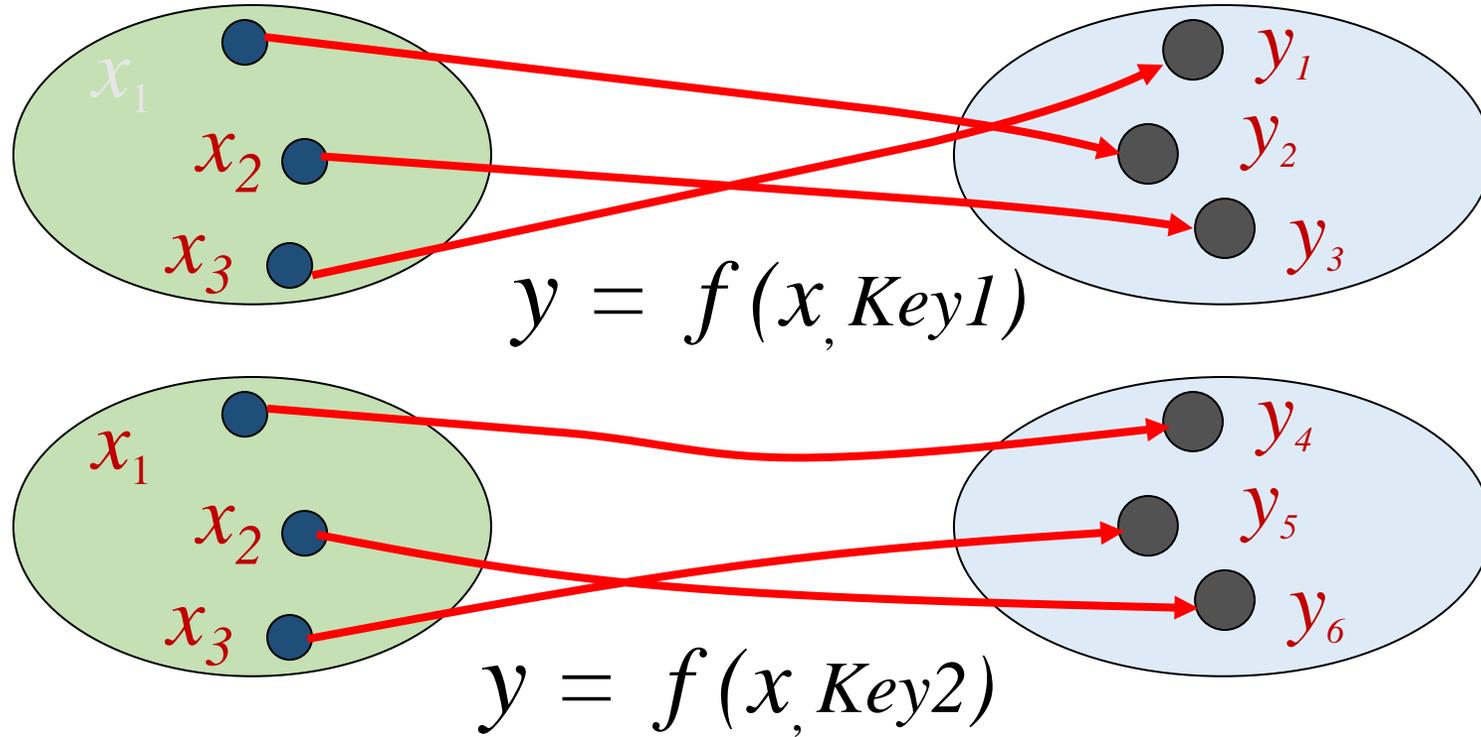
暗号文のシンボル
(e.g., 文字)集合(Y)



(*) 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)

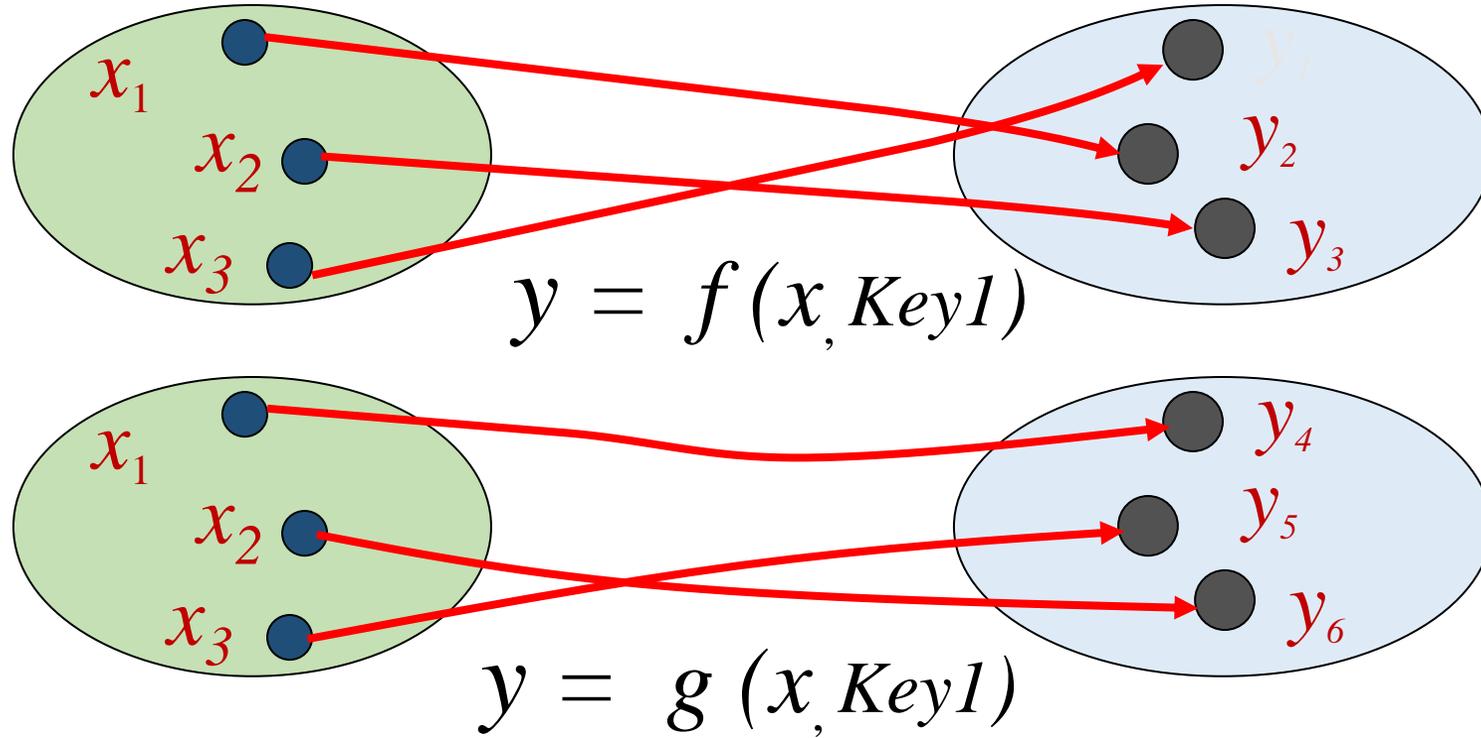
暗号文のシンボル
(e.g., 文字)集合(Y)



(*) 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。

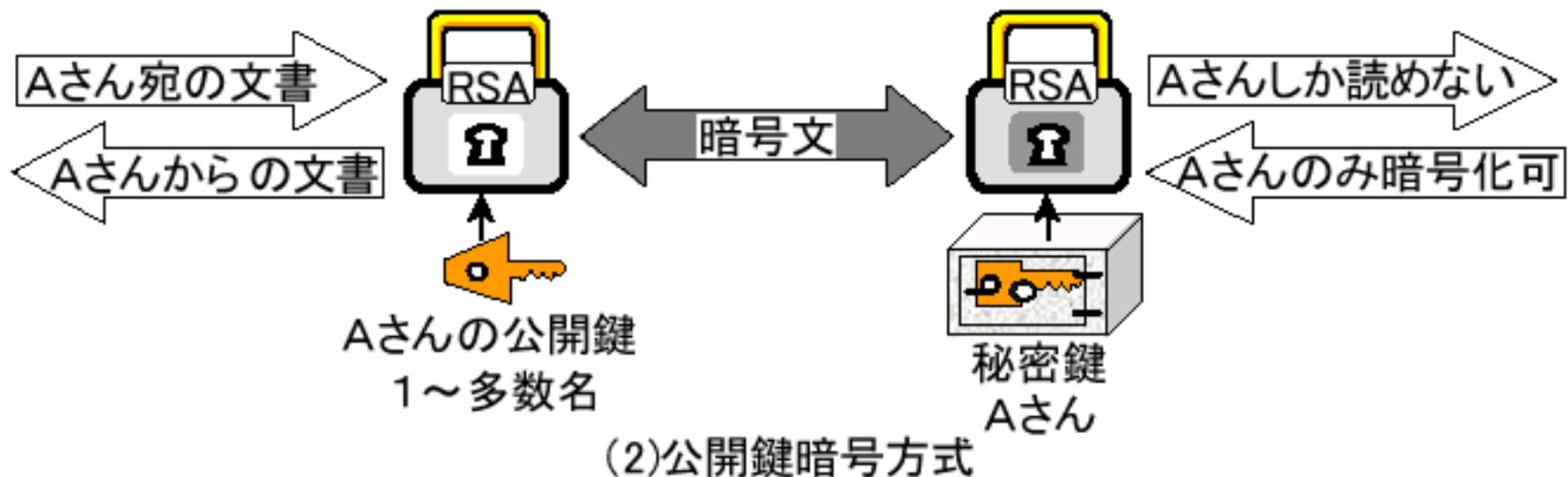
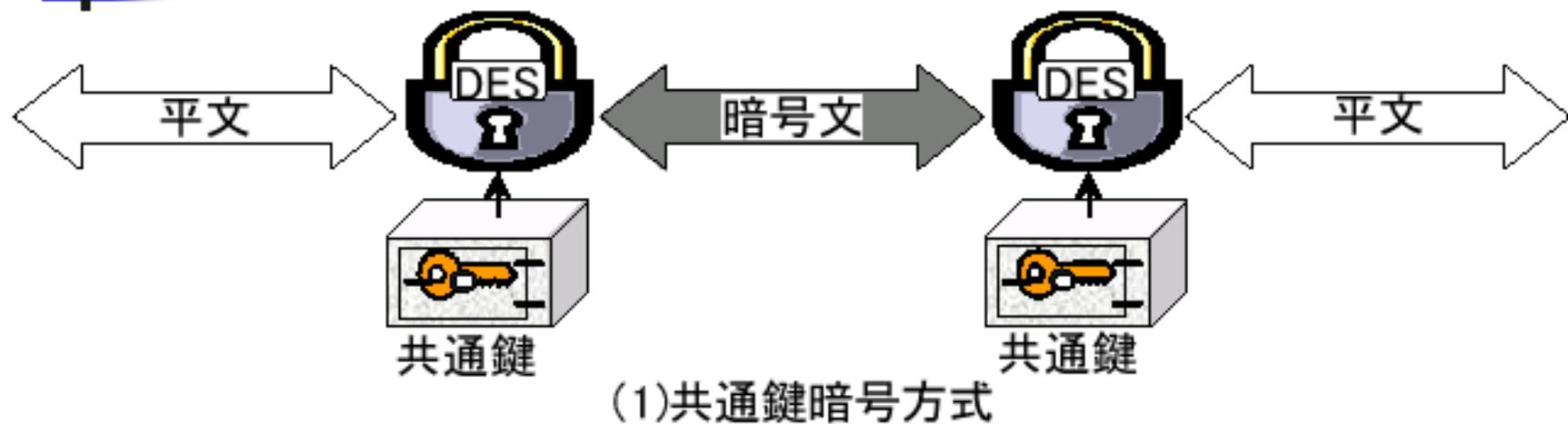
平文のシンボル
(e.g., 文字)集合(X)

暗号文のシンボル
(e.g., 文字)集合(Y)

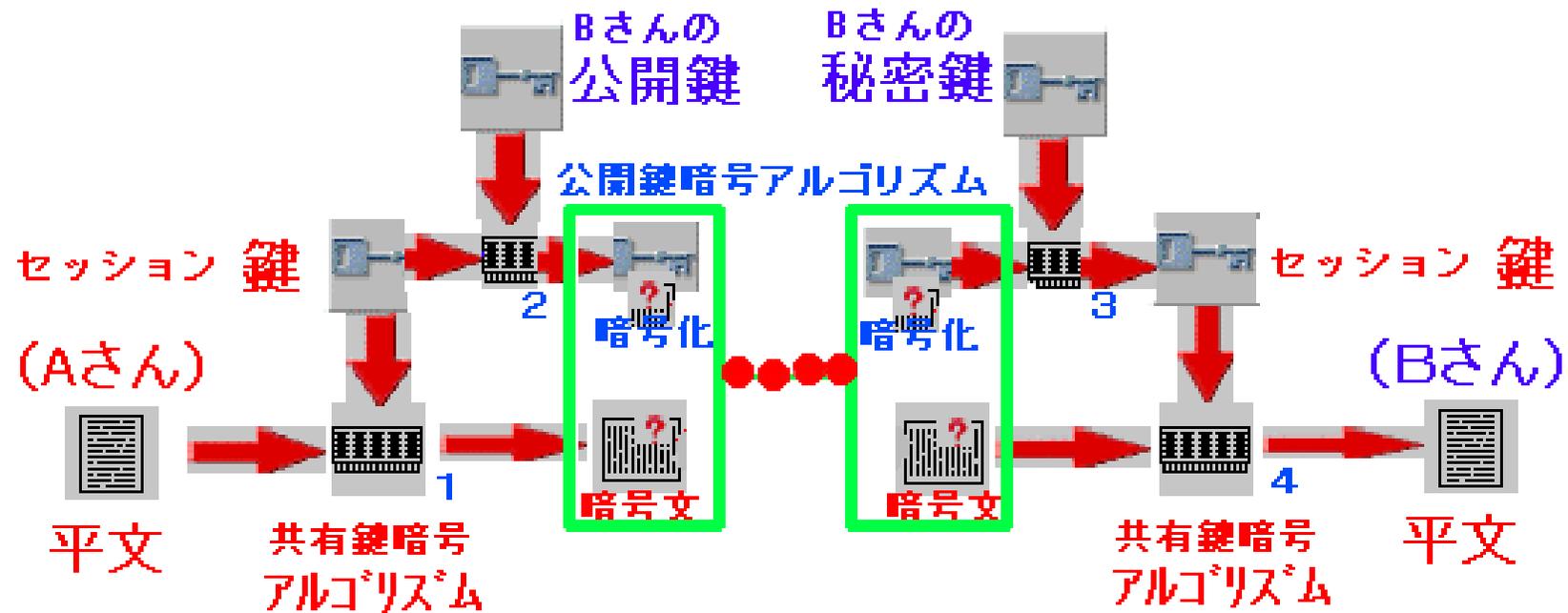


(*) 仮に、暗号化に必要な鍵 (key) が同じでも、異なる写像関数 (暗号化関数) を用いることも可能。

暗号方式の種類

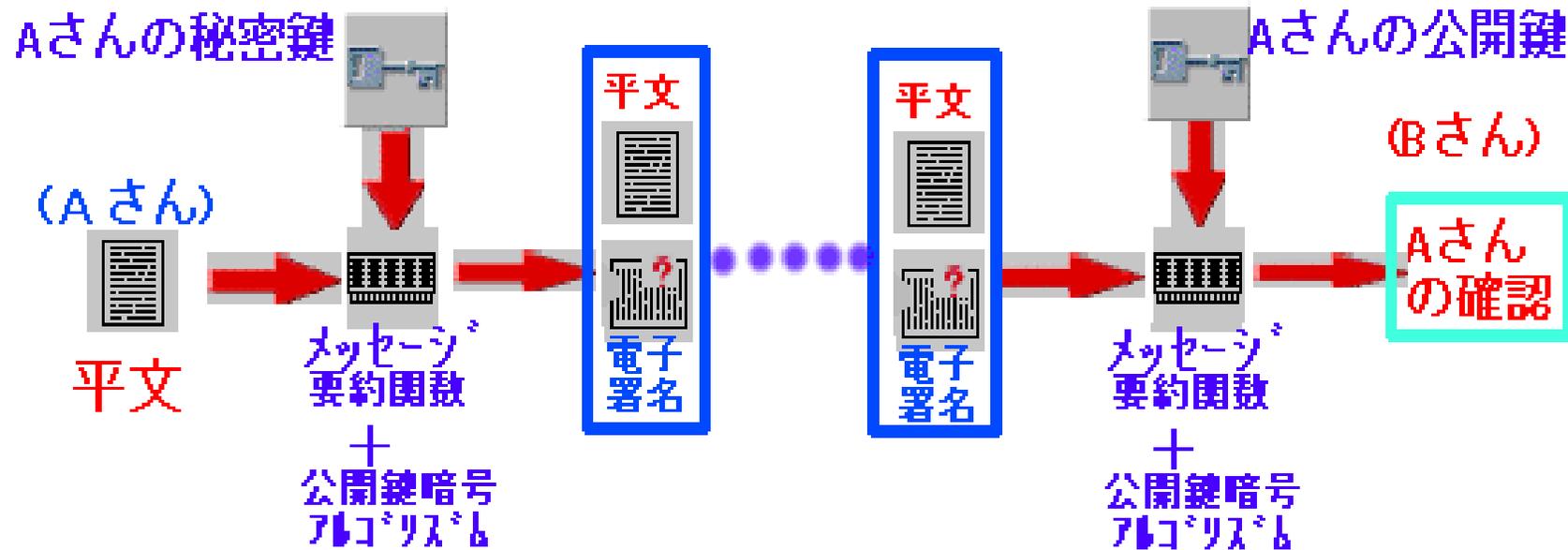


公開鍵暗号方式



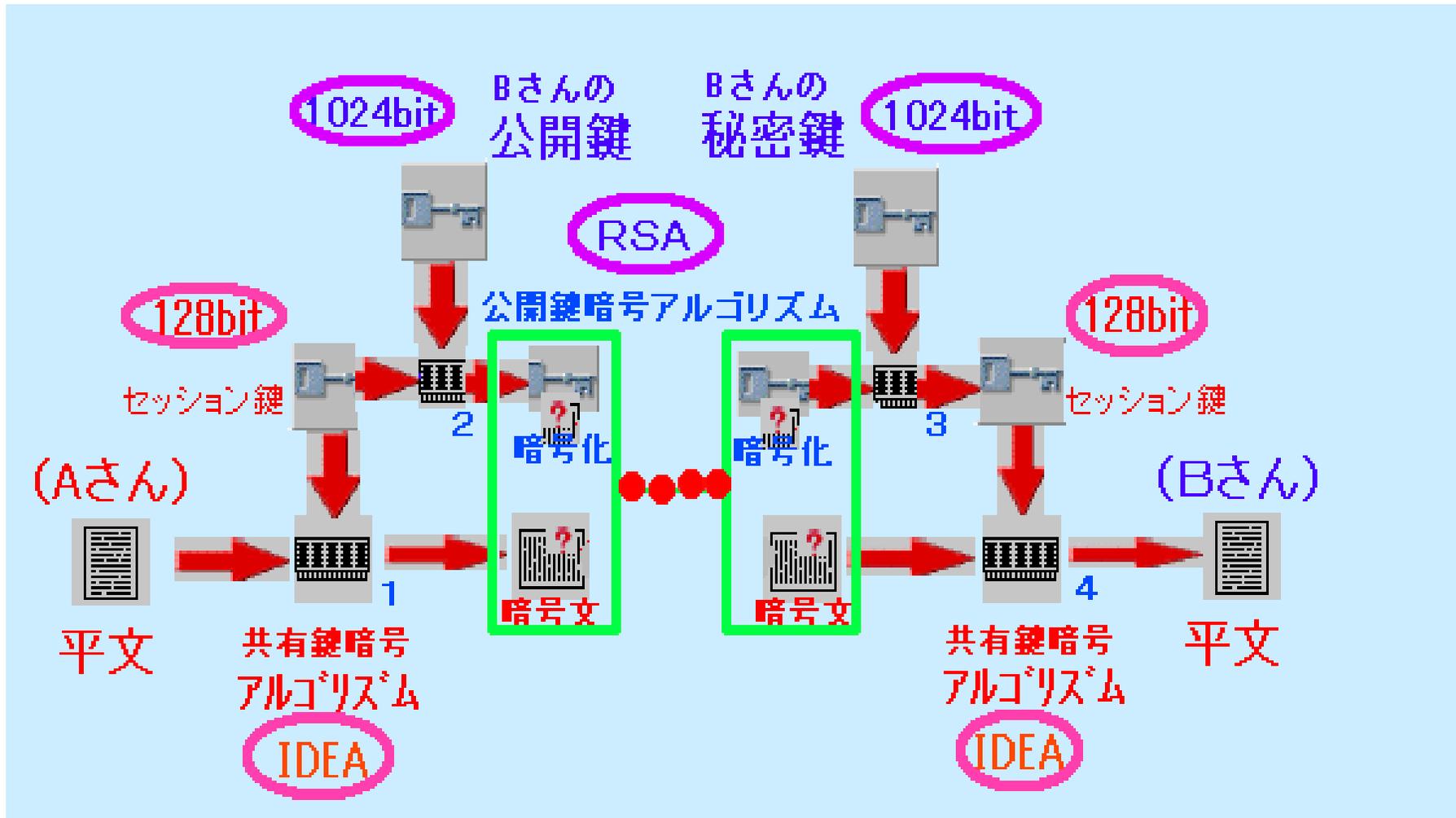
例; ssh (Secured Shell)

電子署名方式



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

PGP暗号化メール

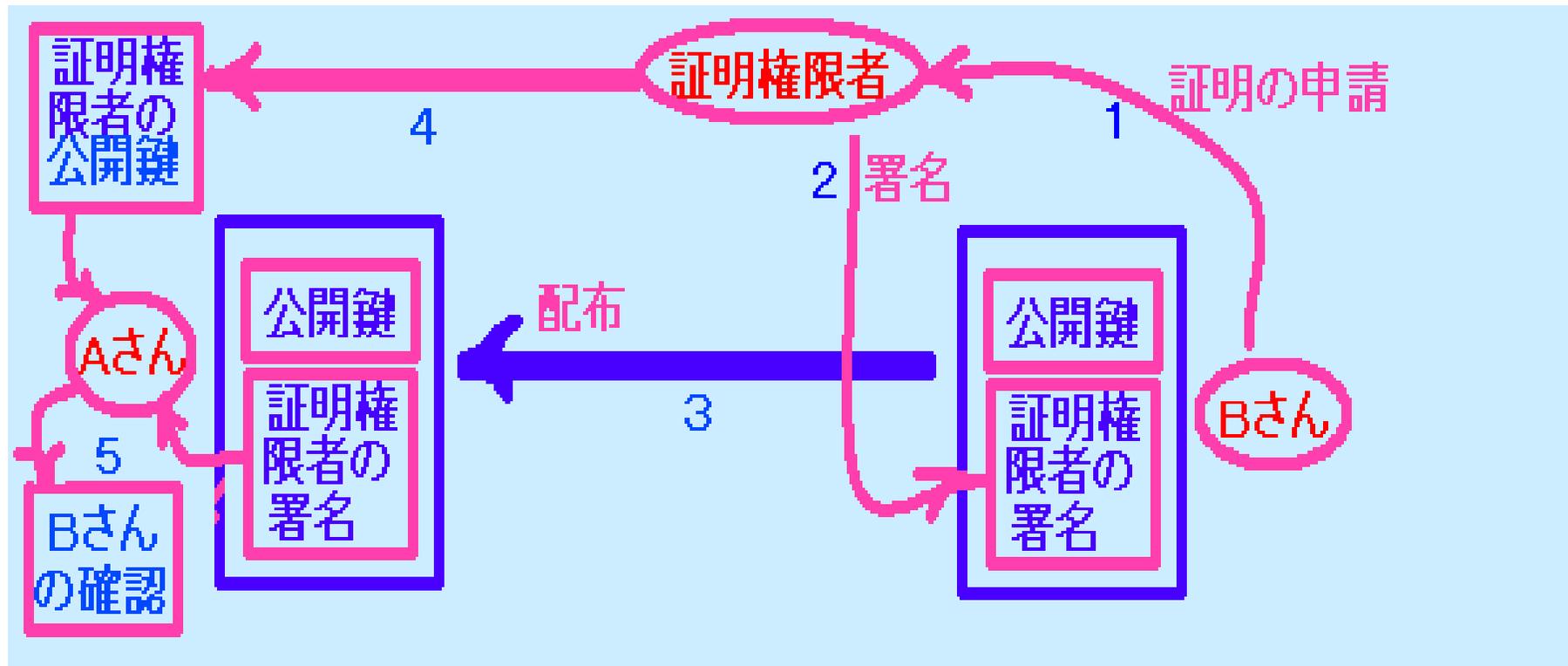


公開鍵暗号化方式(暗号化方式; RSA+IDEA)

出典: <http://www.psn.or.jp/TROUBLE/security.html>

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



資料提供：

TORUS 代表取締役社長 木村 幹夫 氏

インターネットの裏方 公開鍵方式



私達が仕事でネットを使えるのは
重要なデータのやりとりができるから

重要な文書を安心して**注1**送れるのは
他人にのぞき見られたり
改ざんされたりしないから

注1:安全ではないが安心

暗号化技術が
インターネットを支えている

どんなハイテクが使われているだろう？

その前にちょっと歴史を

人類は古代～1970年代まで
暗号のときは一種類の鍵でやりくりしていた

「暗号化が大変なら
複合化も同じくらい大変だよね！」
という発想

できるだけ難しい暗号化を考えよう

でも
暗号の鍵と復号の鍵は同じ

どんなに難しい暗号の仕組みを作っても・・・

それって

- 1.送受信の間に鍵を盗まれたらアウトだよな
2. たくさん通信したら鍵がばれやすくなる **注2**

注2: 鍵を毎回変えればいい。毎回違う新しい鍵(Key-2)を鍵(Key-1)で知らせれば、はるかにばれにくくなる。

暗号以前に
鍵をどうやって安全に受け渡しするか？
の根本問題があった

何とかならないのか？

鍵を分けたら良いんじゃないか？

「暗号化だけ」 できる鍵
&
「複合化だけ」 できる鍵

書類を送ってもらう相手に
「この鍵で暗号化してね」
とメッセージする

暗号化した文書が送られてくる

解読できるのは
複合化の鍵が分かっている自分だけ

復号の鍵は送らないので、
文書と暗号鍵が盗まれても、解読されない

なかなかCOOL！

でも、暗号化の鍵から
複合化の鍵が類推できるなら
意味がないよね？

暗号化できる鍵を知っていても
複合化できる鍵が作れなかったら良いはず

そんな都合の良い話があるのか？

実はあった！

これは何と何のかけ算でしょう？

6590345592383228560957359299581839000109274906104197502334821653357761099517613
0640367526195179841942093509410963954149527509952291913377016848693318906814699
0122638578681299724765786565109905538811117702587975850622614126727499487983786
8424239970217566952950257966494786676764041481039876268589414733563617885862361
3567219655261002060926595514905342663211450670589508347104787010186858355630781
4843666327903699778617915563355578695800173273721038751403858104606550440301478
4557256100681843648960037204536264127830774896762175764971679360712793450552148
3562660305502309963888076930350701402560888611858728164813483701643481692838758
4508117909444519620291361953315564941839065903698573664980615465313228356506045
2266286908442896164094049020471538703575709266088863053691017574199707534530654
9007526718619001571394956902313412019506955622442191884025175204713747664248828
9261842750842716747427383529023842769107104409539201621874543017935433181379867
1687527037126831417703105249943076673569883270044237323861999717774133942214637
2097780799880252336672361560928266614342791343409307837811759903975484364591607
14644362819550161556873953

注3: RSA暗号

こたえ^{注3}
素数p

3139913993711991311397993319113771475298959419915878794563614167933437977542898
 5257551713331268426994369597894664451686364896153698135497737593567341879528736
 9494189373478623641239162919379269294319941871985794933399739235523691657154837
 8891178342326789744496582791171295228954882226124497164356511127978681187224751
 1236731871835995433275685115284567355434383342395832412927924257154395624431215
 9149656971499164148747227159798119915531789396889314926554998567389189177184378
 4113568875799667325193957696344849464841557368591957739764855875988117131969227
 7264831974241325966579811156631484595455134432129279217858321815571114361173549
 9324729469232679643212644511755544726594454683193623626957711324895114496128478
 8963751575976599742464673159369115317922882392491364943297888457288316117288576
 3934333744949322156173895933914134711913833265321911961298416366931735662463195
 2956188127648784846583361813646131913157456632928169513747231224138425962243343
 3711454877459544125874848379332386422788519551485745125951999696856122454391187
 37626399742196143742577819117917319979999777371311371999793393

と素数q

20988936657440586486151264256610222593863921

この組み合わせを見つけるのは
計算機を使っても大変！
何年もかかる

桁数を増やせば、1000年でも解けない
問題を作るのは簡単だよね

元ネタの2つ (p と q) を知っていれば、
かけ算 ($p*q$) は一瞬
でも結果($p*q$)から元ネタ(p と q)の推定は
膨大な時間を削られる

かけ算の結果 = 暗号鍵

元ネタ = 復号鍵

になっていれば良い

かけ算の結果 = 暗号鍵～（公開鍵）

元ネタ = 復号鍵～（秘密鍵）

任意の素数を2つピックアップすれば良いので
鍵は即座にいくらでも作れる

素数は無限にある

その鍵を解くのは膨大な時間がかかる

計算機を使っても追いつかない

だから公開鍵方式は安全^{注4}

注4: 正確には安心。計算機的能力(e.g.,量子コンピューティング)が向上すると暗号が解読される確率が大きくなる。

プライベート

“Privacy by Design” (PbD)

7つの原則

1. リアクティブ(事後)でなくプロアクティブ(事前)
2. デフォルト設定でプライバシー保護
3. 設定時に組み込むプライバシー対策
4. ゼロサムではなく ポジティブサム
5. エンド・ツー・エンドでのセキュリティー
6. 可視化と透明性 (オープン性・公開性)
7. 個人のプライバシー尊重(個人を主体に)

プライベート

- (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

- 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。
- 基準も時間とともに変化していく
- 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がる。
 - ➔ 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

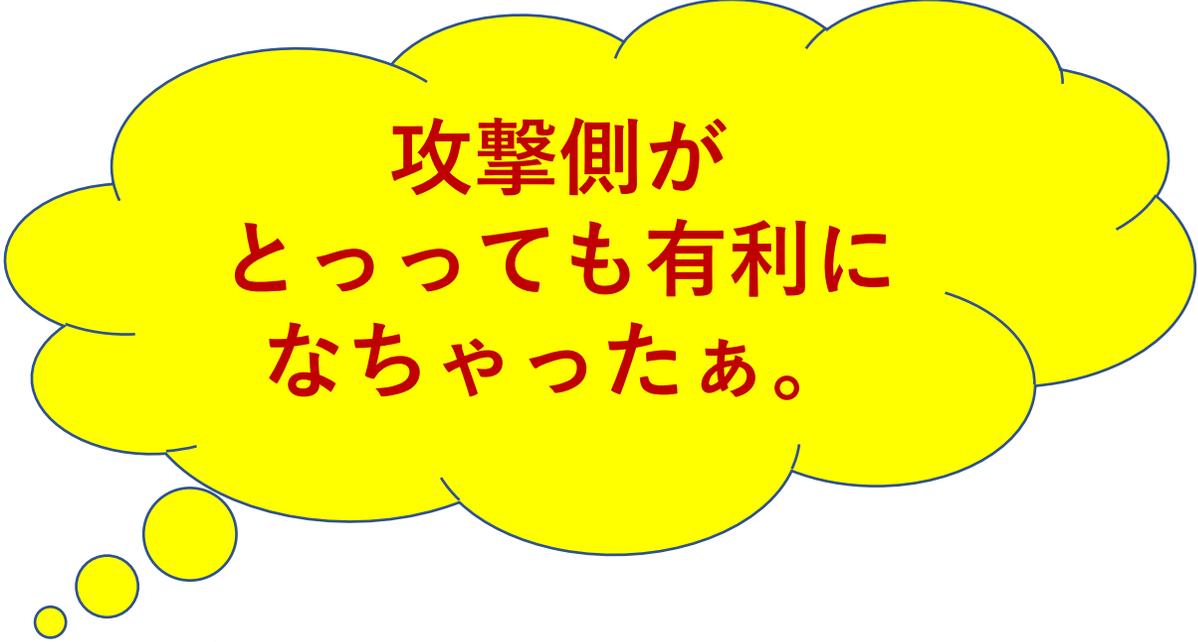
- 結局は、誰が(Who)、何の目的で(Why)、どのように(How & Where)、いつ(When) 個人の情報を利用するか。
 - ➔ なんだ、5W 1H じゃん。
- デジタルもアナログも基本的には同じ。 デジタルは、情報の流通速度を大きくする。

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

プライベート

- デジタル技術の効果
 - 複製
 - 流通
 - 共有
 - 加工



攻撃側が
とっっても有利に
なっちゃったあ。

が **簡単にできちゃう !!!**

ところで、通信の秘匿性

- 何のために、秘匿性が必要なのだろうか？
- 「匿名性」は何のために必要なのだろうか？

- なぜ、「ブロッキング」は、大きな議論の対象になるのだろうか？

セキュリティー

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)

安心と安全
は同じなの？

安心

- 個人の**主観的**な判断に大きく依存するものである。当懇談会では安心について、人が知識・経験を通じて予測している状況と大きく異なる状況にならないと信じていること、自分が予想していないことは起きないと信じ何かあったとしても受容できると信じていること、といった見方が挙げられた。人々の安心を得るための前提として、安全の確保に関わる組織と人々の間に信頼を醸成することが必要である。互いの信頼がなければ、安全を確保し、さらにそのことをいくら伝えたとしても相手が安心することは困難だからである。よって、安心とは、安全・安心に関係する者の間で、**社会的に合意されるレベルの安全を確保しつつ、信頼が築かれる状態である。**完全に安心した状態は逆に油断を招き、いざというときの危険性が高いと考えられる。よって、**人々が完全に安心する状態ではなく、安全についてよく理解し、いざというときの心構えを忘れず、それが保たれている状態こそ、安心が実現しているといえる。**

安全

- 人とその共同体への損傷、ならびに人、組織、公共の所有物に損害がないと「**客観的に**」判断されることである。ここでいう所有物には、無形のものも含む。世の中で起こりうる全ての出来事を人間が想定することは不可能であり、安全が想定外の出来事により脅かされる可能性は常に残されている。そこで、リスクを社会が受容可能なレベルまで極小化している状態を安全であるとする。同時に、社会とのコミュニケーションを継続的に行う努力をすることにより、情勢に応じて変動しうる社会のリスク受容レベルに対応する必要がある。**安全を高めようとするほど、利便性や経済的利益、個人の行動の自由等が制約され、プライバシーが損なわれる可能性がある。**よって、安全性を向上させる際には、このようなトレードオフの関係を考慮する必要がある。しかしながら、より高いレベルの安全を実現するためには、安全と自由のトレードオフの次元にとどまらず、安全性と行動の自由やプライバシーを並立させる努力を続けることが重要となってくる。

セキュリティ

- 経済面での観察
 1. (とても) お金がかかる
さらに、、、完全性が保証できない。。。
 2. 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・変更(改竄)**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**されない

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

セキュリティー

- 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ービジネス自体が成立しない

セキュリティー

- 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 ← **ここに AI と IoT**

i.e., 予防策の伝授 → 保険利用の確率を下げる。

さらに、「法律で規制」に。
By 効果があることを証明
(導入で事故が減少する)

昔の先例：
火災報知器 と スプリンクラー 消火器
with 火災保険

最近の例：
自動車 衝突回避機能、次に 運転記録
with 損害保険

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う。

ところで、対策コストはようになる？

- 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&方法 の複製コストが低下
 - 陽：いつでも、鍵&方法は変えられる
 - 陰：鍵&方法はすぐに複製され流通可能

プライバシー vs セキュリティーの事例

- 尖閣諸島中国漁船衝突映像の流出事件：2010年11月4日
 1. 海上保安庁 石垣海上保安部 が録画
 2. 沖縄地方検察庁が映像ファイルを保管。
 3. 神戸市内所属の海上保安官が、映像ファイルをダウンロード、インターネットカフェから本画像ファイルYouTube に をアップロード。
- 問題点
 - サイバーセキュリティ対策
 1. 不十分な 海上保安庁、検察庁の サイバーセキュリティ対策 ← 安全な環境との認識？
 2. 当該 保安官 の 逮捕を見送る。
 3. 保安官を配置換え、2010年12月に「退職願」を提出。
 4. 「退職願」は一旦拒否されたが、その後「受理される」!! ← 甘すぎる処分
 - プライバシー確保
 1. 新聞記者は、取材先の 秘匿性を守っていた。 ← 表現の自由の確保のための原則
 2. ISP/CSP が、【令状なしに】 アクセスログ情報を提供した。。。 ← 通信の秘匿性

具体的な対策

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

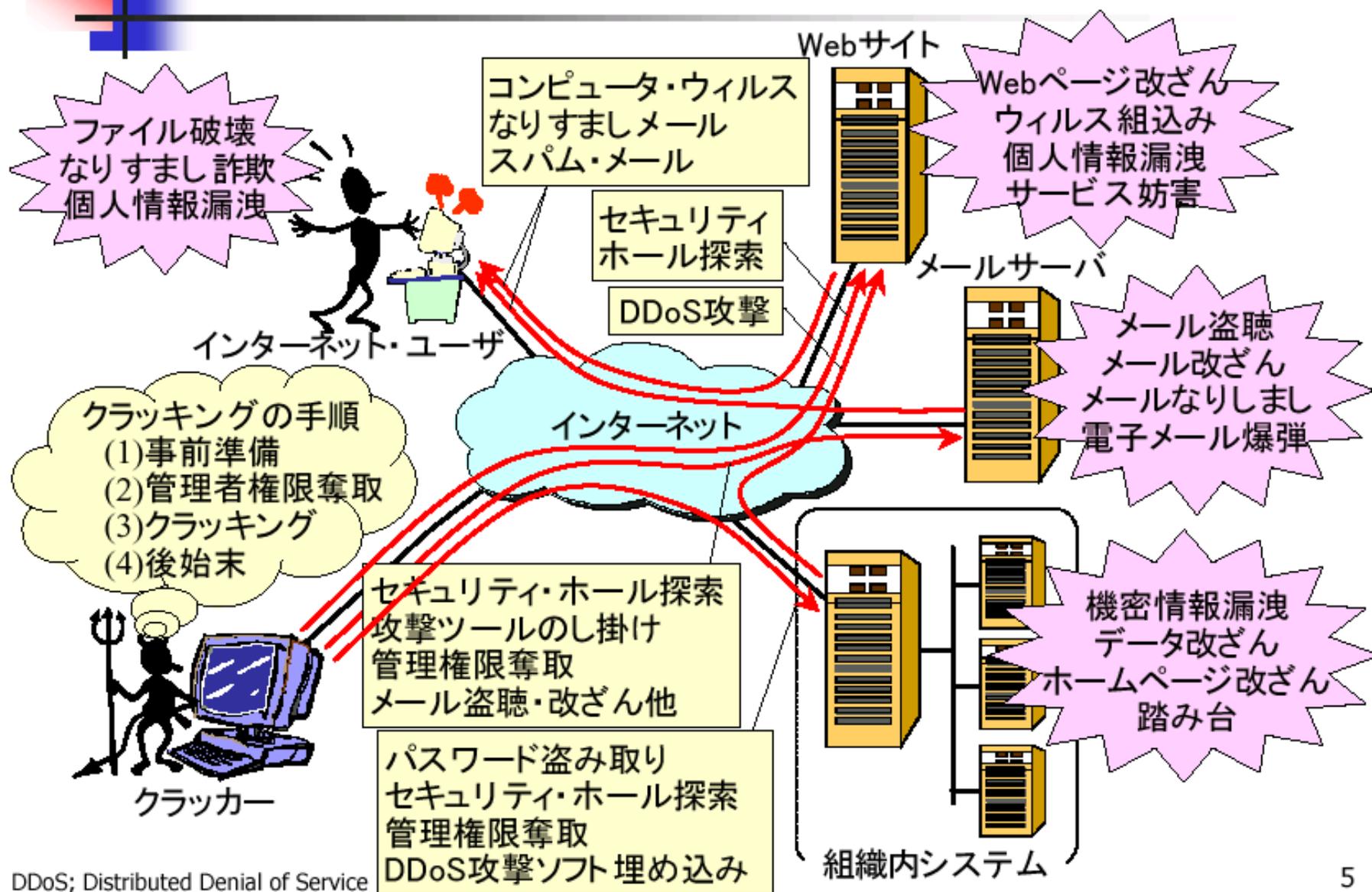
- (a) 機密性(他人に知られたくない情報) **C : Confidentiality**
- (b) 保全性(他人に変更されたくない情報) **I : Integrity**
- (c) 可用性(管理を必要とする情報) **A : Availability**

(2) 資源 (CPU、メモリなど)

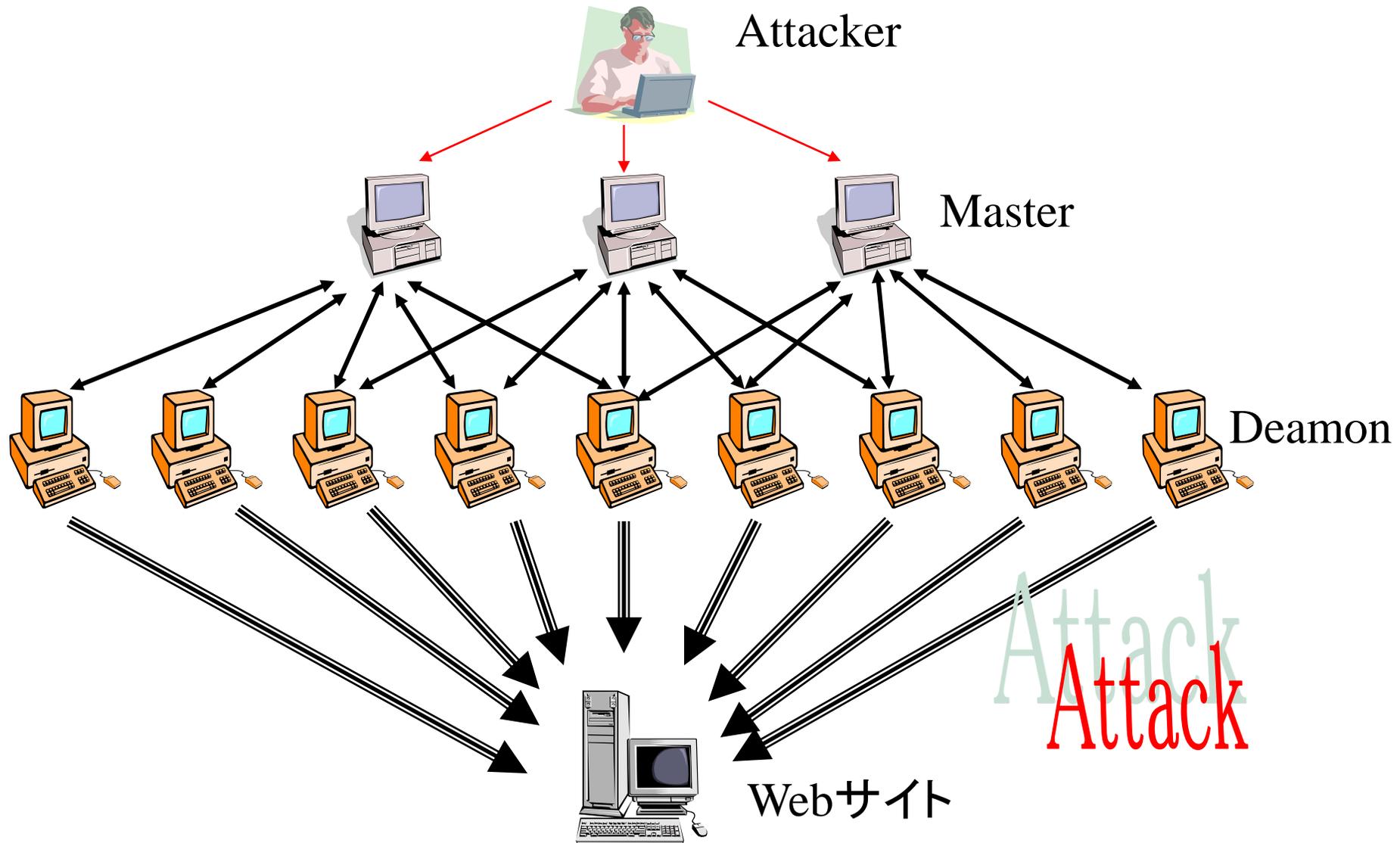
(3) 評判

(4) サービス

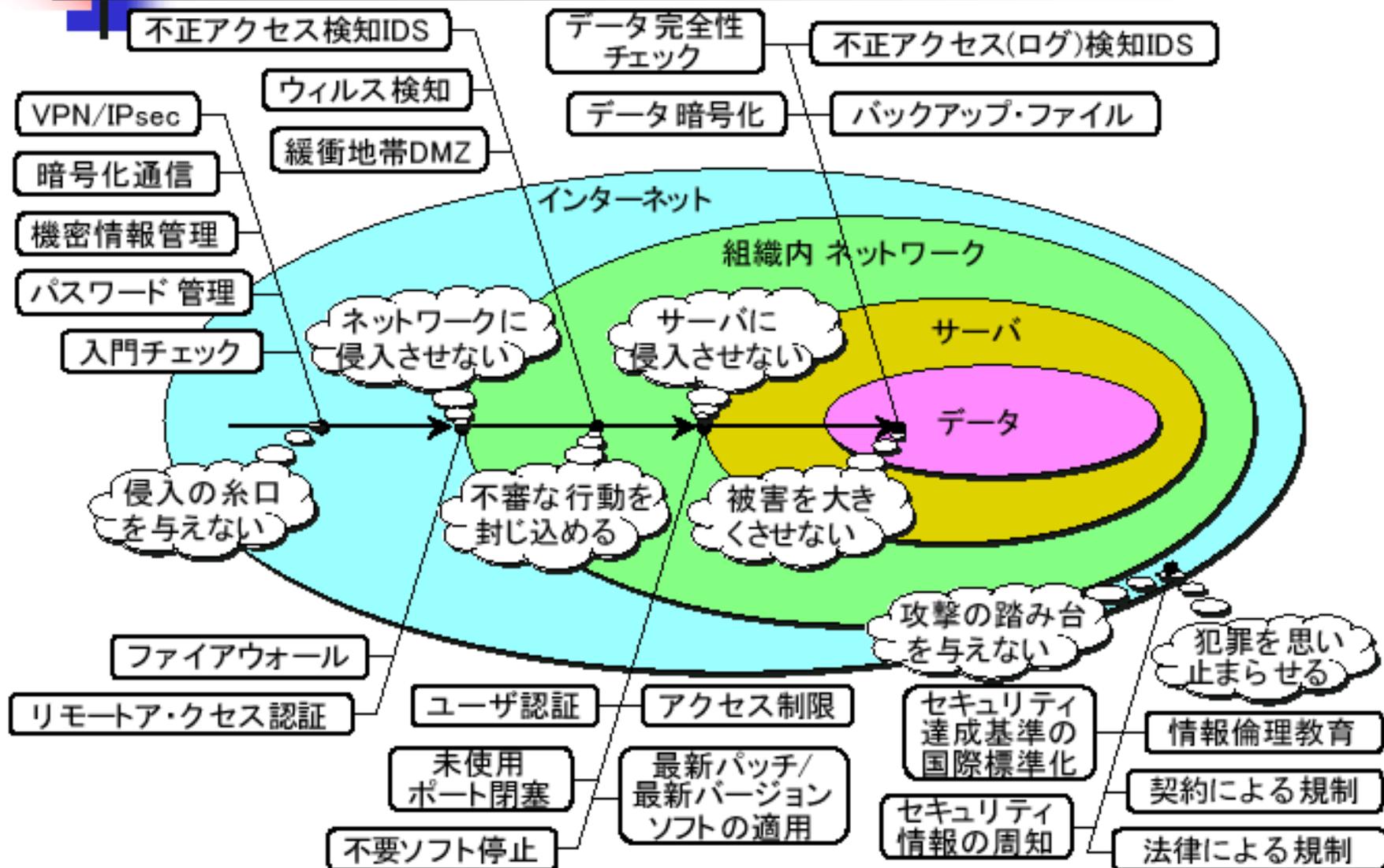
不正アクセス行為の手口と悪事



DDoS (Distributed Denial of Service) 攻撃の仕組み



セキュリティ防衛策



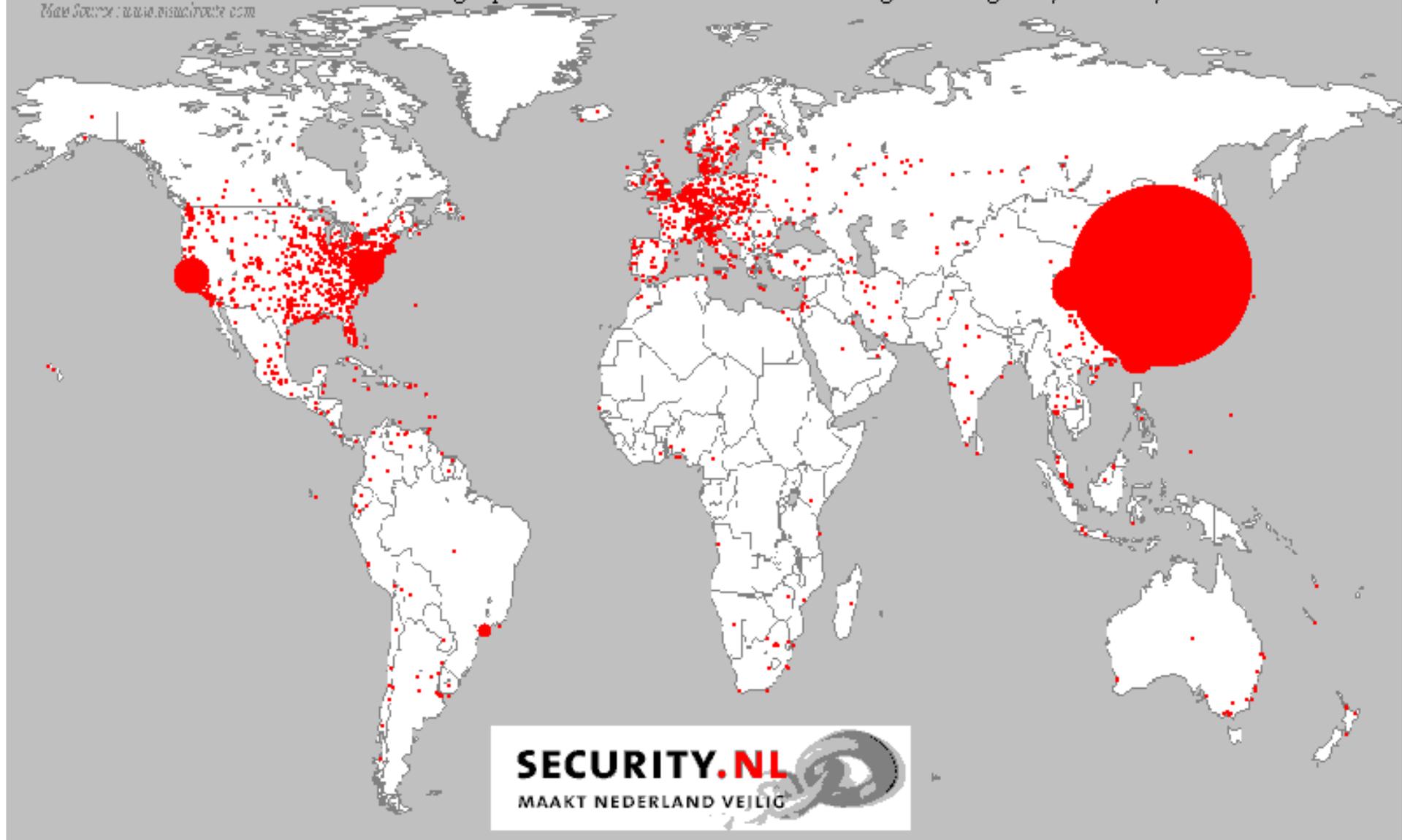
最近のウィルス/ワームとその対策

- ^{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.visualroute.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)

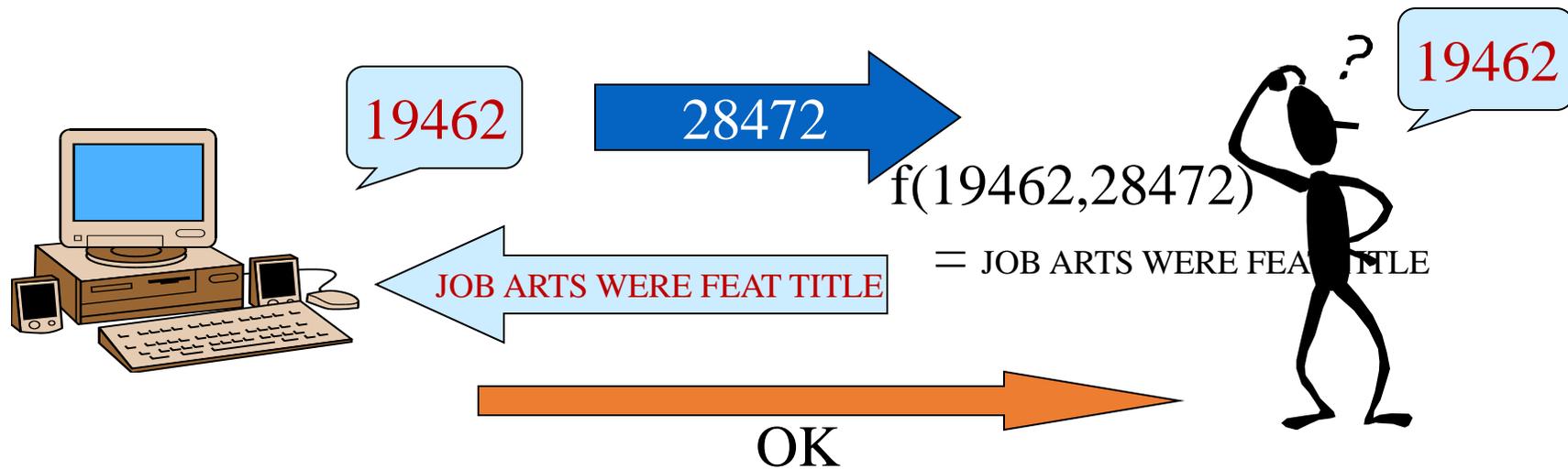
1. 想像しにくいパスワードの使用
 - すべて小文字、すべて大文字とか、...
2. パスワードファイル(/etc/passwd)の保護
 - Shadow Password File ; /etc/master.passwd
3. 使い捨てパスワード(OTP; One Time Password)
 - Challenge & Response 型 with 共有鍵
4. ssh ; Secure Shell
 - 暗号化された Remote Login with 公開鍵+秘密鍵
5. RADIUS (Remote Authentication Dial In User Services)
 - ダイアルアップユーザに対する認証処理
6. 2段階認証 (信頼できるアンカーポイントの存在を前提に)

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

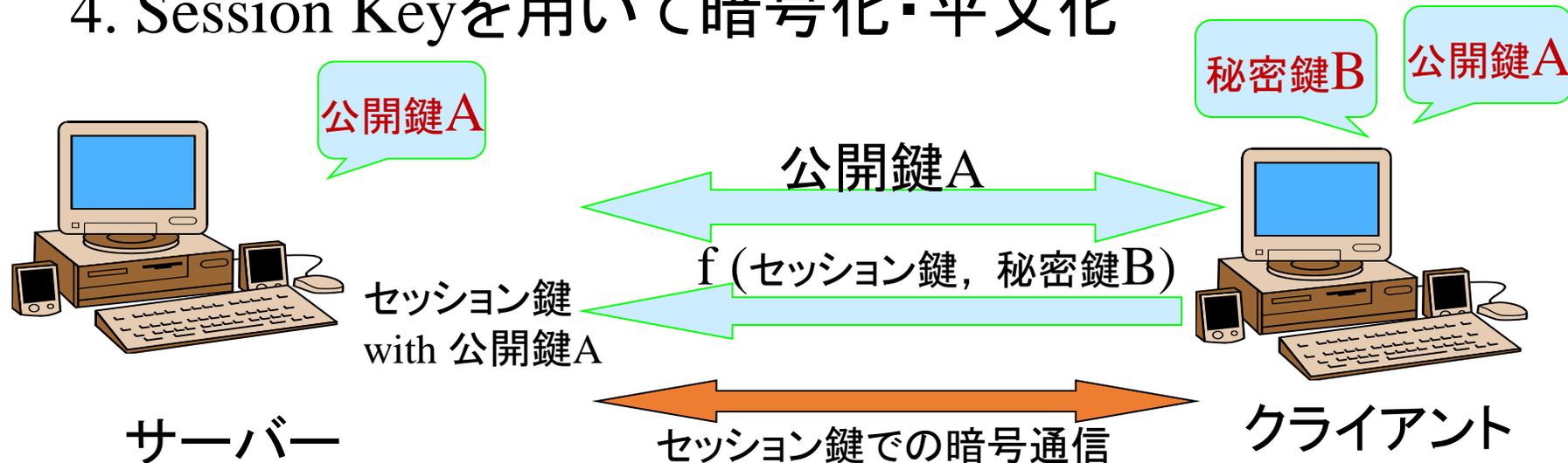
- ssh ; secure shell -

- 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

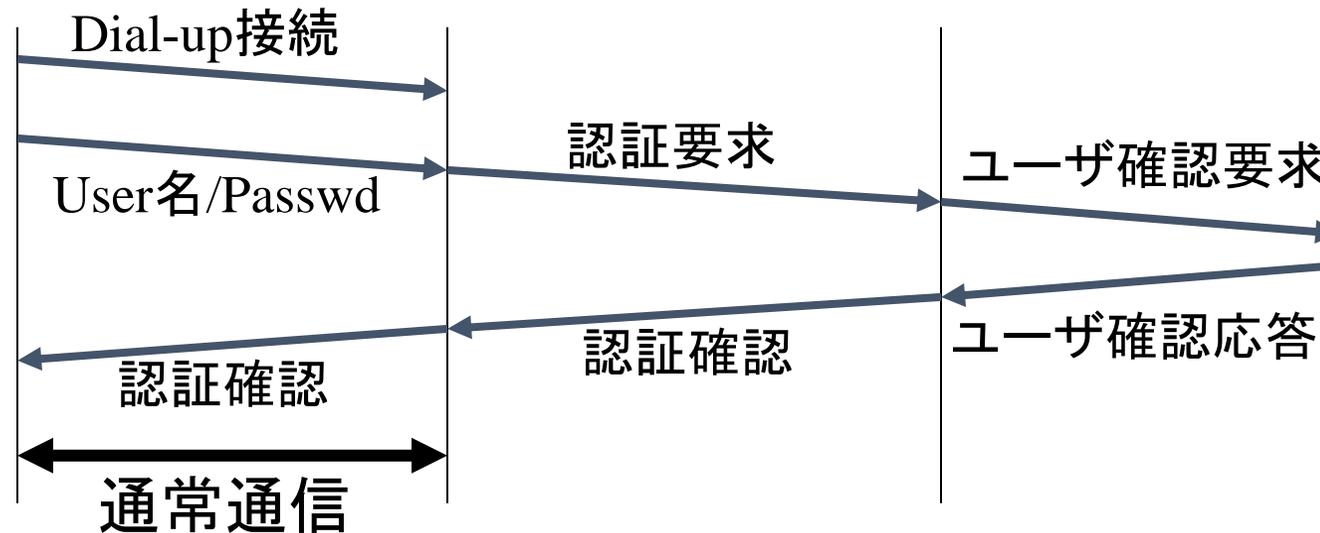
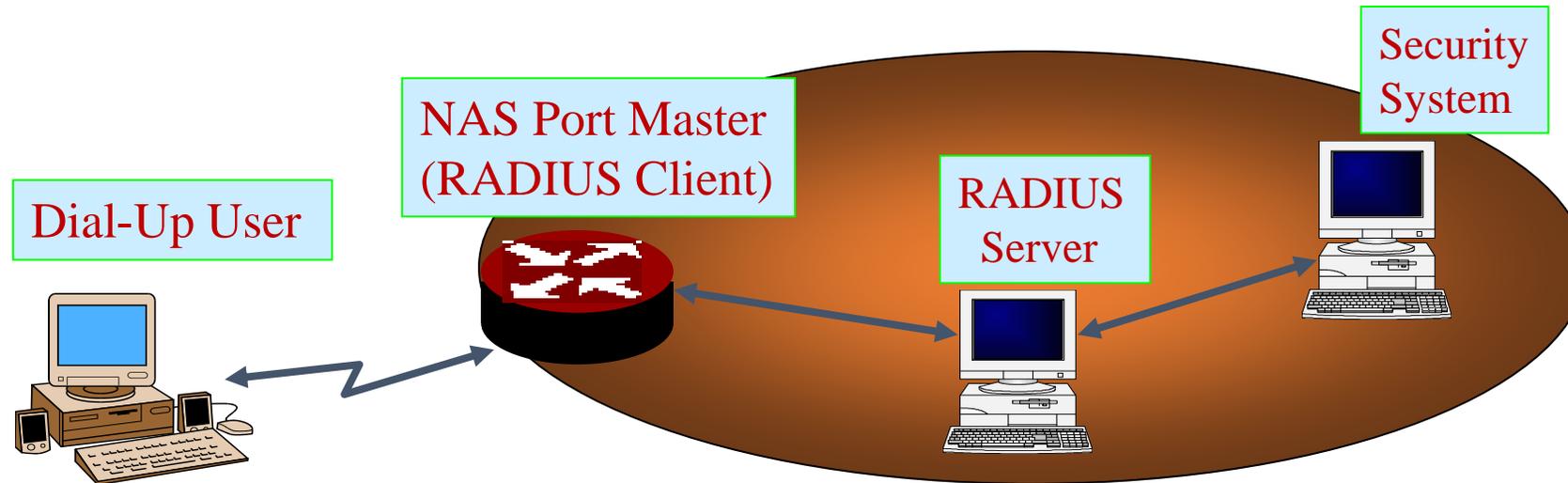
安全なRemote Shell

- 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(広域システムでの認証方式)



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 hiroschi の `.login` が Group (elab) でwritable。

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

→ elab グループの誰かにloginされると、hiroschi 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)

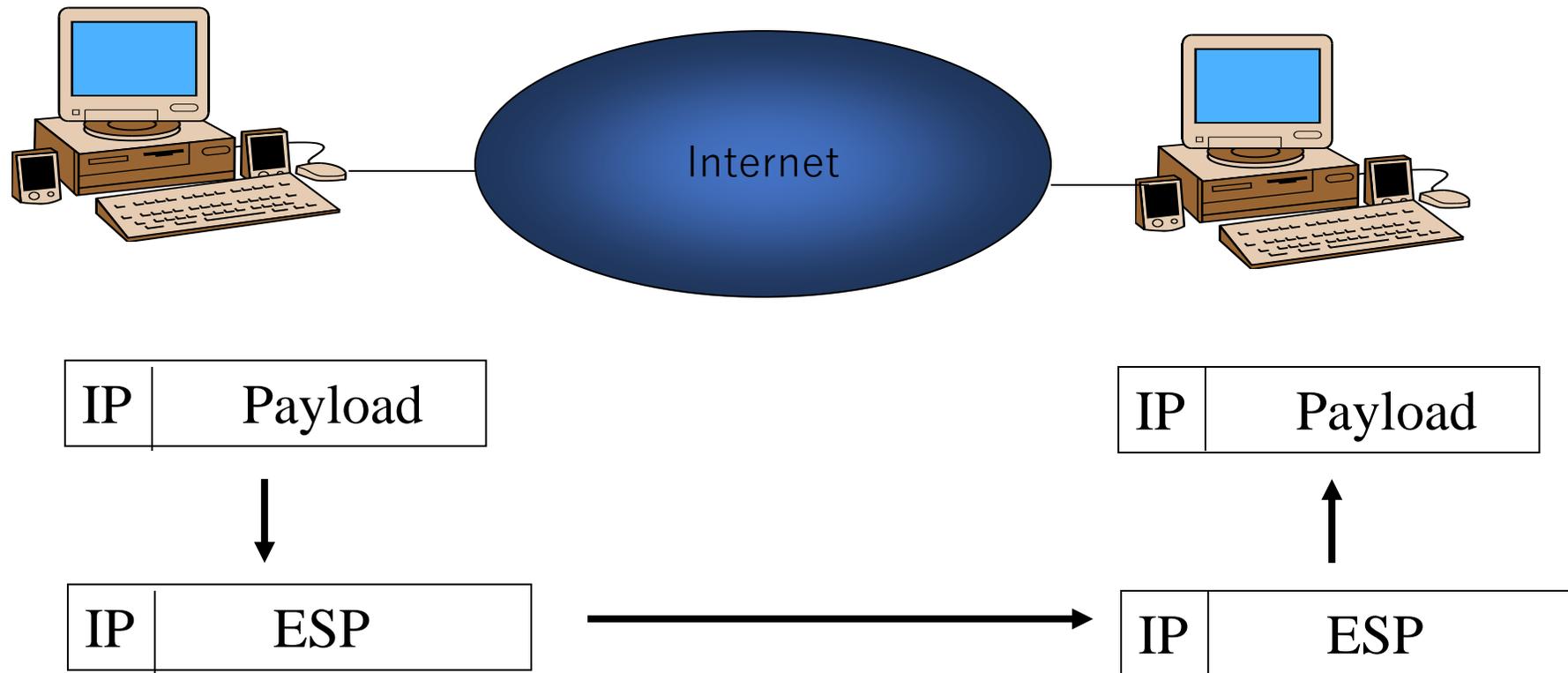
2.トランスポート層での暗号化

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

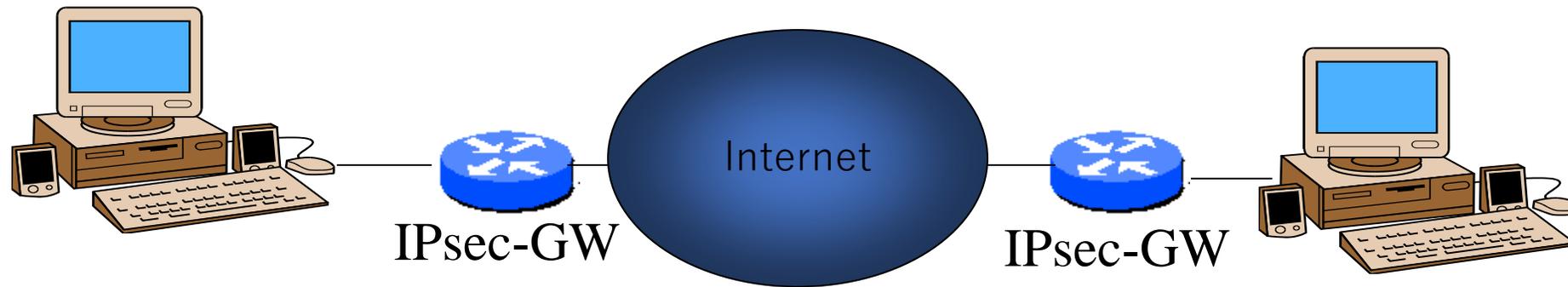
3. IPsec

- 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 -



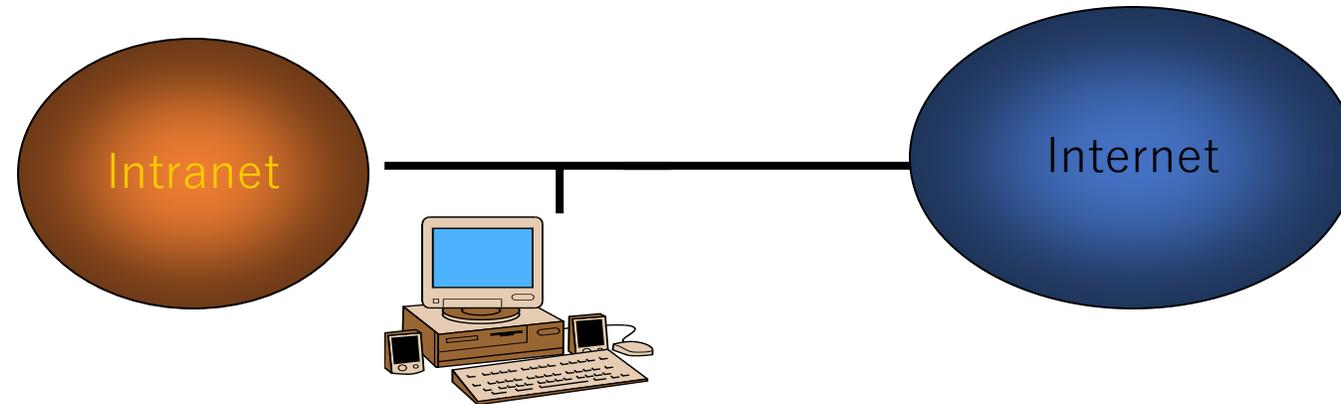
暗号化・認証アルゴリズム (既述)

- [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
 - ① DES(Data Encryption Standard) ; 秘密鍵方式
 - ② RSA(Rivest, Shamir, Adleman) ; 公開鍵方式

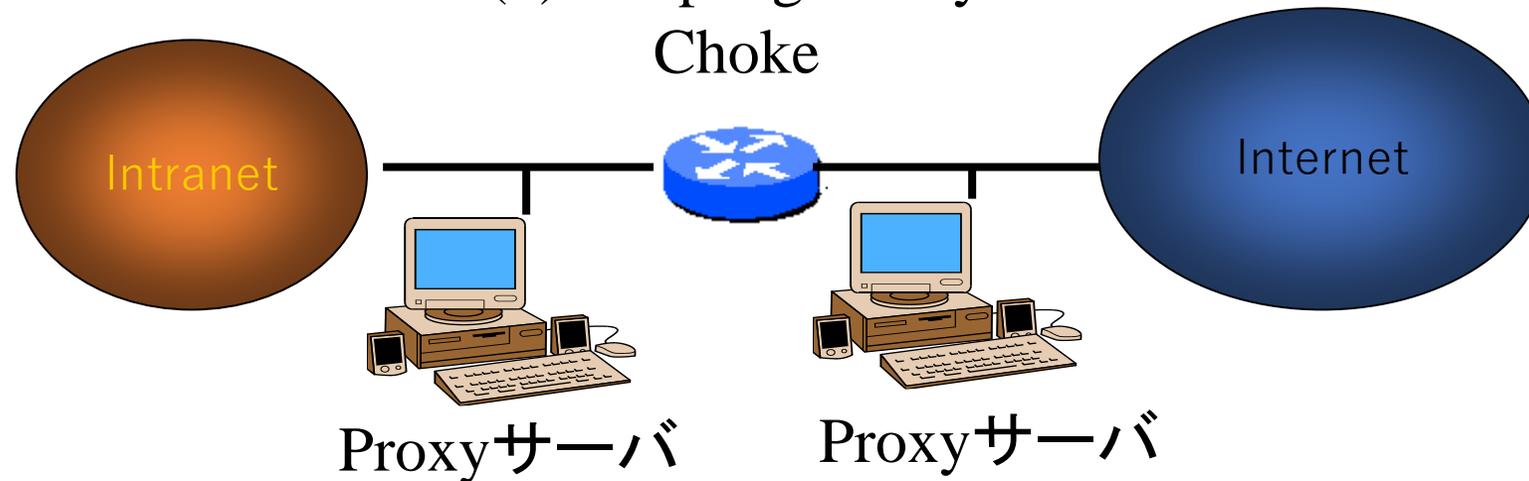
ネットワークセキュリティ

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

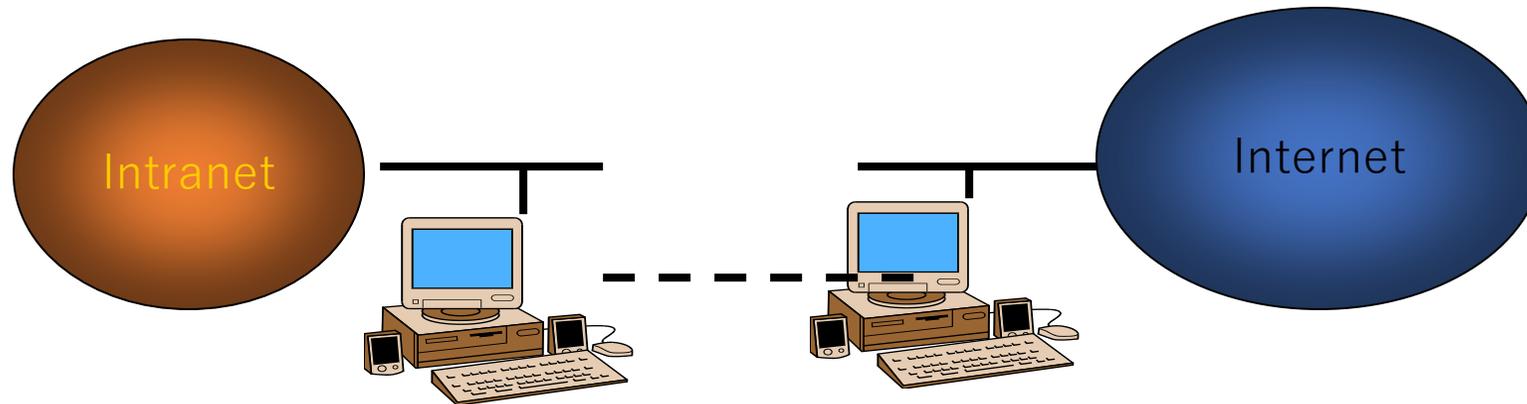


(1) Simple gateway
Choke

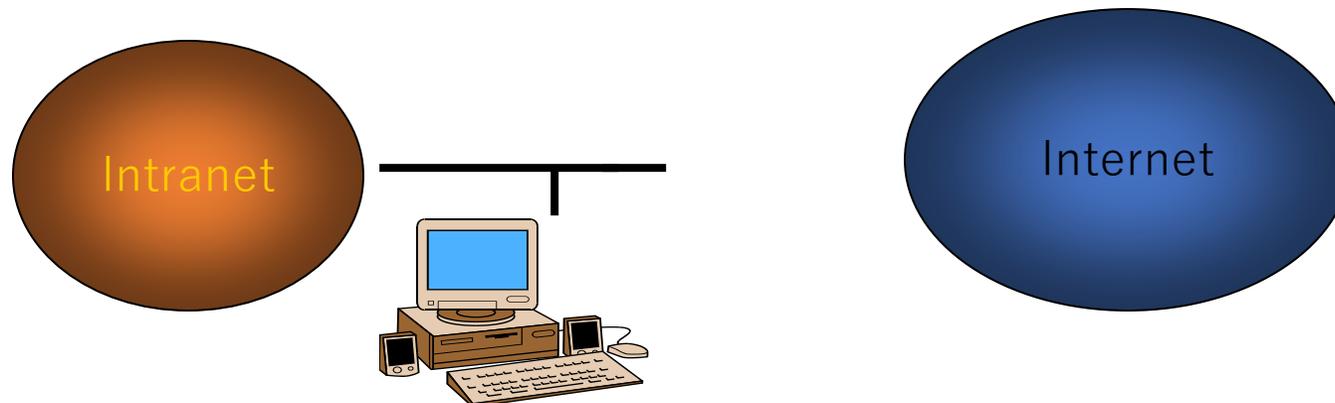


(2) Belt and Suspender

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

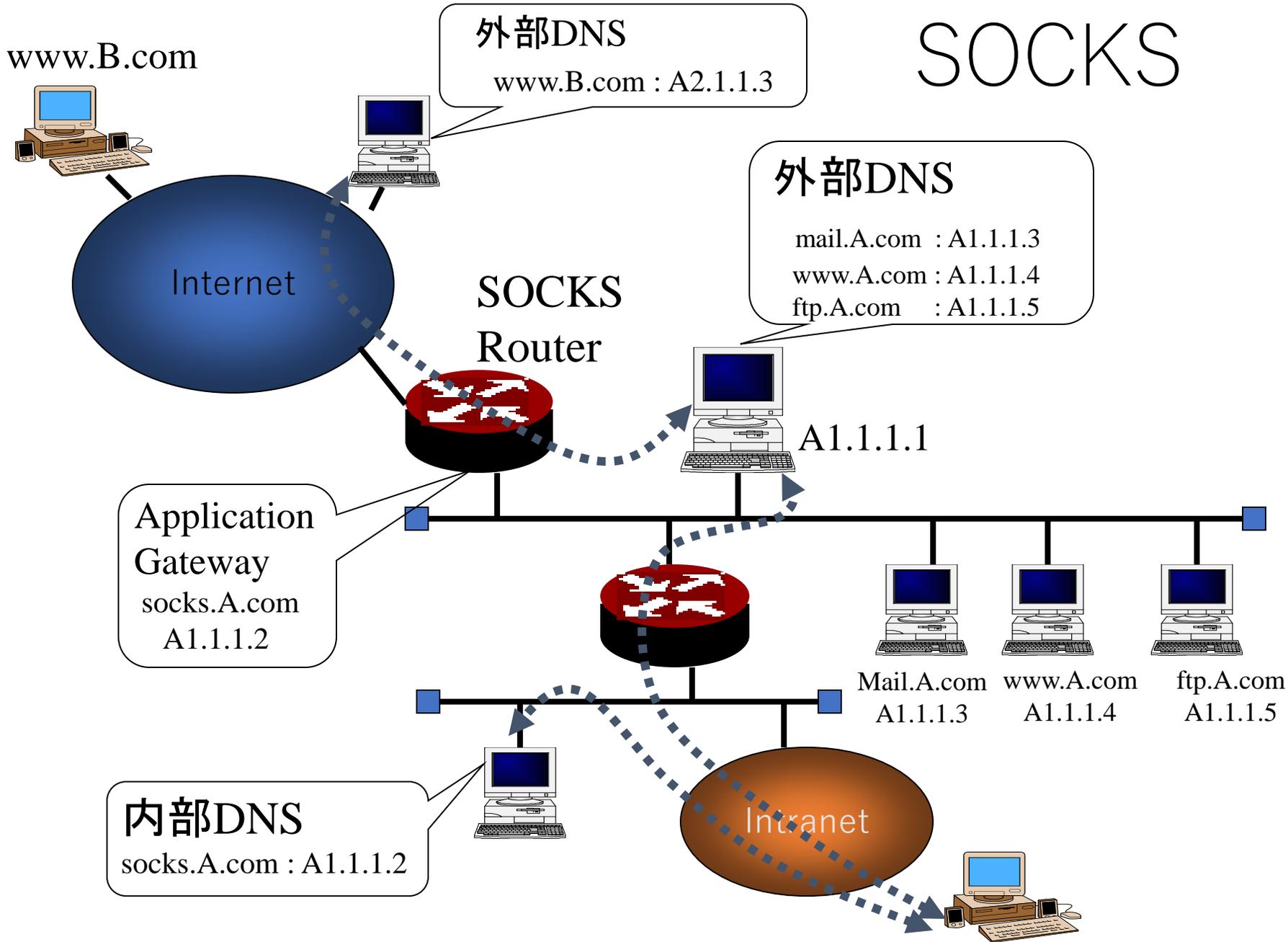
ファイアウォール

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。

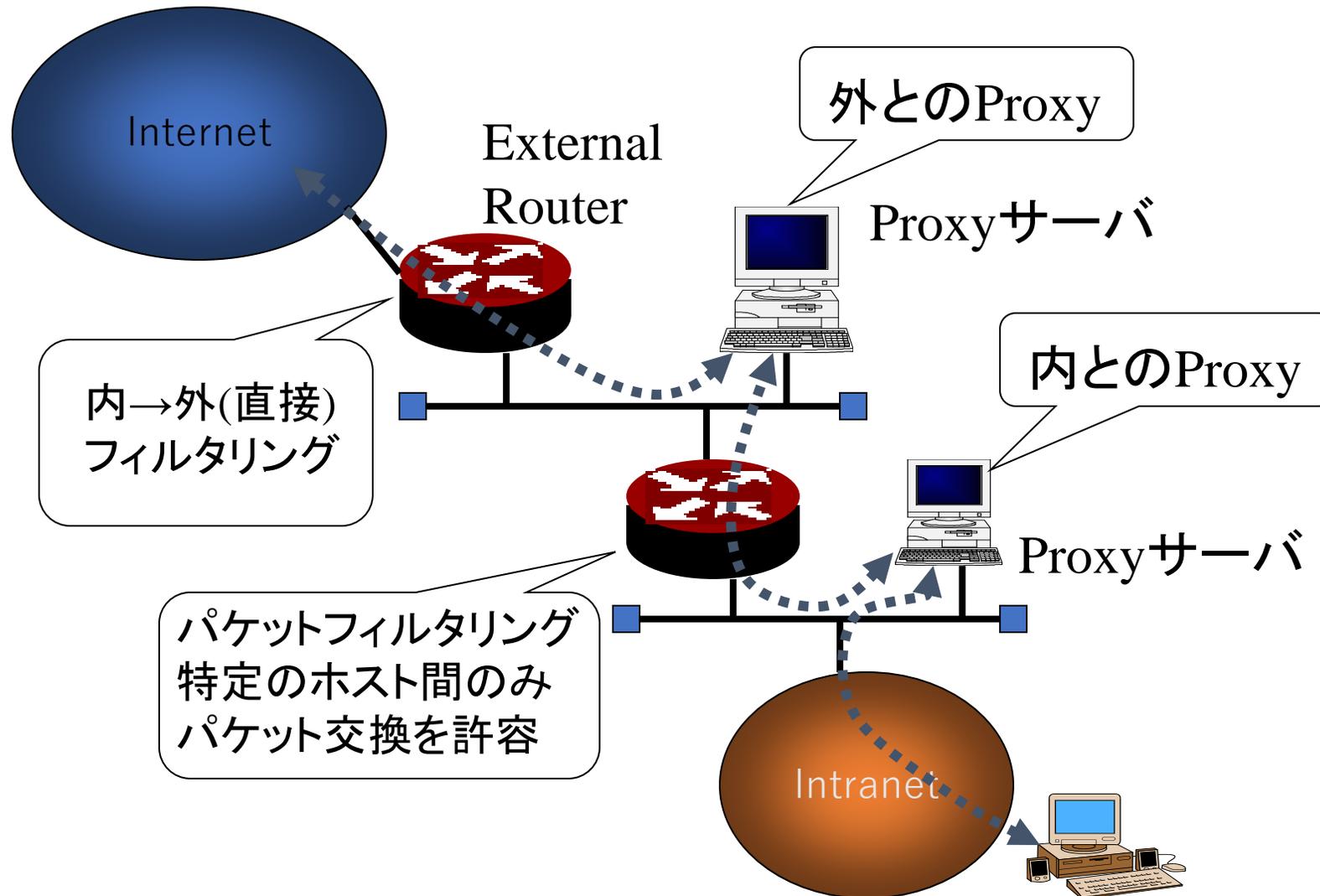
e.g., SOCKS

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

SOCKS



Firewall System Configuration



でも、、、

- Firewall で、システムは 守れるのだろうか？



ゼロトラスト ネットワーキングへ
クラウド技術 + 携帯網技術

最後に

そもそも、、、

サイバーセキュリティ

✓ 完全(=安全)は、存在しない。

✓ 暗号化技術は、超難しい数学を使うけど、結局は、「いいかげん」(=安心)

セキュリティに対する考え方



1. **グローバル**に考え、**ローカル**な施策を行う
2. 「原理主義」ではなく「**実践主義**」で進める
3. 強制する・制限するのではなく、**活動の活力向上**を応援する
4. 「**過保護**」は、かえってリスクを増大させる
5. 「やらされる」ではなく、「**やりたくなる**」を目指す
6. セキュリティ対策を、**品質向上のための投資**と捉える
7. 経験と知見の「**共有**」を行う
8. インシデントの経験者は、「**被害者**」として「**保護・支援**」する
9. 「**匿名性**」の堅持 と プライバシーの保護
10. **まずは自助、次に共助、最後に公助**