

2013-12-10
Korea University

1

고려대 학부생을 위한 암호 소개

이은정
Institute of Mathematical Sciences
Ewha Womans University

암호(Cryptography)

- 0 In Greek, *cryptos* means “secret, hidden”.
 - 0 정의(from Wiki) the practice and study of techniques for secure communication in the presence of third parties (called adversaries).
 - 0 (from the book Applied Cryptography by Menezes) the study of mathematical techniques related to aspects of information security, such as confidentiality, data integrity and authentication

암호(Cryptography)

0 In Greek, *cryptos* means “secret, hidden”.

0 정의 (from Wiki) the practice and study of techniques for secure

암호 (Cryptography)

: 인터넷 통신 보호 서비스들을 위한 수학적 방법

0 (from the book Applied Cryptography by Schneier) the study of mathematical techniques related to aspects of information security, such as confidentiality, data integrity and authentication

암호의 사용 예



- Important
- Sent Mail
- Drafts
- Commercials



Hyang-Sook Lee
 2013-12-16
 ys

증권거래소 겨냥한 사이버 공격 증가세

안드로이드 앱, 개인정보 유출학파?

페이스북 어플, 사용자 전화번호 무단 수집 문제 발생

미국 포브매거진

○ 페이스북의 공식 안드로이드 앱이 사용자 동의 없이 단말기 전화번호를 무단 수집한 것으로 확인됨

- 미국의 보안회사 노턴(Norton)은 자사의 Norton Mobile Security 도구에 의해 페이스북 앱이 실행되는 것만으로도 단말기의 전화번호가 유출되는 것을 확인하였으며 이 같은 사실을 시만텍(Symantec)의 보안 블로그에 게시함

안드로이드 장비의 99%에 적용 가능한 취약점 발견

정상 앱을 원격조정용 악성 앱으로 둔갑시키는 APK Binder

○ 미국 보안업체 Symantec에 따르면, 정상 앱에 원격조정 기능을 추가시켜 "AndroRAT" 악성 앱으로 변환해주는 프로그램 "APK Binder"가 최근 37불, 한화 4만 2천원에 유통 중인 것으로 알려짐

Cyber Sec

7/23

디지털 타임스

'뚝뚝해진' 자동차, 충격적 결함 있다

- 주요 자동차 업체들이 자동차에 통신기능을 도입하면서 개인정보가 유출되거나 해킹 당할 위험성이 높아짐
- 해킹과 관련한 자동차 업계의 보안 중요성은 더욱 커질 것으로 보이며, 이에 대비할 필요가 있음

애플, Safe
압기로 결정

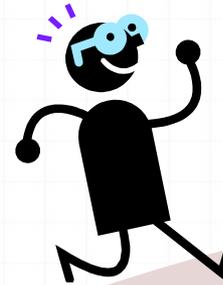
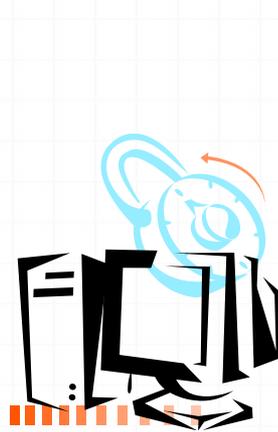
< AndroRAT APK Binder 프로그램 판매 웹사이트 >

구글 클래스 숨겨진 WNK 기능 발견

○ 개인 정보보호의 문제는 스마트 시대(Always-connected tech age)의 가장 큰 문제로, 구글 클래스는 상대방의 동의 없이 촬영 가능한 문제가 있음

2013-12 주요 은행의 POS와 ATM을 목표로 하는 새로운 악성코드

사이버 공격으로부터의 보호

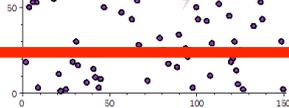


보안기술개발

사용자의
안전한 사용

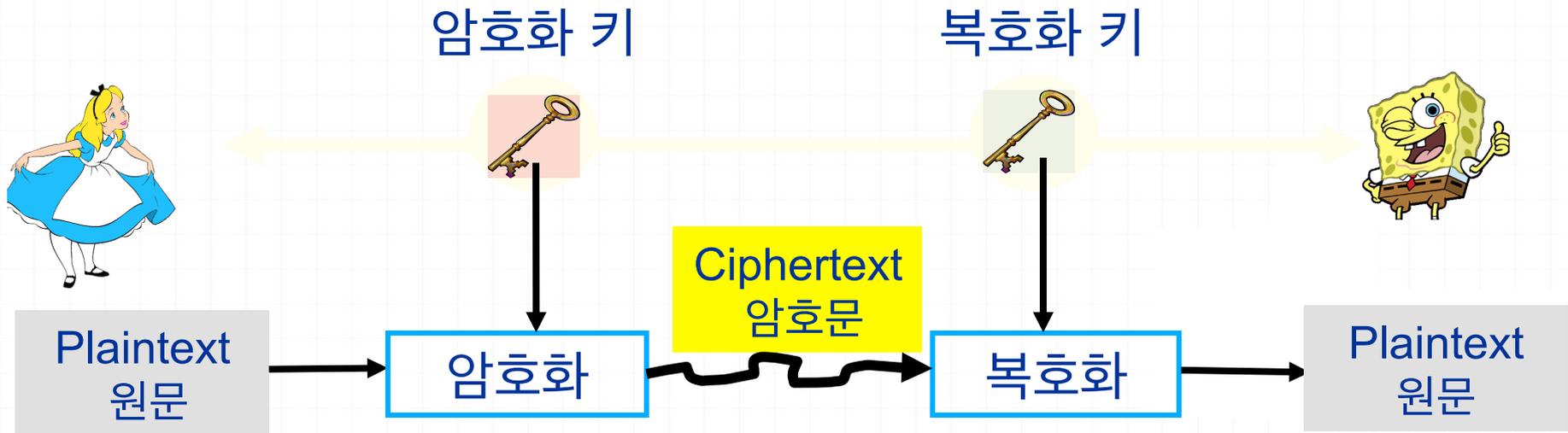
암호기술개발

7410010385009129
6168511028051948
8334363381235297
4797064073223842
2269665602
829



암호 시스템

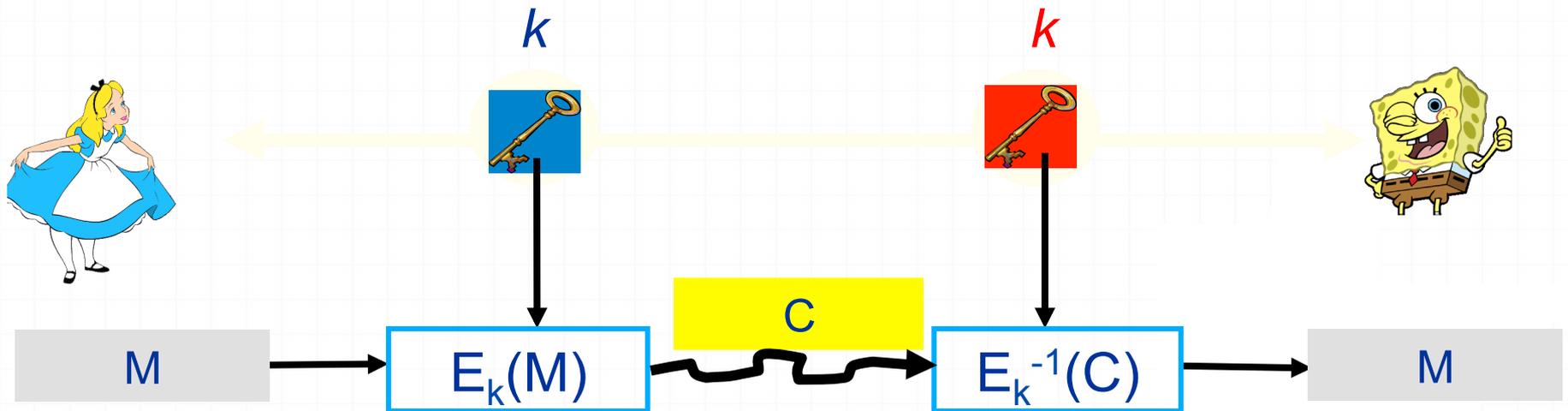
0 비밀통신(confidentiality)



다른 보안서비스들 : 전자서명, 키교환, 사용자 인증, 메시지 인증 등과 보안 요구조건에 따른 이들의 수많은 변형들

암호 시스템

0 비밀통신(secure communication): Encryption scheme



수학적 방법들

1. 쉬운 예
2. 약간 어려운 예
3. 어려운 예

쉬운? 어려운?

0 더하기

0 $20+13$ 을 26 으로 나눈 나머지는?

0 기호: $20+13 \bmod 26$

0 곱하기

0 5^3 을 33 로 나눈 나머지는?

0 기호: $5^3 \bmod 33$

0 직선과 곡선

0 $(-1,0)$ 과 $(0,1)$ 을 지나는 직선과 $y^2 = x^3+1$ 의 교점을 구하라

대수 구조 (group)

0 더하기

- 0 $20+13$ 을 26으로 나눈 나머지는?
- 0 기호: $20+13 \pmod{26}$
- 0 \mathbb{Z} : 정수 집합
- 0 $\mathbb{Z}/26\mathbb{Z} := \{0, 1, 2, \dots, 25\}$
- 0 $\mathbb{Z}/26\mathbb{Z}$ 는 $+_{26}$ (modulo 26 addition)에
 - 0 - 닫혀있다. (closed)
 - 0 - 항등원이 있다. (identity)
 - 0 - 역수가 있다. (inverse)

$(\mathbb{Z}/26\mathbb{Z}, +_{26})$
군(group) 이다.

0 곱하기

- 0 5^3 을 33로 나눈 나머지는?
- 0 기호: $5^3 \pmod{33}$
- 0 $(\mathbb{Z}/33\mathbb{Z})^{\times} := \{1, 2, 4, 5, 7, 8, 10, 13, 14, 16, 17, 19, 20, 23, 25, 26, 28, 29, 31, 32\}$
- 0 $((\mathbb{Z}/33\mathbb{Z})^{\times}, \times_{21} \text{ (modulo 33 mult.)})$ group이다.

쉬운 예 : (Z/26Z, +₂₆)

CAESAR



원문

enemy
falling
back
break
through
imminent
lucius



암호문

rarzlsn
yyvat0n
pxoernx
guebht
uvz zwa
ragyhpv
hf

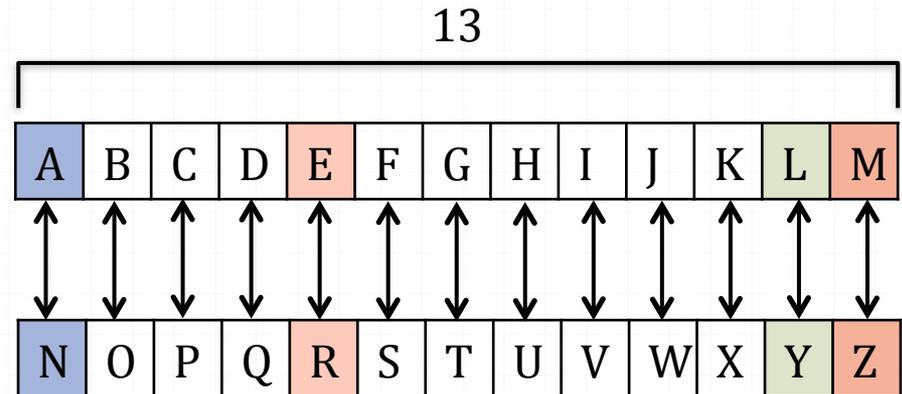
쉬운 예 : (Z/26Z, +₂₆)

0 Substitution cipher

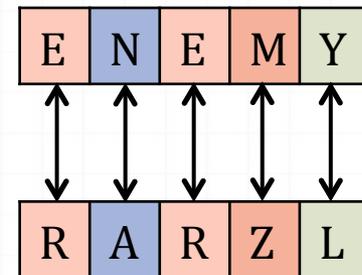
0 각 알파벳을 다른 알파벳으로 대치



ROT13



ROT13



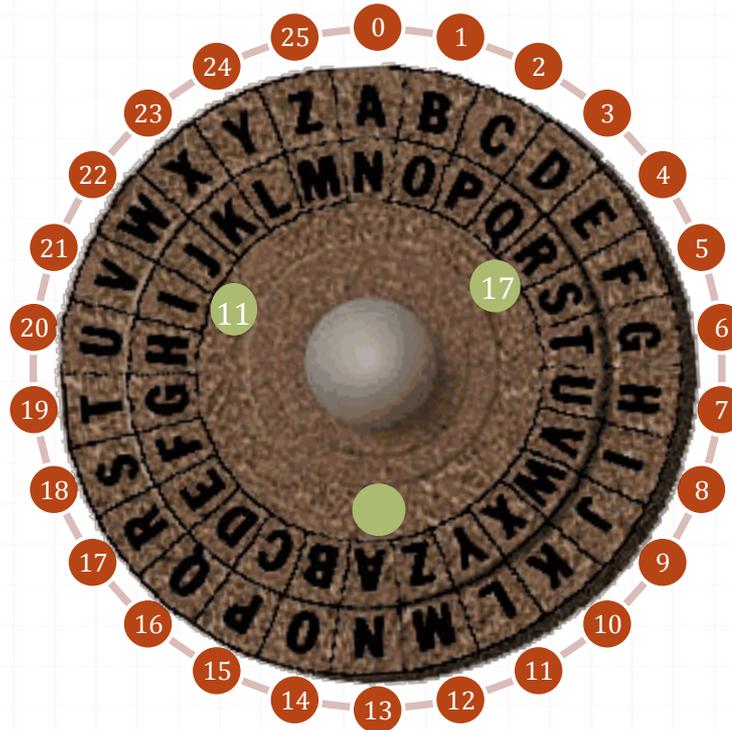
쉬운 예 : (Z/26Z, +₂₆)

원문:
e n e m y

...

원문(숫자로)
4 13 4 12 24

...



암호문:
r a r z l

...

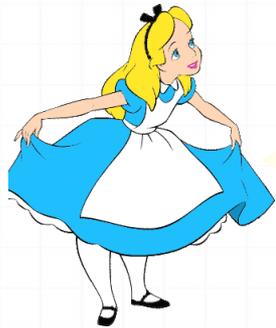
암호문(숫자로)
17 0 17 25 11

...

암호화 : 4 + 13 mod 26 = 17
13 + 13 mod 26 = 0

...

쉬운 예 : $(\mathbb{Z}/26\mathbb{Z}, +_{26})$



$\{0,1,\dots,25\}^*$

4 13 4 12 24
 5 0 11 11 8 1
 3 6 1 0 2 10 1
 17 4 0 10 19
 7 17 14 20 6
 7 8 12 12 8 1
 3 3 13 19 11
 20 2 8 20 18

$k=13$



$M+k \text{ mod } 26$



17 0 17 25 1
 1 18 13 24 24
 21 0 19 14 13
 15 23 14 4 17
 13 23 6 20 4 1
 7 19 20 21 25
 25 22 0 17 0 6
 24 7 15 21 7 5

$k=13$



$C-k \text{ mod } 26$

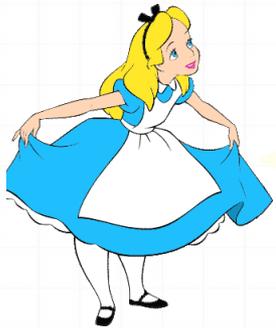


$\{0,1,\dots,25\}^*$

4 13 4 12 24
 5 0 11 11 8 1
 3 6 1 0 2 10 1
 17 4 0 10 19
 7 17 14 20 6
 7 8 12 12 8 1
 3 3 13 19 11
 20 2 8 20 18

대칭키 암호 시스템

대칭키 암호 시스템(*symmetric key encryption*)의 예



$k=13$

$k=13$

=



$M+k \pmod{26}$

$C+k \pmod{26}$

S K B V L F V

13 23 6 20 4 1
7 19 20 21 25
25 22 0 17 0 6
24 7 15 21 7 5

$\{0,1,\dots,25\}^*$

4 13 4 12 24
5 0 11 11 8 1
3 6 1 0 2 10 1
17 4 0 10 19
7 17 14 20 6
7 8 12 12 8 1
3 3 13 19 11
20 2 8 20 18

$\{0,1,\dots,25\}^*$

4 13 4 12 24
5 0 11 11 8 1
3 6 1 0 2 10 1
17 4 0 10 19
7 17 14 20 6
7 8 12 12 8 1
3 3 13 19 11
20 2 8 20 18

점검포인트: 효율적인가? 즉, 암호, 복호화 쉬운가?
안전한가? 즉, k 를 구하기 어려운가?

Substitution cipher

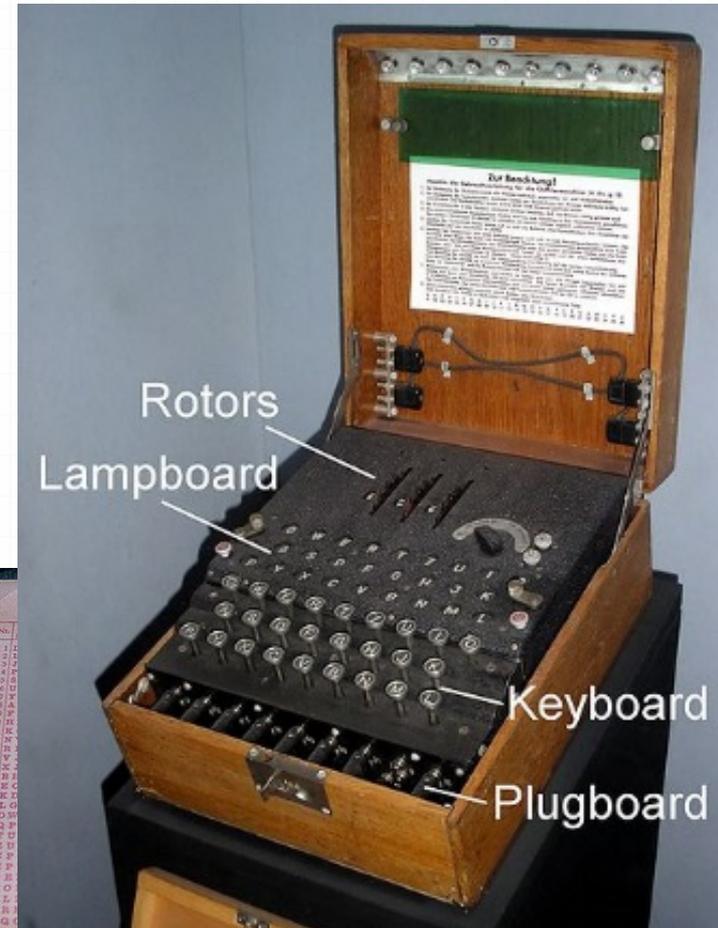
0 Substitution cipher

0 각 알파벳을 다른 알파벳으로 대치

A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M
↕	↕	↕	↕	↕	↕	↕	↕	↕	↕	↕	↕	↕
N	E	C	P	T	U	A	B	W	Z	D	F	L

Rotation Table

E	N	E	M	Y
↕	↕	↕	↕	↕
T	G	T	L	Q



점검포인트: 효율적인가?
2013-12-11 안전한가?

26! ~ 2⁸⁸

암호의 발전사

대칭키 암호
비대칭키 암호(공개키 암호)

~15C	16C	1883	1917	1949	1974	1976	1978	1985	2000	2009		
대칭키 암호		Enigma										
	비즈네르 암호											
		Vernam 암호 (One time pad-OTP)										
		Stream 암호										
			블록 암호									
				Shannon "Perfect Security"	DES 개발 (Data Encryption Standard)				AES 개발 (Advanced Encryption Standard)			
									SEED, ARI A 개발 (국산블록암호)			
							공개키암호					
						Diffie-Hellman 공개키 암호 제안	RSA 암호					
							타원곡선 암호					
								접선형암호				
									준동형암호			

비즈네르 (Vigenere) 16C 프랑스 외교관

암호시스템은 "키" 이외의 모든 정보들이 공개되어도 안전성이 보장되도록 설계되어야 한다

Kerckhoff -Open design

대칭키 암호 사용 예

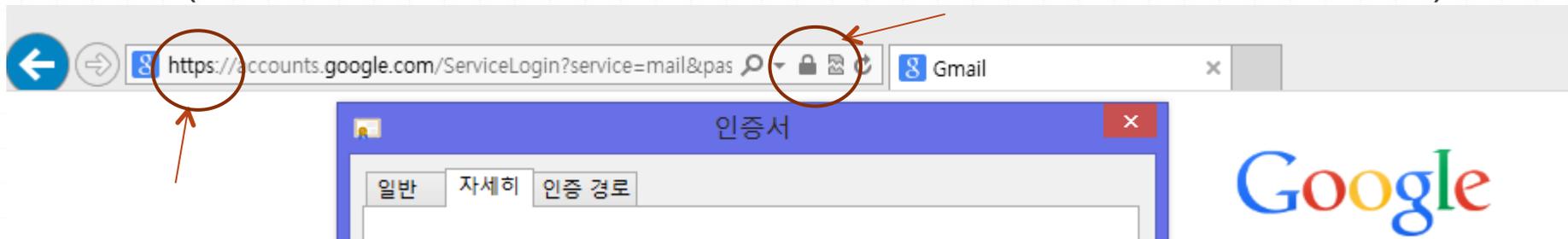
0 SSL(Secure Socket Layer)

0 웹 표준 암호화 통신으로서 웹서버와 웹브라우저 사이에 **모든 정보를 암호화** 해주는 방식이다.

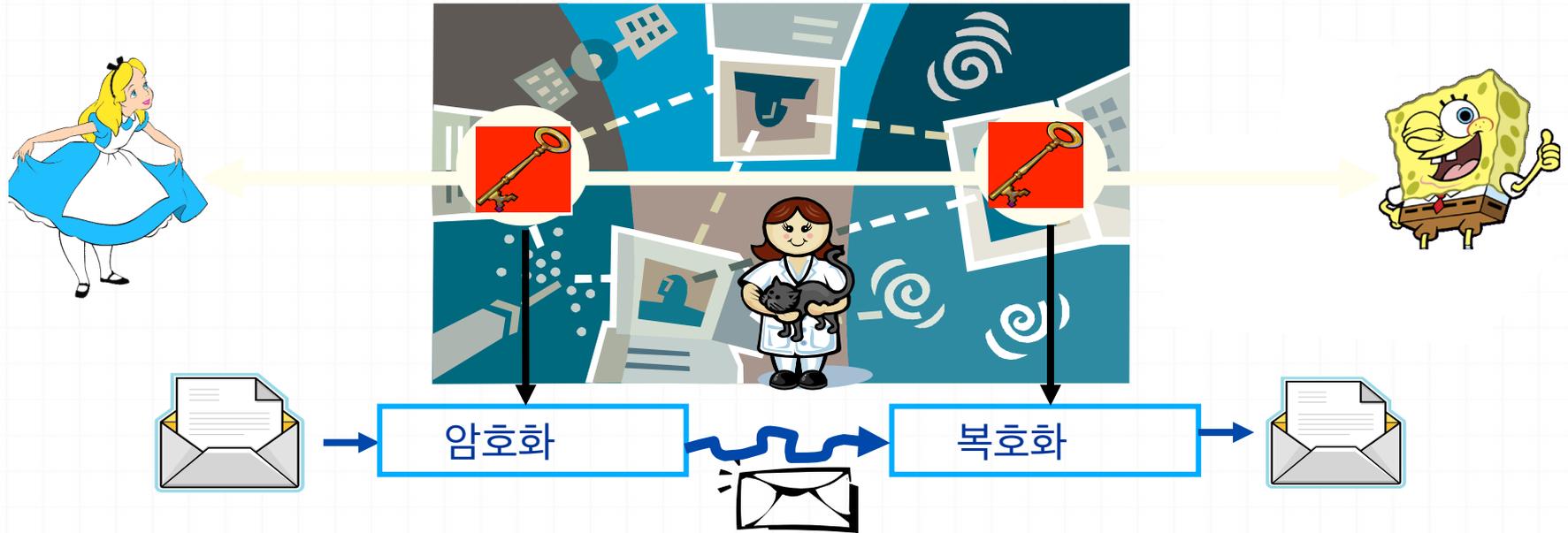
0 SSL 통신은 http가 아닌 https라는 통신채널을 사용하며, 모든 웹서버와 웹브라우저가 SSL을 지원한다.

0 '모든 정보를 암호화'

0 전송되는 모든 정보를 대칭키 암호알고리즘으로 암호화 (AES, 3DES, ARCFOUR, Camellia, RC2, IDEA, SEED, NULL)



키 분배 및 키관리 문제



만나지 않고



를 어떻게 분배 할까?

N명의 사람들이 모두 서로 안전하게 대칭키암호를 사용하기 위해서는

- 각자 몇 개의 비밀키를 가지고 있어야 하는가?
- 필요한 비밀키의 총 개수는 적어도 몇 개인가?

공개키 암호 시스템

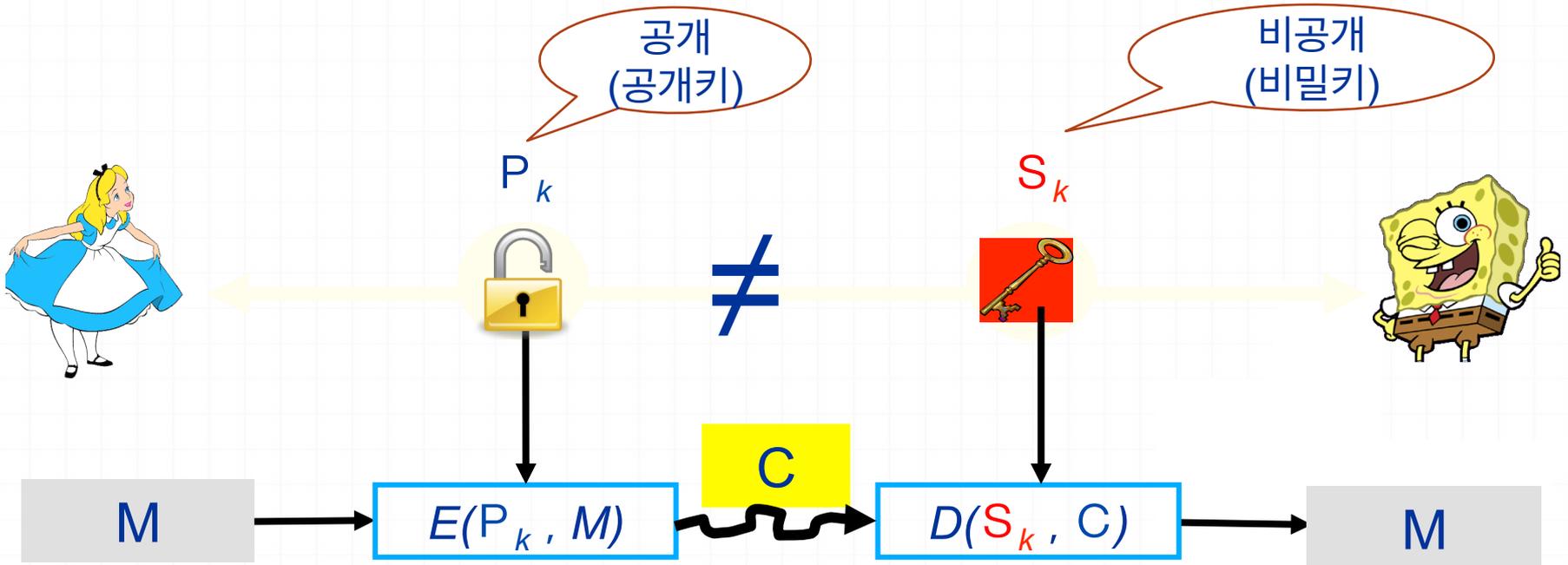


Diffie-Hellman 1976

Alice 와 Bob은 원거리 통신을 하며 거래를 해오고 있습니다.
중요한 정보를 Alice가 Bob에게 전달하려고 하는데,
두 사람은 현재 만날 수가 없습니다. Bob이 철물점에 가서 자물통과
열쇠를 구입하여 열쇠는 본인이 갖고 택배로 자물통을 Alice에게 보냅니다.
Alice는 가방에 중요한 편지를 넣은 후 Bob 이 보낸 자물통으로
가방 손잡이를 잠궈 택배로 가방을 Bob에게 보냅니다.



공개키 암호 시스템(1976)



약간 어려운 예 $((\mathbb{Z}/n\mathbb{Z})^\times$,



R S A 1 9 7 8

$$n = p q, e \leftarrow p, q, d$$



$(\mathbb{Z}/n\mathbb{Z})^\times$
M



$M^e \bmod n$

C



$C^d \bmod n$



$(\mathbb{Z}/n\mathbb{Z})^\times$
M

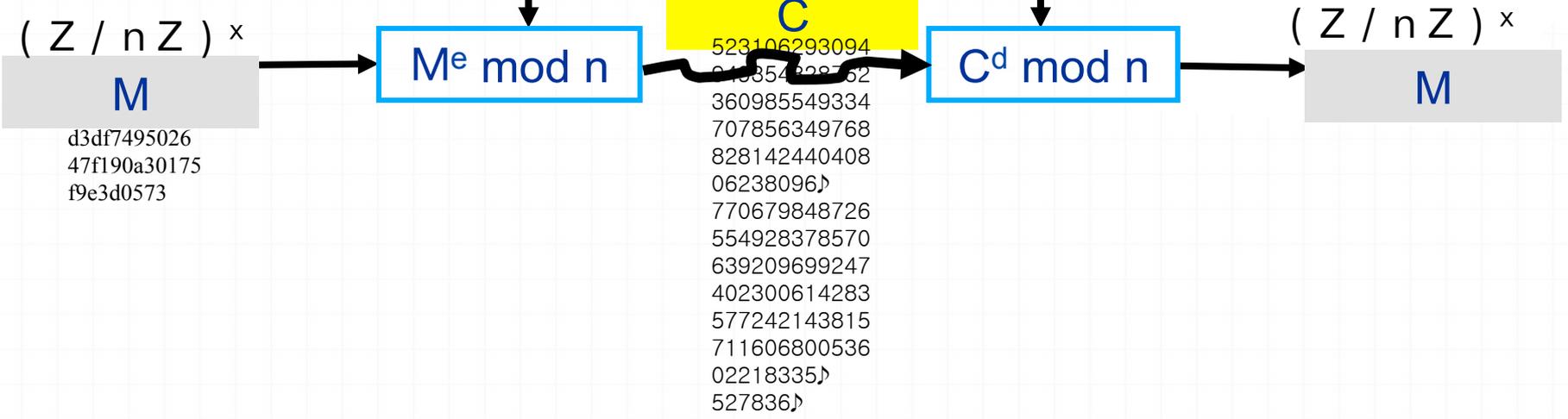
약간 어려운 예 $((\mathbb{Z}/n\mathbb{Z})^\times, \times_n)$



$n = 588811333250269125$
 17619364310092848849
 66640757179802337490
 54647832623853710732
 65968008202375976398
 24869184990638749556
 26978579706550809745
 2399642780486933
 65535

$p = 74100103850091296$
 1685110280519488334
 3633812352974797064
 0732238422269665602
 839
 $q = 79461607023043824$
 1348969922115432102
 3693320510541434424
 0218914846895267687
 977

$n = p \cdot q$ e p, q, d



Fermat-Euler 정리(1736)

오른쪽 그래프:

$n = 35$

$m \in \{2,3,4,6,8,9,10,11,\dots,34\}$

에 대하여

$Y = m^L \bmod n$

$L \in \{2,3,4,5,6,7,\dots,34\}$

X 축은 L 표시

Y 축은 $m^L \bmod n$ 표시

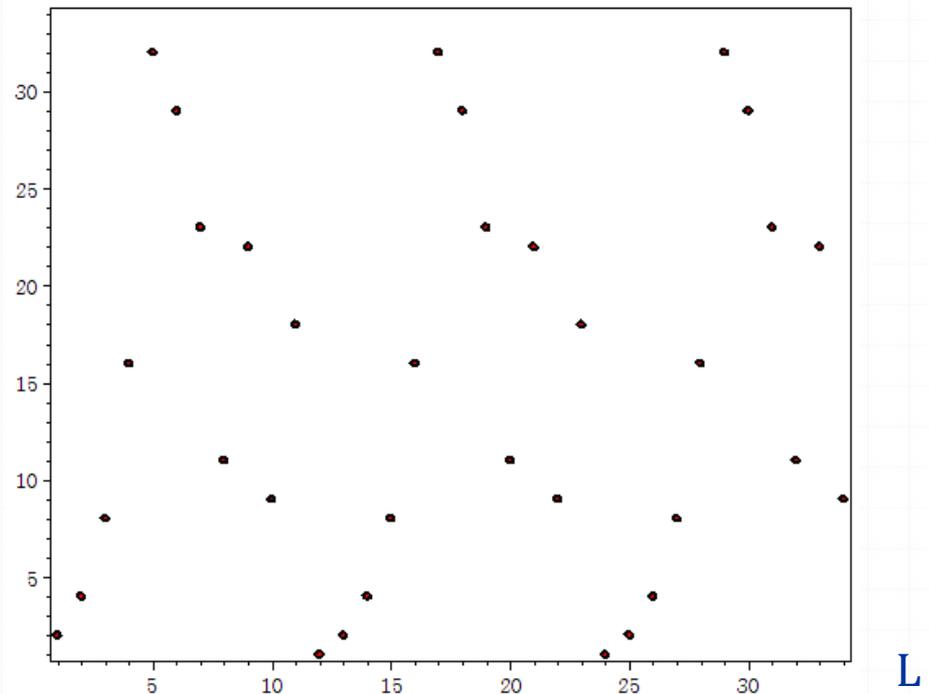
Fermat-Euler 정리

$L = \varphi(n)$ 이면

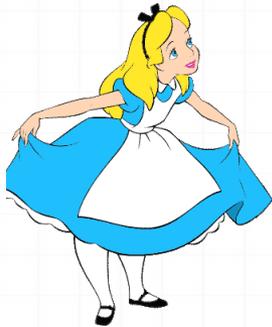
모든 가능한 m 에 대해

$m^L \bmod n = 1$ 이다.

$m^L \bmod n, m \in \{2,3,4,6,8,9,10,11,\dots,34\}$



R S A correctness



암호화

$$c = m^e \bmod n$$



$m' = m$? (복호화조건):

모든 평문 m 에 대해서

$$m' = c^d \bmod n$$

$$= m^{ed} \bmod n = m$$

이어야 한다.

↔ 즉,

$$m^{ed-1} \bmod n = 1$$

이 필요하다.



복호화

$$m' = c^d \bmod n$$

Fermat-Euler정리
에 의해
 $\varphi(n)$ 이 $ed-1$ 를 나
누면 성립

R S A

$n(=pq), e$



p, q, d



$$e \times d = 1 \pmod{(p-1)(q-1)}$$

복호화: $c^d \pmod n$

암호화

$$C = M^e \pmod n$$

원문 M

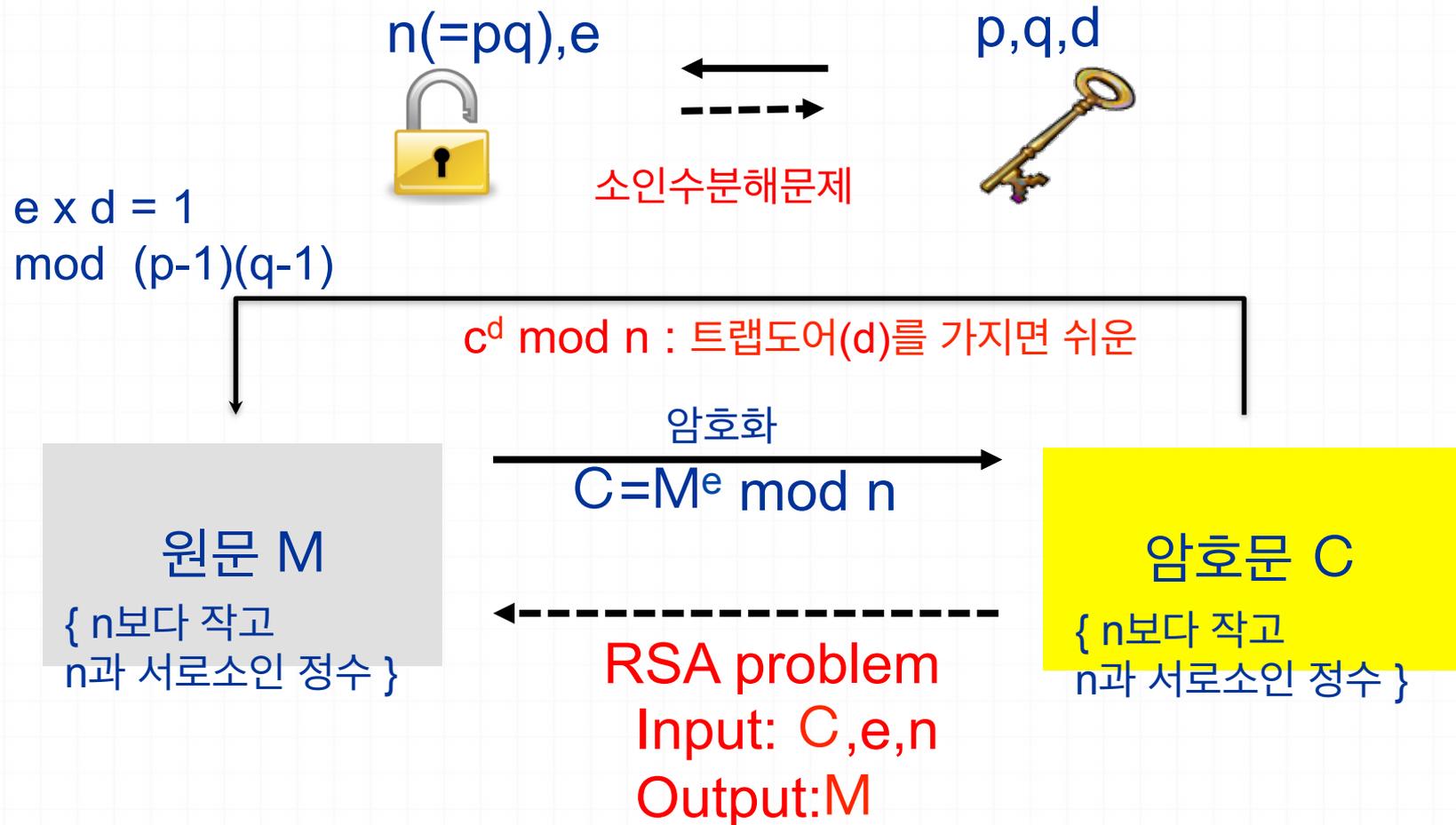
{ n보다 작고
n과 서로소인 정수 }

암호문 C

{ n보다 작고
n과 서로소인 정수 }

점검포인트: 효율적인가?
안전한가?

RSA 안전성



RSA challenge

The screenshot shows the EMC website's navigation bar with the EMC logo and links for PRODUCTS & SOLUTIONS, SERVICES, SUPPORT, HOW TO BUY, COMMUNITIES, and EMC+. Below the navigation bar is a header section with the text « RSA THOUGHT LEADERSHIP and the main heading RSA LABORATORIES in red. A left sidebar contains a list of navigation items: OVERVIEW, STAFF & ASSOCIATES, RESEARCH AREAS, HISTORICAL, CRYPTO FAQ, RSA ALGORITHM, CRYPTOGRAPHIC CHALLENGES, THE RSA FACTORING CHALLENGE (highlighted), THE RSA LABORATORIES SECRET-KEY CHALLENGE, DES CHALLENGE III, and CRYPTOBYTES TECHNICAL. The main content area features the title THE RSA FACTORING CHALLENGE and the text 'This challenge is no longer active'. Below this, there is a paragraph explaining the challenge and a list of links for 'The RSA Challenge Numbers' and 'The RSA Factoring Challenge FAQ'. A list of factored RSA numbers is displayed: RSA-768, RSA-640, RSA-200, and RSA-576.

http://www.emc.com/emc-plus/rsa-labs/historical/the-rsa-factoring... rsa challenge - Google 검색 RSA - Information Security, ... RSA - Information Security, ... EMC.com

EMC² PRODUCTS & SOLUTIONS SERVICES SUPPORT HOW TO BUY COMMUNITIES EMC+

« RSA THOUGHT LEADERSHIP

RSA LABORATORIES

OVERVIEW

STAFF & ASSOCIATES

RESEARCH AREAS

HISTORICAL

- CRYPTO FAQ
- RSA ALGORITHM
- CRYPTOGRAPHIC CHALLENGES
- THE RSA FACTORING CHALLENGE**
- THE RSA LABORATORIES SECRET-KEY CHALLENGE
- DES CHALLENGE III
- CRYPTOBYTES TECHNICAL

THE RSA FACTORING CHALLENGE

This challenge is no longer active

The RSA Challenge numbers are the kind we believe to be the hardest to factor; these numbers should be particularly challenging. These are the kind of numbers used in devising secure RSA cryptosystems.

This page serves as an archive for the factoring challenges conducted by RSA Laboratories through 2007.

[The RSA Challenge Numbers](#)

[The RSA Factoring Challenge FAQ](#)

[RSA-768 is factored!](#)

[RSA-640 is factored!](#)

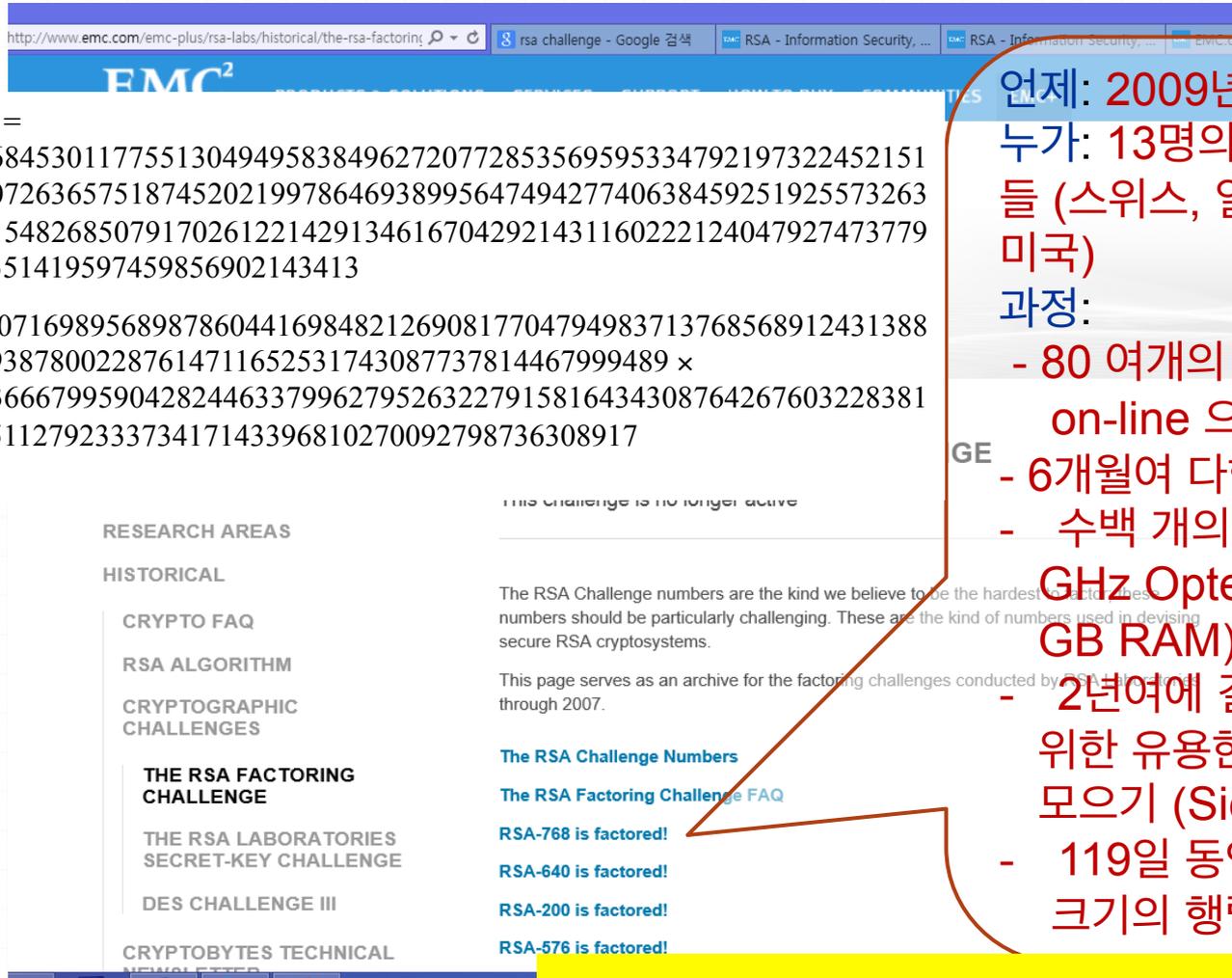
[RSA-200 is factored!](#)

[RSA-576 is factored!](#)

Factorization

RSA-768 =
1230186684530117755130494958384962720772853569595334792197322452151
7264005072636575187452021997864693899564749427740638459251925573263
0345373154826850791702612214291346167042921431160222124047927473779
4080665351419597459856902143413

= 33478071698956898786044169848212690817704794983713768568912431388
982883793878002287614711652531743087737814467999489 x
3674604366679959042824463379962795263227915816434308764267603228381
5739666511279233373417143396810270092798736308917



언제: 2009년 12월 12일 성공
누가: 13명의 수학자, 엔지니어
들 (스위스, 일본, 독일, 프랑스,
미국)

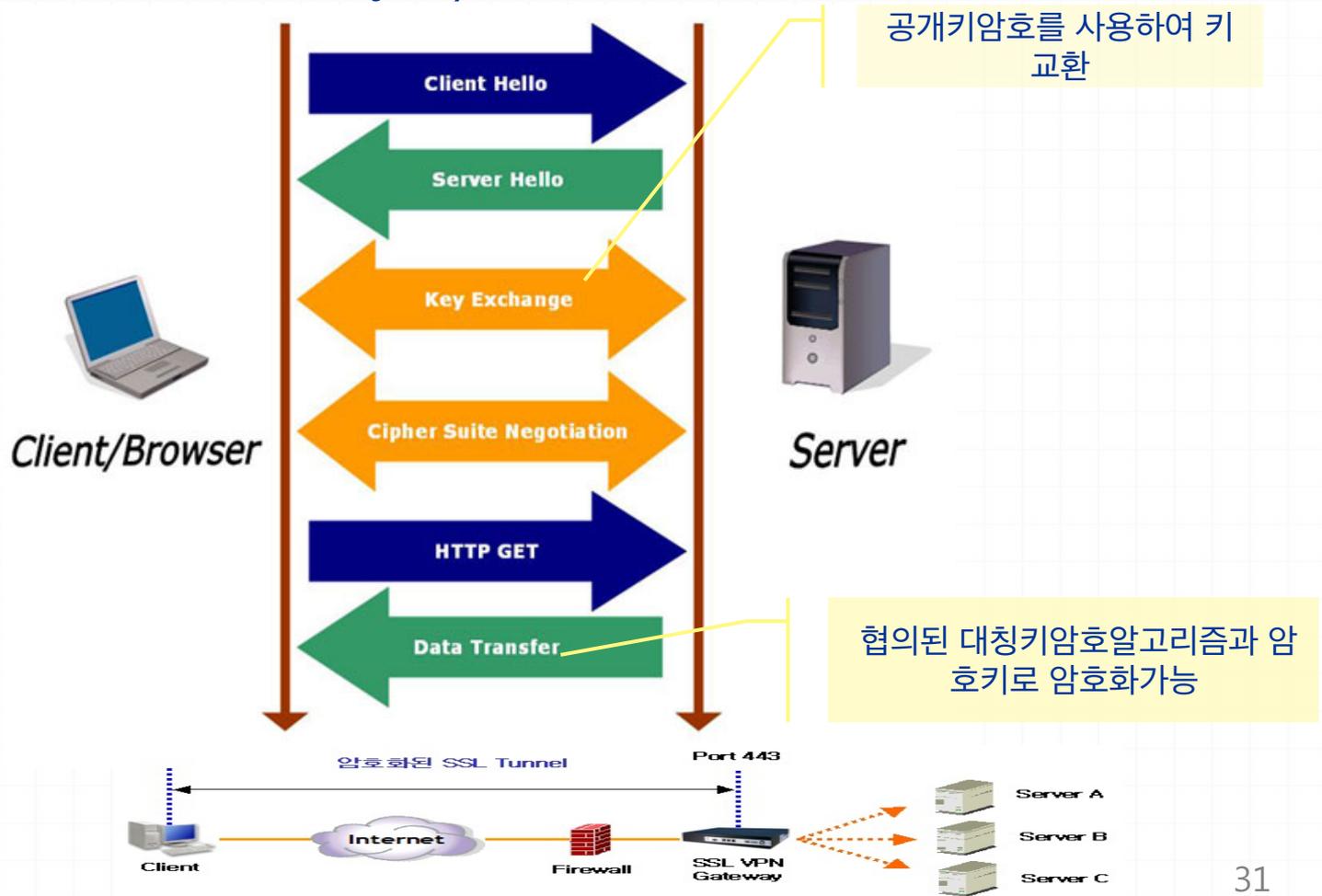
과정:

- 80 여개의 프로세서를 on-line 으로 연결.
- 6개월여 다항식 고르기
- 수백 개의 프로세서(2.2 GHz Opteron core with 2 GB RAM) 동원.
- 2년여에 걸친 본 계산을 위한 유용한 데이터 모으기 (Sieving 과정)
- 119일 동안 208,065,007 크기의 행렬관련 계산

권고사항: $n > 2^{2048}$

RSA사용 (SSL)

0 SSL(Secure Socket Layer)



RSA 사용 RSA 변형 - <RSA-OAEP>

Optimal asymmetric encryption padding

0 SSL 암호화

0 AES-128 사용

0 AES 키 $k \sim 2^{128}$

0 SSL 키교환

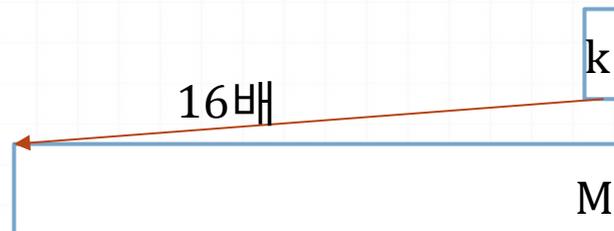
0 RSA 사용 : $n > 2^{2048}$

0 $C = k^e \text{ mod } n$

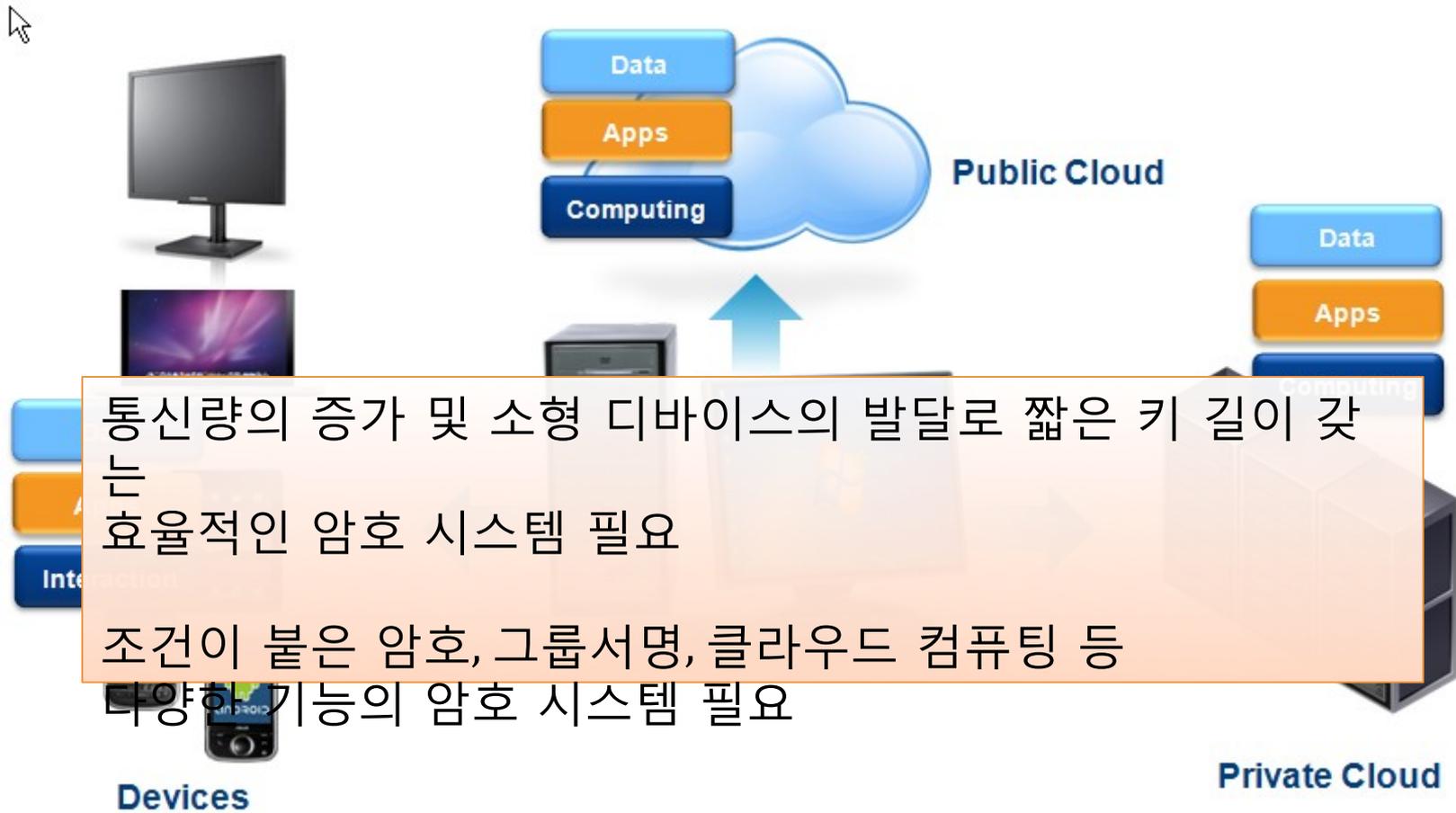
0 $e=3, \dots, 15$ 이면 ?

0 Coppersmith (1996)

0 두 암호문 c, c' 이 $m - m' = k$ (작은수) 의 관계에 있을 때 m 을 알아내는 것은 쉽다.



현재, 미래-통신환경의 변화



어려운 예

ECC : Elliptic Curve Cryptosystem (타원곡선 암호)

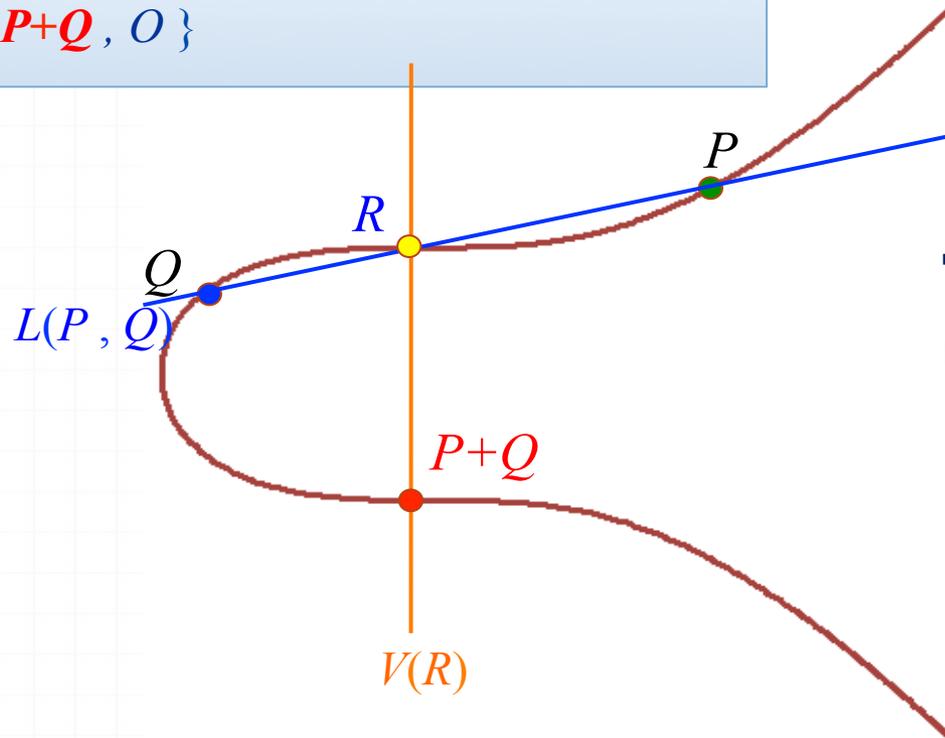
타원곡선 위의 점들의 더하기 연산 $P+Q$

$$L(P, Q) \cap E = \{P, Q, R\}$$

$$V(R) \cap E = \{R, P+Q, O\}$$

$$E: Y^2 = X^3 + 3 \pmod{p}$$

p 는 큰소수



Theorem
 $(E, +)$ 는 group

타원곡선 암호 (1985)

$$Y = xP$$

$$= P + P + \dots + P$$

x
정수

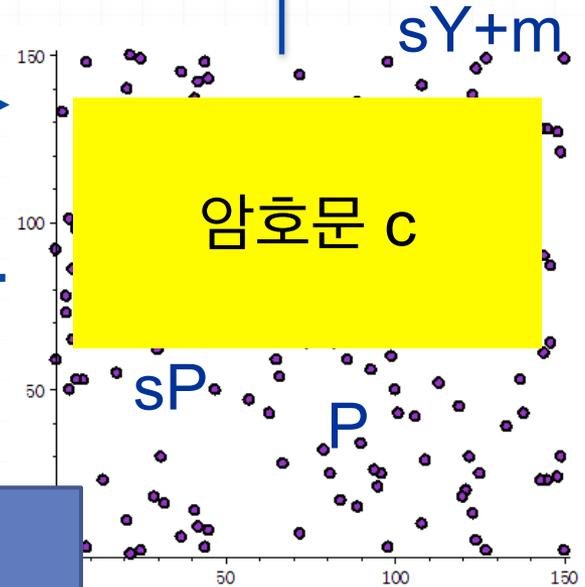
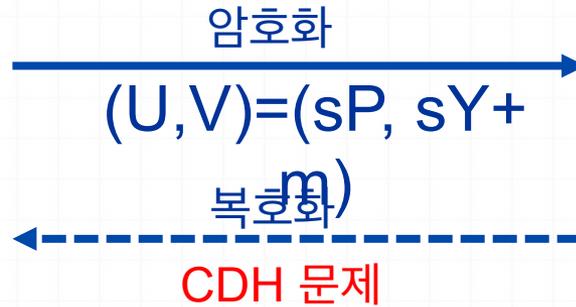
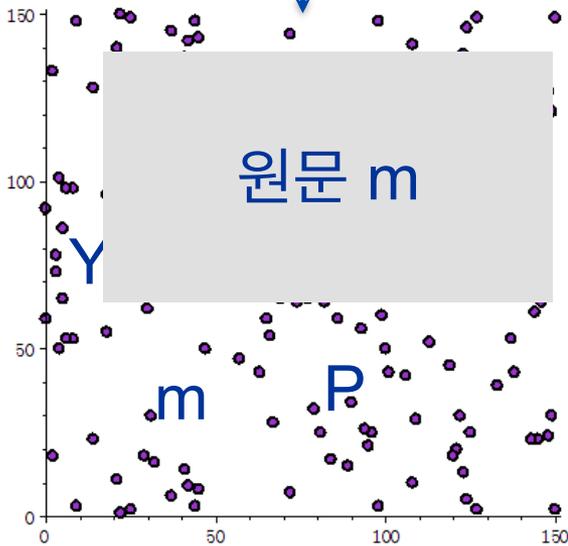


이산대수 문제

RSA의 1/10 키 크기

$$m = -xU + V$$

트랩도어 x를 가지면 쉬운

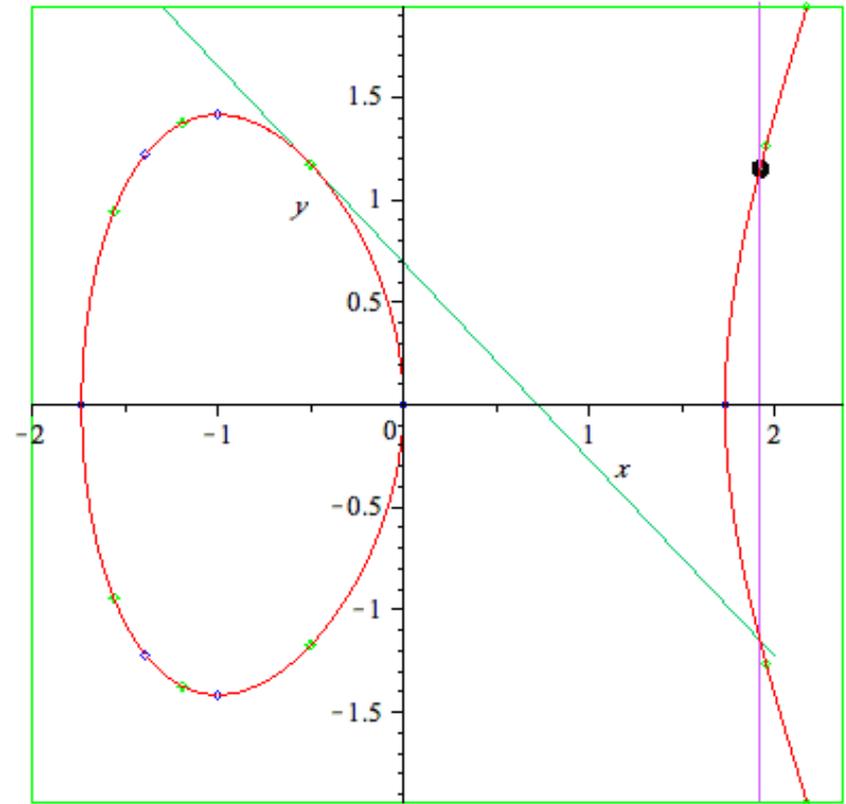
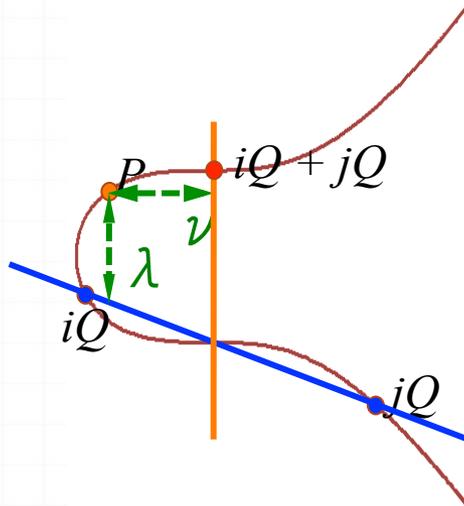


점검포인트: 효율적인가?
안전한가?

타원곡선-접선형 함수 암호

0 삼자간 키교환 등 다양한 기능성 제공

0 계산 과정: λ / v 를 반복하여 계산



암호의 발전사

대칭키 암호
비대칭키 암호(공개키 암호)

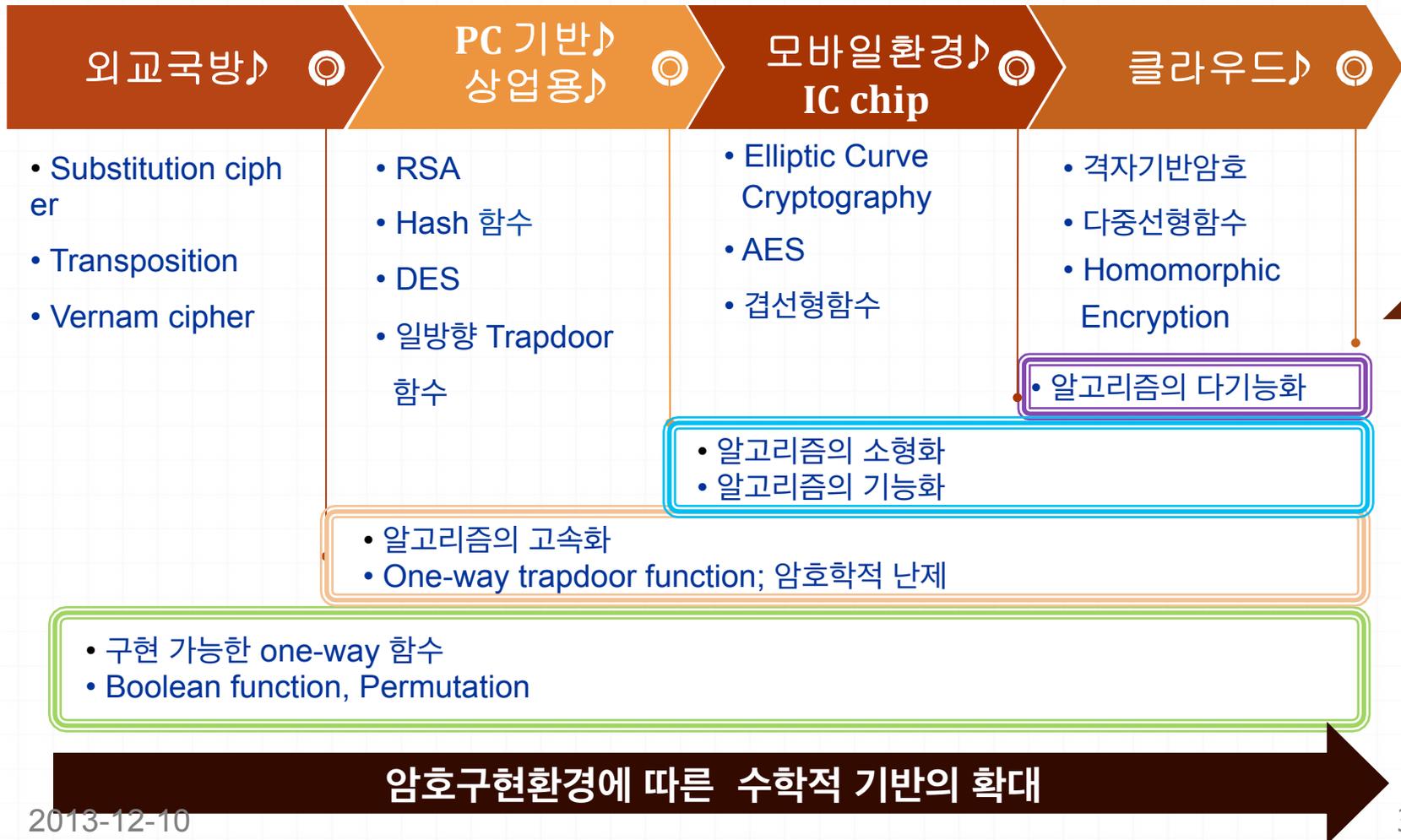
~15C	16C	1883	1917	1949	1974	1976	1978	1985	2000	2009		
대칭 암호		Enigma										
	비즈네르 암호											
		Vernam 암호 (One time pad-OTP)										
		Stream 암호										
			블록 암호									
				Shannon "Perfect Security"	DES 개발 (Data Encryption Standard)				AES 개발 (Advanced Encryption Standard)			
									SEED, ARI A 개발 (국산블럭암호)			
							공개키암호					
						Diffie-Hellman 공개키 암호 제안	RSA 암호					
							타원곡선 암호					
								접선형암호				
									준동형암호			

비즈네르 (Vigenere)
16C 프랑스 외교관

암호시스템은 “키” 이외의 모든 정보들이 공개되어도 안전성이 보장되도록 설계되어야 한다

Kerckhoff
-Open design

통신환경변화와 암호



요약

- 0 대칭 암호
 - 0 고대부터 1,2차 세계대전 군사용
 - 0 대칭키 암호의 기본
- 0 대칭키 암호(symmetrical key encryption)
 - 0 3DES, AES(미국표준), SEED,ARIA(한국) 등
 - 0 SSL 에서 데이터 암호 시 사용
 - 0 현재 최소 128 비트 권장
- 0 RSA
 - 0 Z/nZ 중 n 과 서로소인 정수가 메시지, modulo 곱의 연산
 - 0 키의 안전성: 소인수분해 어려움
 - 0 메시지 안전성: RSA problem
 - 0 현재 2048비트 이상의 n 권장
 - 0 이외에도 안전한 사용을 위하여 여러가지 공격들 파악해야
- 0 안전성에 대한 이야기는 많이 못함

편리함과 안전함을 위하여



사용자의
안전한 사용

보안기술개발

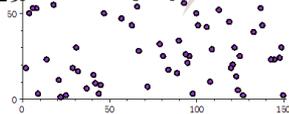
암호스킴에 대한 이
해를 바탕으로 보안
제품 개발

편리함만을 강조
하지 않고 보안
지침들 잘 지키
기

암호기술개발

수학적 프리미티브 연구
를 통하여 다양한 기능의
안전한 암호 개발

7410010385009129
6168511028051948
8334363381235297
4797064073223842
2269665602
829



Thank you