

บทที่ 16

ความปลอดภัยในระบบคอมพิวเตอร์ Computer Security

วัตถุประสงค์

หลังจากเรียนจบบทที่ 16 แล้ว นักศึกษาต้องสามารถ:

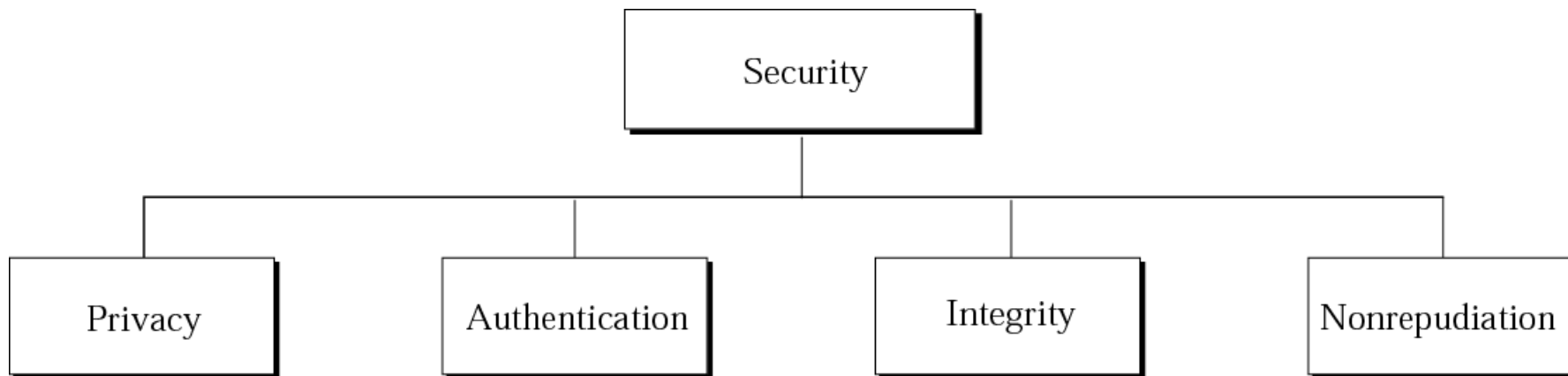
- อธิบาย 4 รูปแบบของความปลอดภัยในระบบเครือข่ายคอมพิวเตอร์ได้: privacy, authentication, integrity, และ nonrepudiation
- อธิบายวิธีการที่จะทำให้ระบบเครือข่ายบรรลุความปลอดภัยทั้ง 4 รูปแบบโดยใช้กระบวนการเข้ารหัส (encryption) และ การถอดรหัส (decryption)
- อธิบายความแตกต่างระหว่างการเข้ารหัสโดยใช้ secret-key และ public-key
- เข้าใจวิธีการใช้ digital signature เพื่อก่อให้เกิด privacy, integrity, และ nonrepudiation

ความปลอดภัยมีความสำคัญอย่างยิ่งในระบบคอมพิวเตอร์ในปัจจุบัน ยิ่งเทคโนโลยีอินเทอร์เน็ตแพร่หลายมากขึ้นเท่าไร การแลกเปลี่ยนข้อมูลข่าวสารก็ยิ่งมีมากขึ้น ข้อมูลข่าวสารเหล่านี้แหละที่ต้องการความปลอดภัย ตัวอย่างเช่นถ้าท่านต้องการสั่งซื้อสินค้าผ่านอินเทอร์เน็ต ท่านก็ต้องการให้ข้อมูลที่ท่านส่งให้กับผู้ขาย เช่นเลขที่บัตรเครดิต เป็นความลับและใช้โดยผู้ขายสินค้าเท่านั้น ในขณะเดียวกัน เมื่อท่านรับข้อมูลข่าวสาร ท่านก็ต้องการทราบและตรวจสอบว่าใครเป็นคนส่ง เป็นต้น

ในบทนี้จะศึกษาความรู้เบื้องต้นของวิธีการรักษาความปลอดภัยในระบบคอมพิวเตอร์ เรื่องนี้เป็นเรื่องใหญ่และสำคัญ มีตำราหลายเล่มที่อธิบายเกี่ยวกับเรื่องนี้โดยเฉพาะ สิ่งที่เราเรียนจะเป็นเครื่องกระตุ้นให้เห็นความสำคัญที่จะศึกษาต่อไป **ลักษณะของความปลอดภัยมี 4 ชนิดคือ:**

1. Privacy 2. authentication 3. integrity 4. nonrepudiation **ดังรูป 16.1**





รูปที่ 16-1 ประเภทของความปลอดภัย

1. **Privacy (Confidentiality)**: ในระบบการสื่อสารข้อมูลที่มีความปลอดภัยนั้น ทั้งผู้ส่ง (sender) และผู้รับ (receiver) ต่างก็คาดหวังความเป็นส่วนตัว (privacy) หรือความลับ (confidentiality) เป็นอย่างยิ่ง นั่นคือเฉพาะผู้ส่งและผู้รับเท่านั้นที่เข้าใจสาระของข้อมูลข่าวสาร (message) ที่ส่ง

2. **Authentication**: ความลับของข้อมูลที่ส่งไม่เพียงพอสำหรับระบบการสื่อสารข้อมูล ระบบจะต้องระบุเอกลักษณ์ของผู้ส่งเพื่อให้ผู้รับสามารถตรวจสอบและรับรู้ด้วย

3. **Integrity**: ความปลอดภัยและการระบุตัวตนเป็นเพียงปัจจัย 2 ประการที่จำเป็นในระบบการสื่อสาร ความกลมกลืนกัน (integrity) ของข้อมูลก็ต้องรักษาไว้ ทั้งผู้ส่งและผู้รับคงไม่พอใจที่ข้อมูลข่าวสารที่ส่งมีการเปลี่ยนแปลงระหว่างการส่ง เช่น ถ้าท่านต้องการโอนเงินจำนวน 10,000 บาทจากบัญชีของท่านไปให้เพื่อนยืม แต่จำนวนเงินเมื่อถึงปลายทางเปลี่ยนเป็น 100 บาท อย่างนี้คงเสียหายทั้งผู้ส่งและผู้รับ ความผิดพลาดอาจเกิดขึ้นจากการพิมพ์ที่ผิดพลาด เกิดจากผู้บุกรุก (intruder) ผู้ได้รับประโยชน์จากการเปลี่ยนแปลง หรือไม่ก็เกิดจากอุบัติเหตุจากความผิดพลาดของ



4. **Nonrepudiation**: เป็นการป้องกันไม่ให้มีการปฏิเสธจากผู้ส่งในข้อมูลข่าวสารที่เขาเป็นผู้ส่ง เช่น ถ้าท่านส่งภาพที่ผิดกฎหมายผ่านเครือข่ายไปให้ผู้อื่นอันก่อให้เกิดความเสียหาย ระบบจะต้องมีหลักฐานผูกมัดว่าท่านเป็นผู้ส่งที่จะปฏิเสธไม่ได้ นั่นคือระบบจะต้องมีหลักฐานพิสูจน์ให้ชัดเจนว่าท่านเป็นผู้ส่ง

อีกตัวอย่างหนึ่ง สมมติว่าท่านส่งข้อความไปยังธนาคารเพื่อที่จะโอนเงินจากบัญชีของท่านไปยังบัญชีอื่น ทางธนาคารจะต้องพิสูจน์ทราบให้ได้ว่าผู้ที่ส่งคำขอมานั้นเป็นเจ้าของบัญชีจริง ในการโอนเงินที่ท่านต้องไปธนาคารเอง **ลายเซ็น**ของท่านคือ **เครื่องพิสูจน์ตน**ว่าเป็นเจ้าของบัญชีตัวจริง ส่วน**การโอนเงินทางอินเทอร์เน็ต** ระบบอาจใช้ **user name** กับ **password** เป็นเครื่องมือพิสูจน์ทราบ

รายละเอียดของแต่ละลักษณะมีดังนี้

16.1

ความเป็นส่วนตัว PRIVACY

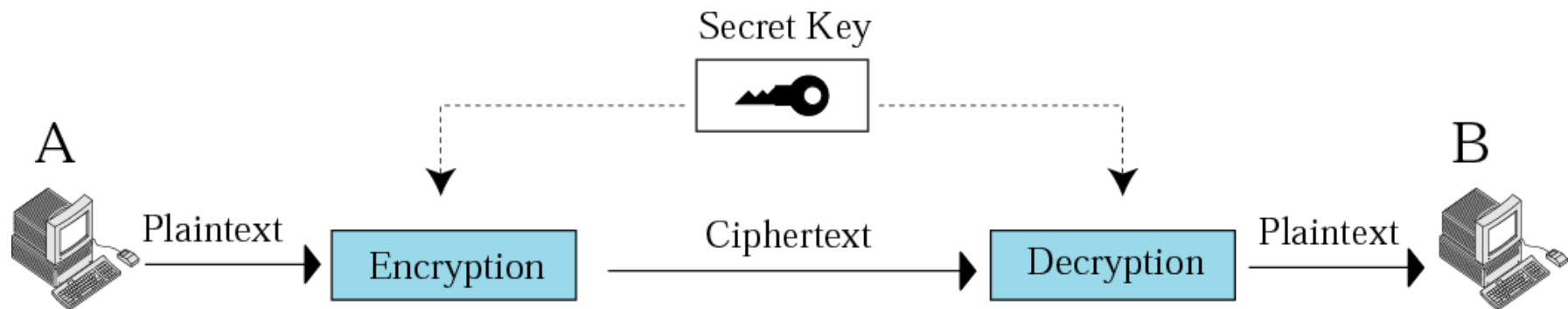


16.1.1 Privacy: (ความเป็นส่วนตัว) กำหนดว่าข้อมูลที่ส่งจะต้องถูก**เข้ารหัส** (encrypt) ณ จุดที่ผู้ส่งทำการส่งข้อมูล และถูก**ถอดรหัส** (decrypt) ณ จุดที่ผู้รับปลายทาง ซึ่งการทำเช่นนี้จะทำให้ผู้บุกรุกที่แอบลักข้อมูลระหว่างทางการส่ง ไม่อาจเข้าใจได้โดยง่าย

(1) Encrypt/Decrypt: ปัจจุบันการดำเนินการเกี่ยวกับ privacy กระทำด้วยวิธี**การเข้ารหัสและการถอดรหัส** ข้อมูลจะถูกเข้ารหัสที่ผู้ส่งและถูกถอดรหัสที่ผู้รับ วิธีการเข้ารหัสและถอดรหัสมี 2 แบบคือแบบที่ใช้**กุญแจลับ** (secret key) กับ แบบที่ใช้**กุญแจสาธารณะ** (public key)

(1.1) **Secret key:** เป็นวิธีที่ง่ายที่สุด โดยผู้ส่งใช้**กุญแจลับ** กับ**อัลกอริธึมการเข้ารหัส** ทำการเข้ารหัสข้อมูลที่จะส่ง และเมื่อถึงปลายทาง ผู้รับจะใช้**กุญแจลับ** เดิม กับ**อัลกอริธึมการถอดรหัส** ทำการถอดรหัสข้อมูลเพื่อให้ข้อมูลกลับมาอยู่ในรูปเดิม ดังรูปที่ 16.2 ข้อมูลเดิมก่อนที่จะส่งเรียกว่า “plaintext” เมื่อเข้ารหัสแล้วจะเรียกว่า “ciphertext” ในที่นี้ ทั้ง A และ B ใช้ secret key ตัวเดียวกัน และ **อัลกอริธึมเข้ารหัส** กับ**อัลกอริธึมถอดรหัส** จะเป็น **inverse** ซึ่งกันและกันเช่น ถ้าอัลกอริธึมเข้ารหัสทำการบวกเลข 5 เข้ากับข้อมูล อัลกอริธึมถอดรหัสจะเอา 5 ไปลบออกจากข้อมูลเป็นต้น





รูปที่ 16-2 การเข้ารหัสโดยใช้ Secret key



Note:

In secret key encryption, the same key is used in encryption and decryption. However, the encryption and decryption algorithms are the inverse of each other.



Data Encryption Standard (DES): การเข้ารหัสโดยใช้กุญแจลับมีใช้กันมากว่า 2,000 ปี ในระยะแรก อัลกอริธึมไม่ยุ่งยาก กุญแจลับก็ไม่ยากที่จะเดา แต่ปัจจุบัน อัลกอริธึมมีความยุ่งยากและสลับซับซ้อนมาก อัลกอริธึมที่นิยมใช้กันทั่วไปในปัจจุบัน มีชื่อว่า “**data encryption standard**” (DES)

DES ทำการเข้ารหัสและถอดรหัสใน**ระดับบิต** มีขั้นตอนการทำงานดังนี้

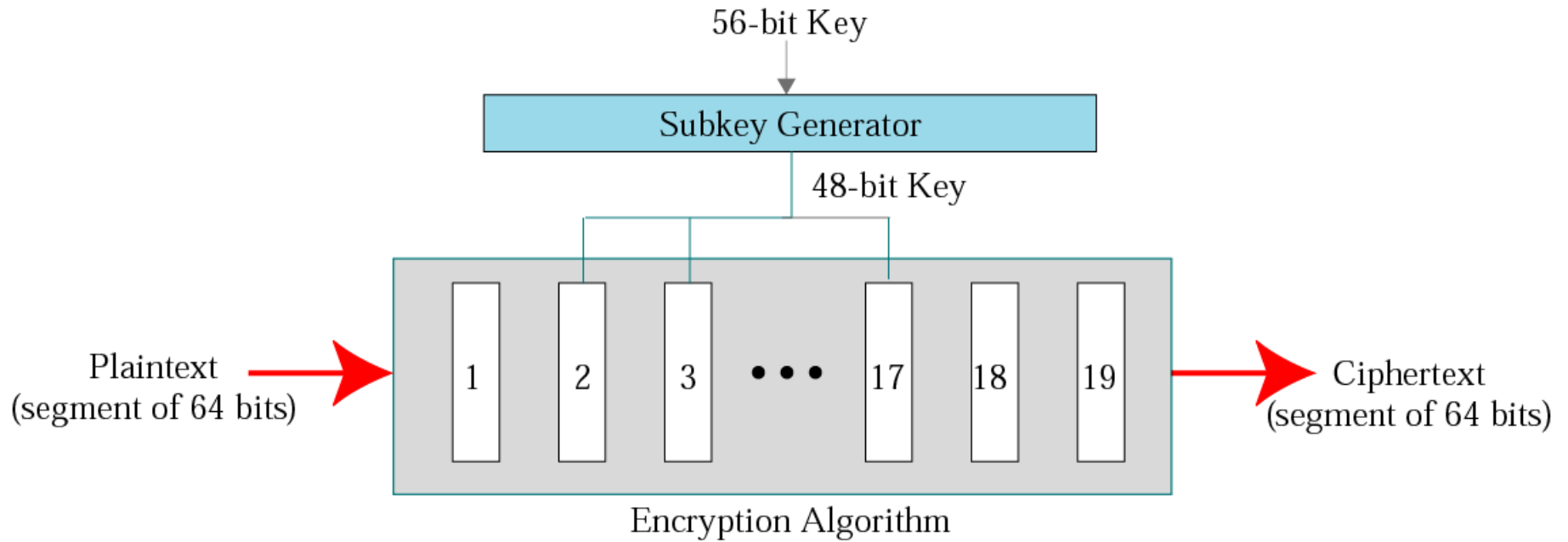
ขั้นที่ 1: แปลงข้อมูลที่จะส่งเป็น**สตริงของบิต**

ขั้นที่ 2: แบ่งสตริงของบิตออกเป็นส่วนๆ **แต่ละส่วนมีขนาด 64 บิต** ถ้าส่วนใดไม่เต็ม 64 บิตก็ให้เติม 0 เข้าไปข้างหน้าให้ครบ 64 บิต

ขั้นที่ 3: เข้ารหัสแต่ละส่วนโดยใช้**กุญแจที่มีขนาด 56-บิต** (ที่จริง กุญแจมีขนาด 64 บิต อีก 8 บิตเป็นส่วนควบคุมความผิดพลาด)

ดังรูปที่ 16.3

แนวคิดคือทำการ scramble ข้อมูลและกุญแจลับเข้าด้วยกันโดยให้ทุกๆ บิตของ ciphertext ขึ้นอยู่กับแต่ละบิตของ plaintext และกุญแจลับ การทำดังกล่าวจะทำให้ผู้ไม่ประสงค์ดีคาดเดาบิตของ plaintext จากบิตของ ciphertext ได้ยากยิ่งขึ้น



รูปที่ 16-3 DES

จากรูปที่ 16.3 อัลกอริธึมแบ่งการเข้ารหัสออกเป็น 19 ระยะ คือระยะที่ 1, 18, และ 19 ทั้ง 3 ระยะนี้อัลกอริธึม**ทำการสลับที่** (permutation) บิตต่างๆในส่วนย่อยโดยไม่ได้ใช้กุญแจ ส่วนระยะที่ 2-17 ทำเหมือนกันทั้งหมดคือข้อมูล 32 บิตทางขวาของระยะที่ 2 สลับไปเป็นข้อมูล 32 บิตทางซ้ายของระยะที่ 3 ข้อมูลส่วนนี้จะถูก scramble กับกุญแจ ผลลัพธ์ที่ได้จะนำไปเป็น 32 บิตทางขวาของระยะต่อไป รายละเอียดเกินกว่าที่จะอธิบาย ณ ที่นี้ได้

ข้อดีและจุดอ่อน: การเข้ารหัสโดยใช้ secret key มีข้อดีด้านเวลาคือ**มีความเร็วสูงในการเข้ารหัสและถอดรหัส**เมื่อเปรียบเทียบกับวิธี public key ที่จะอธิบายต่อไป อัลกอริธึมนี้**เหมาะกับข้อมูลที่มีขนาดใหญ่ๆ** อย่างไรก็ตาม การเข้ารหัสโดยใช้ secret key ก็มีจุดอ่อน 2 ประเด็นหลักคือการที่แต่ละคู่ของผู้รับ-ผู้ส่งต้องมี secret key ที่ไม่ซ้ำกัน นั่น ถ้ามีผู้คน N คนสื่อสารกัน จะต้องใช้ secret key ที่ไม่ซ้ำกันมีจำนวนถึง $N(N-1)/2$ ตัว ลองคิดดูว่าถ้า $N = 1,000,000$ คน เราจะต้องใช้ secret key จำนวนเท่าใด? นอกจากนี้ การกระจาย (distribution) ของ keys ระหว่างผู้รับกับผู้ส่งยังเป็นเรื่องที่ยากที่จะไม่ให้เหมือนกัน



(1.2) **Public key**: วิธีที่ 2 ของ privacy คือ การเข้ารหัสโดยใช้ public key วิธีนี้ใช้ key 2 ตัวคือ **private key** กับ **public key** โดยผู้รับข้อมูลจะเก็บ **private key** ไว้ ส่วน **public key** จะประกาศให้สาธารณะทราบ (อาจผ่านทางอินเทอร์เน็ต)

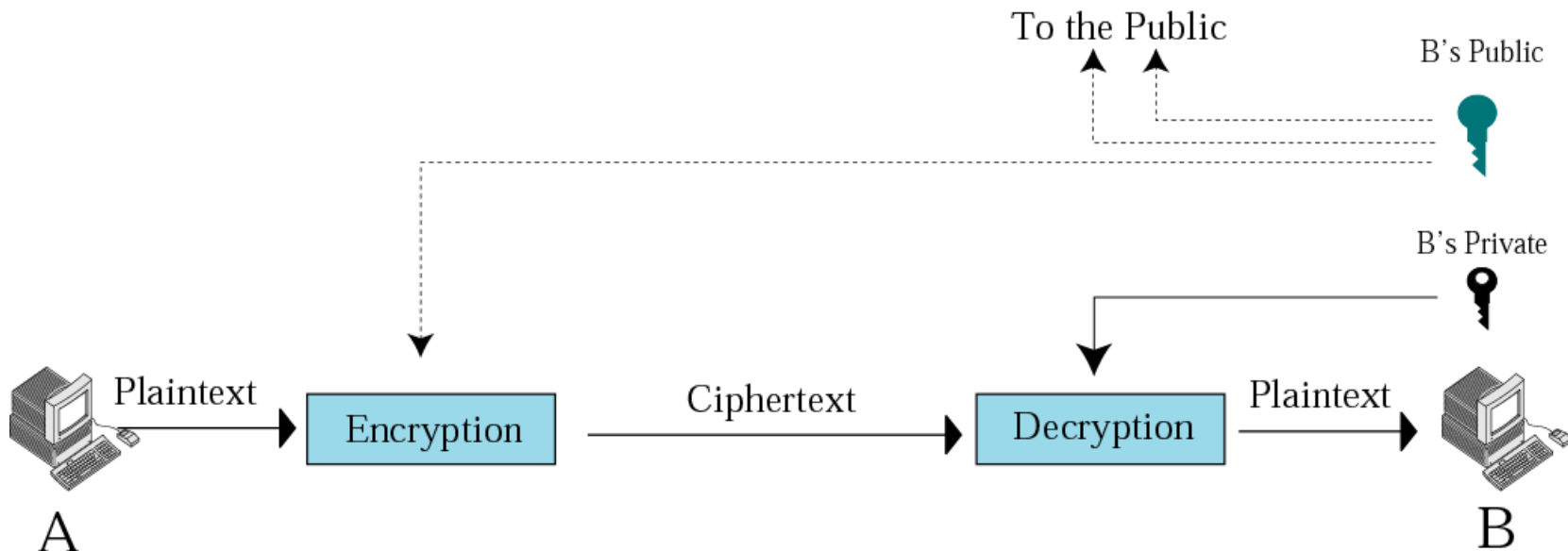
จากรูปที่ 16.4 ถ้าผู้ส่ง A ต้องการส่งข้อมูล **M** ไปยังผู้รับ B

ขั้นที่ 1: A ใช้ **public key** เพื่อทำการเข้ารหัสข้อมูล **M**

ขั้นที่ 2: A ทำการส่งข้อมูล **M** ที่ **scramble** แล้วผ่านเครือข่าย

ขั้นที่ 3: เมื่อ B ได้รับข้อมูลที่ **scramble** เขาจะใช้ **private key** ที่เขาเก็บไว้ทำการถอดรหัส

ขั้นที่ 4: B ได้ข้อมูล **M** ที่ต้องการ



รูปที่ 16-4 การเข้ารหัสโดยใช้ Public key

แนวคิดเบื้องหลังการใช้ **Public key** ในการเข้ารหัสและถอดรหัสข้อมูลคือการกระทำทั้งสองไม่เป็น inverse ของกันและกัน แม้ว่าผู้บุรุษจะทราบทั้ง public key อัลกอริธึมในการเข้ารหัสและถอดรหัส แต่เขาก็จะไม่สามารถถอดรหัสได้เพราะเขาไม่ทราบ private key

การเข้ารหัสโดยใช้อัลกอริธึม Rivest-Shamir-Adleman (RSA): อัลกอริธึมที่นิยมใช้มากที่สุดสำหรับวิธีที่ใช้ public key คือ **RSA** ในอัลกอริธึมนี้ **private key** ประกอบด้วยคู่ลำดับ **(N,d)** ส่วน **public key** ประกอบด้วยคู่ลำดับ **(N,e)** เมื่อ N เป็นตัวร่วมระหว่าง key ทั้งสอง เมื่อผู้ส่งต้องการส่งข้อมูลเขาจะใช้อัลกอริธึมต่อไปนี้เพื่อเข้ารหัส:

$$C = P^e \bmod N$$

เมื่อ P คือ plaintext ที่แทนด้วยตัวเลข และ C คือตัวเลขที่แทน Ciphertext ส่วนผู้รับจะใช้อัลกอริธึมต่อไปนี้ทำการถอดรหัส:

$$P = C^d \bmod N$$

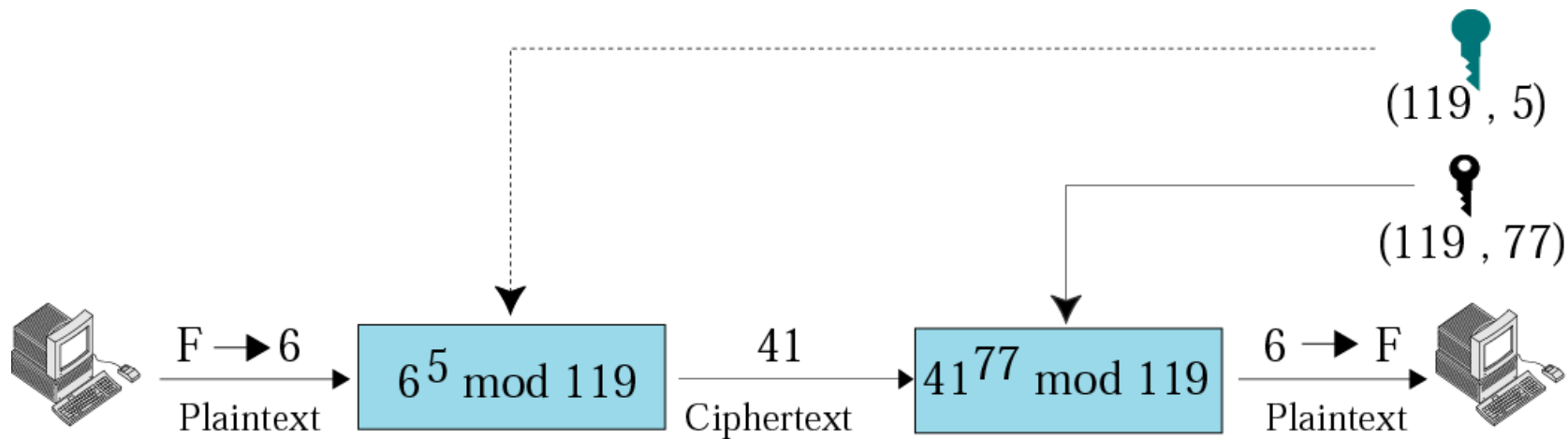
ตัวอย่าง: สมมติว่า private key = (119,77) และ public key = (119,5) ผู้ส่งต้องการส่งข้อมูล 'F' สมมติว่าเราแทน 'F' ด้วยเลข 6 (เพราะ 'F' เป็นอักษรตัวที่ 6) อัลกอริทึมเข้ารหัสจะคำนวณ $C = 6^5 \bmod 119 = 41$ ตัวเลข 41 จะถูกส่งไปยังผู้รับเป็น ciphertext เมื่อผู้รับได้รับเลข 41 เขาจะทำการถอดรหัสโดยคำนวณ $P = 41^{77} \bmod 119 = 6$ แล้วจึงตีความว่าเป็นข้อมูล 'F' ขั้นตอนการทำงานโดยรวมแสดงในรูปที่ 16.5

ข้อสังเกต: ในทางปฏิบัติ ตัวเลข d และ e จะมีขนาดใหญ่มาก อาจเป็นเลข 10-20 หลัก ทำให้การคูณหรือพยายามที่จะหาเลขเหล่านี้ต้องใช้เวลาอันยาวนานเป็นเดือนหรือไม่ก็เป็นปี แม้ว่าจะต้องใช้เครื่องคอมพิวเตอร์ที่มีประสิทธิภาพมากก็ตาม

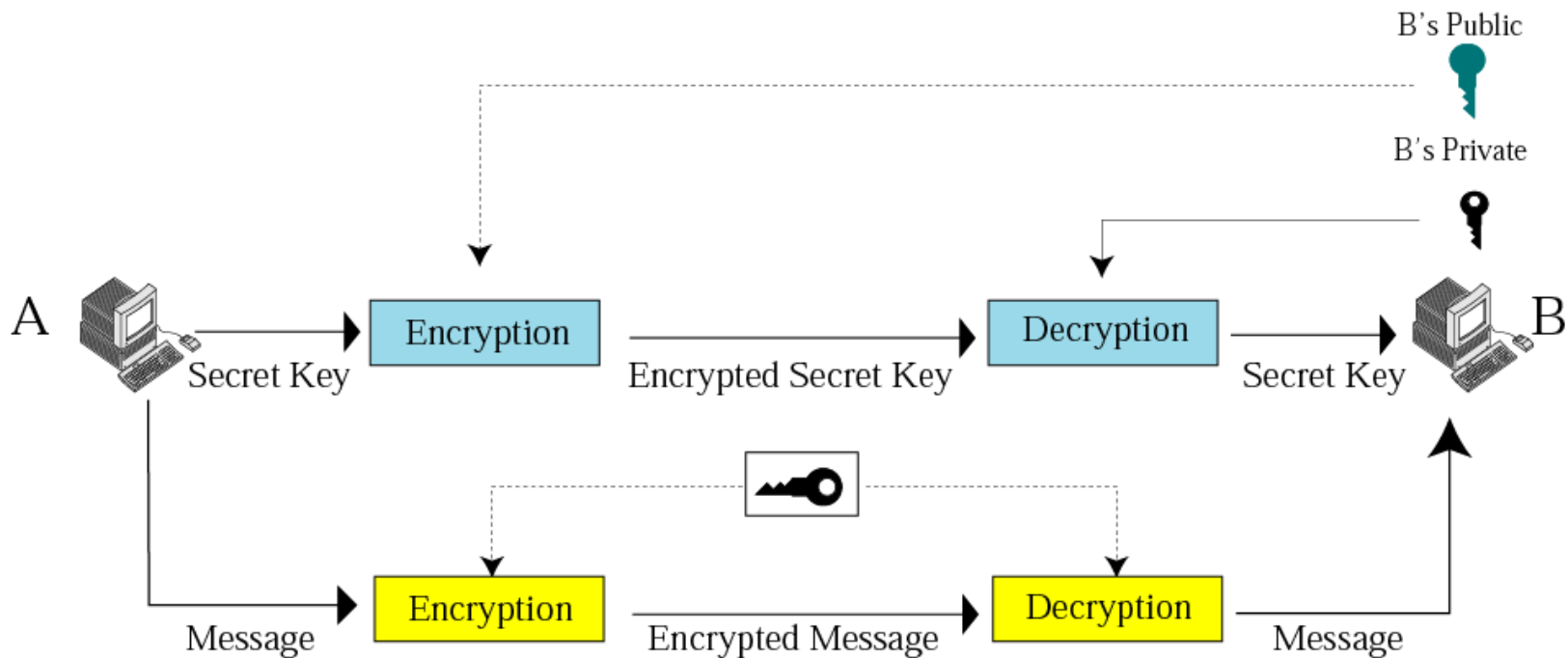
การเลือก public key และ private key: คำถามที่เราสนใจคือเราจะเลือกตัว เลข N , d , และ e อย่างไร ผู้ที่คิดอัลกอริธึมนี้ได้พิสูจน์ทางคณิตศาสตร์ว่าถ้าใช้วิธีการต่อไปนี้แล้ว อัลกอริธึม RSA จะสามารถทำงานได้แน่นอน:

1. เลือกจำนวนเฉพาะที่มีค่ามากๆ 2 จำนวนสมมติว่าเป็น p กับ q
2. คำนวณหาค่า $N = p \times q$
3. เลือกเลข e (ต้องน้อยกว่า N) ที่ e และ $(p-1)(q-1)$ เป็น relatively prime
4. เลือก d ที่ $(e \times d) \bmod [(p-1)(q-1)] = 1$

ข้อดีและจุดอ่อนของวิธี public key: ข้อดีของการมี 2 keys ทำให้ลดจำนวน key โดยรวมลงได้มาเช่นถ้ามีคน 1 ล้านคนสื่อสารกัน จะใช้ key เพียง 2 ล้าน key เท่านั้น จุดอ่อนของวิธีนี้คือความซับซ้อนของอัลกอริธึม ถ้าข้อมูลมีขนาดใหญ่ การเข้ารหัส และถอดรหัสจะใช้เวลานาน



รูปที่ 16-5 RSA



รูปที่ 16-6 การผสมกัน (Combination)

16.2

ลายเซ็นอิเล็กทรอนิกส์
DIGITAL SIGNATURE

คงจำได้ว่าความปลอดภัยมีลักษณะที่สำคัญ 4 ลักษณะ ลักษณะแรกคือ privacy ซึ่งสามารถทำได้โดยใช้ secret key และ public key ดังที่ได้อธิบายไปแล้ว ส่วนอีก 3 ลักษณะที่เหลือคือ integrity, authentication, และ nonrepudiation สามารถดำเนินการภายใต้แนวคิดเดียวคือ **การเซ็นชื่อ** (authenticating) ในเอกสาร โดยเจ้าของเอกสารหรือผู้ส่ง เมื่อผู้ส่งเซ็นชื่อในเอกสารแล้วจะเปลี่ยนแปลงลายเซ็นไม่ได้ เหมือนกับข้อสอบทุกฉบับ ผู้ออกข้อสอบจะต้องเซ็นชื่อกำกับทุกหน้า ในกรณีนี้ผู้เซ็นไม่สามารถปฏิเสธความรับผิดชอบได้หากมีอะไรเกิดขึ้น ในทำนองเดียวกันการส่งเอกสารอิเล็กทรอนิกส์ก็ต้องมีการเซ็นเอกสารเช่นเดียวกัน วิธีการนี้เรียกว่า **ลายเซ็นดิจิทัล** หรือ **digital signature**

ลายเซ็นอิเล็กทรอนิกส์สามารถทำได้ 2 แบบคือ **การเซ็นทั้งเอกสาร** (sign the whole document) กับ **การเซ็นส่วนย่อยของเอกสาร** (sign a digest of the document) ซึ่งมีรายละเอียดดังต่อไปนี้

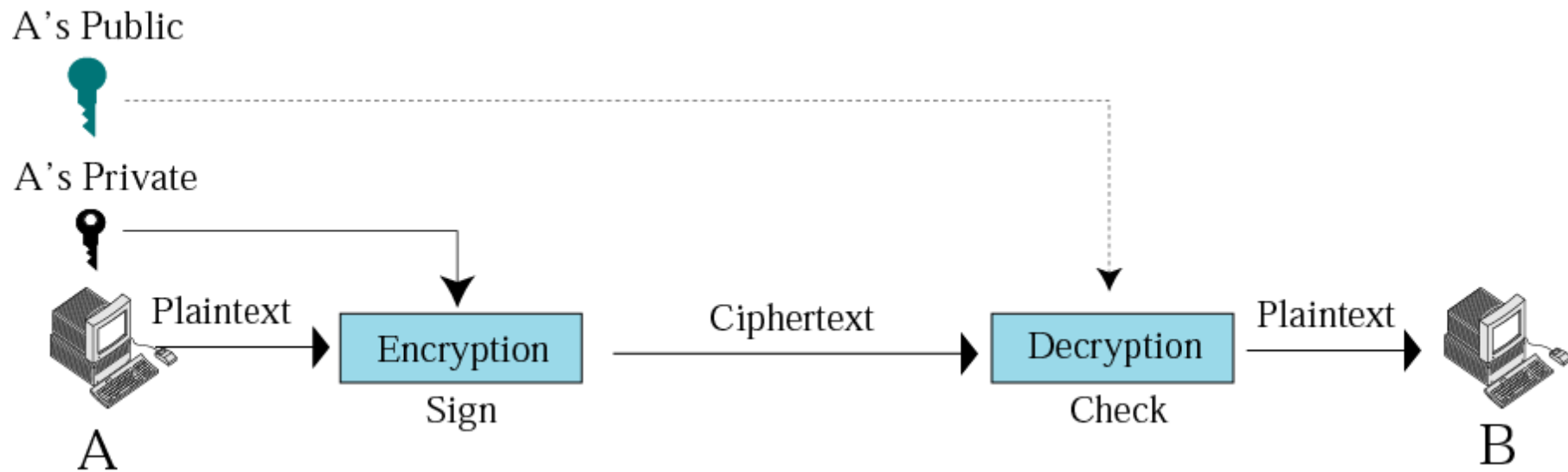
(1) **การเซ็นเอกสารทั้งหมด:** เราสามารถใช้การเข้ารหัสแบบ **private key** ทำการเซ็นเอกสารทั้งหมดได้ ในกรณีนี้ผู้ส่งใช้ **private key** ทำการเข้ารหัสข้อมูล ส่วนผู้รับจะใช้ **public key** ของผู้ส่งทำการถอดรหัส นั่นคือเราจะใช้ **private key** สำหรับการเข้ารหัส และใช้ **public key** สำหรับการถอดรหัส ดังรูปที่ 16.7

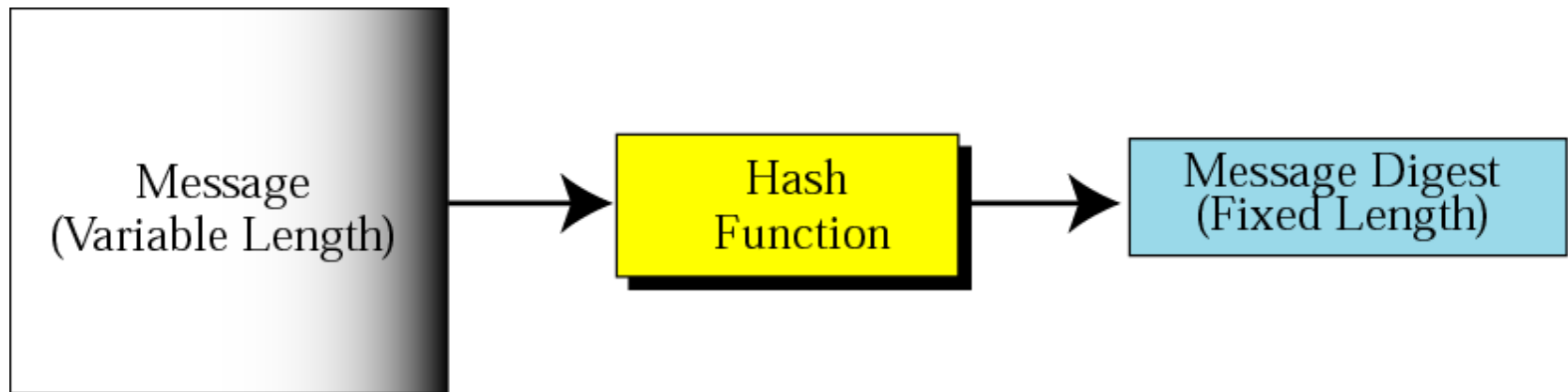
(2) **การเซ็นส่วนย่อยของเอกสาร:** เพื่อให้เกิดความรวดเร็ว การเซ็นเอกสารจะกระทำเป็นเพียงบางส่วนเท่านั้น ในกรณีนี้ผู้ส่งเอกสารจะถูกแบ่งเป็นส่วนย่อยแล้วทำการเซ็นแต่ละส่วน (เข้ารหัสด้วย **private key** ของตนเอง) ทางด้านผู้รับจะทำการตรวจสอบลายเซ็นในเอกสารแต่ละส่วน (ถอดรหัสด้วย **public key** ของผู้ส่ง)

วิธีการนี้ใช้เทคนิคที่เรียกว่า “**hash function**” เพื่อสร้างส่วนย่อยๆ ของเอกสาร ไม่ว่าเอกสารหรือข้อมูลจะยาวเท่าใดก็ตาม แต่ส่วนย่อยที่ถูกแบ่งจะต้องมีขนาดคงที่ (โดยปกติจะมีขนาด **128** บิต) ดังแสดงในรูปที่ 16.8

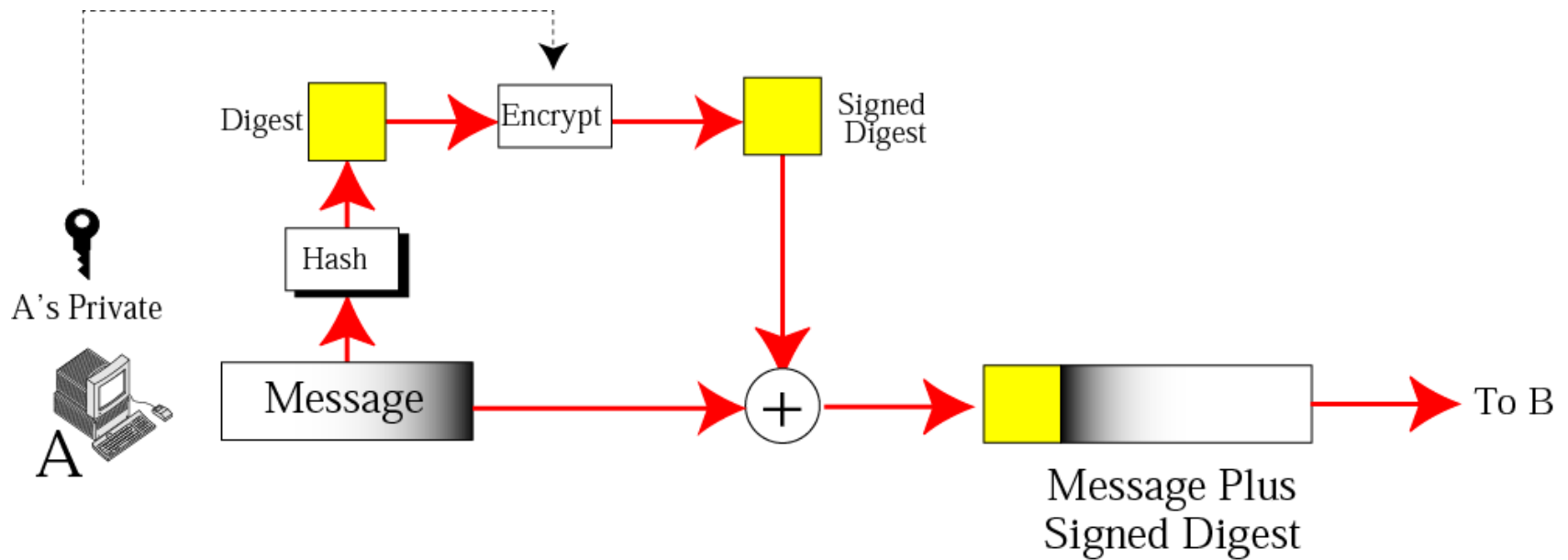
Figure 16-7

Signing the whole document

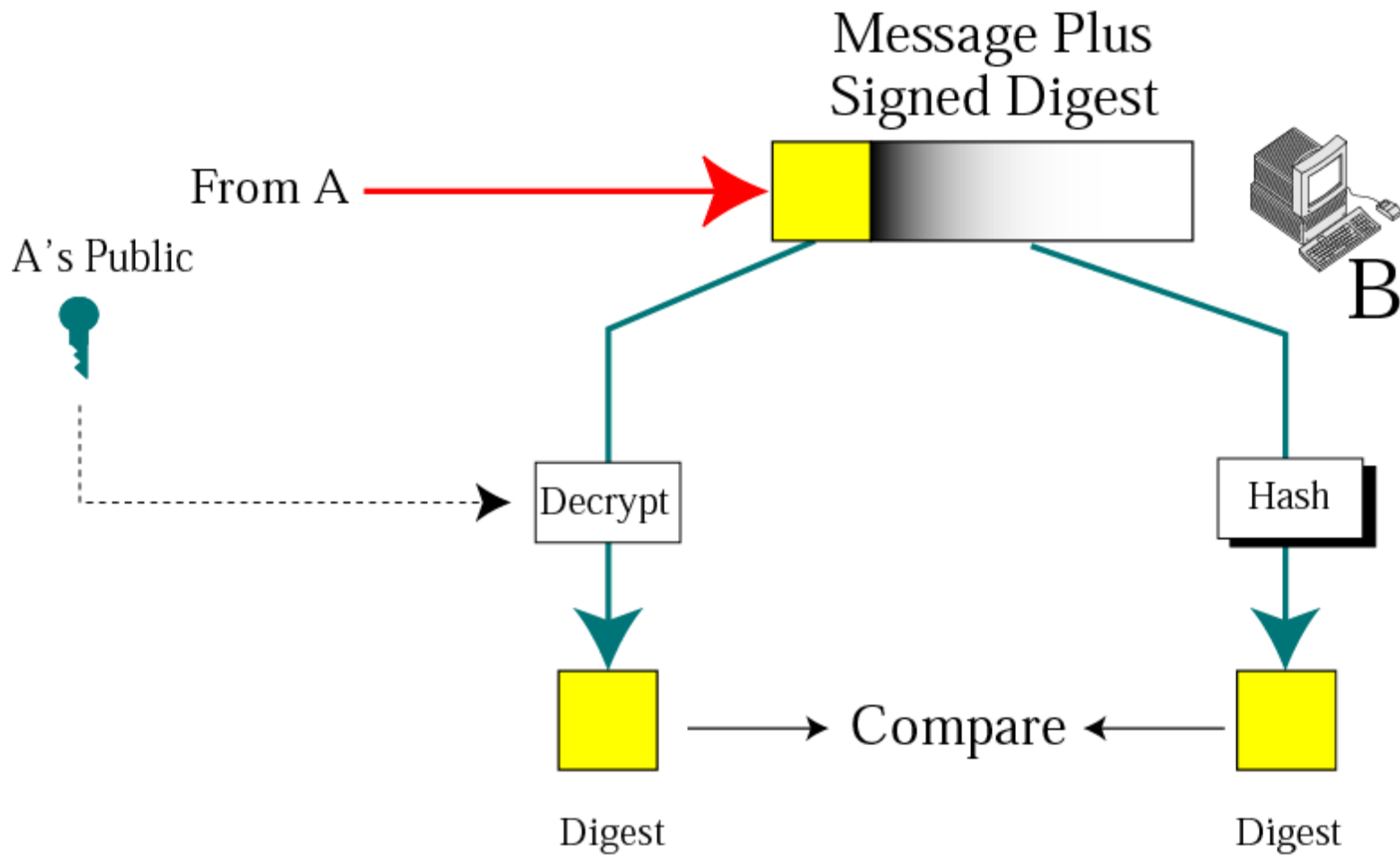




รูปที่ 16-8 Signing the digest



รูปที่ 16-9 Sender site



รูปที่ 16-10 Receiver site

คำสำคัญ

Authentication, Ciphertext, DES, decryption, digital signature, encryption, nonrepudiation, permutation, plaintext, private key, public key, RSA, secret key, security