

**Talteoretiske algoritmer, RSA kryptosystemet, Primtalstest**

- Motivation
- Definitioner
- Euclids algoritme
- Udvidet Euclid
- RSA kryptosystemet
- Randomiserede algoritmer
- Rabin-Miller primtalstest
- Svært at faktorisere

1

**Definitioner**

$d$ går op i $a$	$d \mid a$	$5 \mid 15$
$d$ går ikke op i $a$	$d \nmid a$	$7 \nmid 15$
primtal		2, 3, 5, 7, 11, 13
sammensat tal		4, 15, 21, 22

**Definition af modulo**

Divisions theorem 31.1

For ethvert  $a \in \mathbb{Z}$  and  $n \in \mathbb{Z}_+$  er der unikke heltal  $q, r$  med  $0 \leq r < n$  hvor  $a = qn + r$

$q = \lfloor \frac{a}{n} \rfloor$  kaldes kvotient  $r$  kaldes rest (modulo  $n$ )

**Skrivemåde**  $r = a \bmod n$

**Ækvivalensklasse modulo  $n$**

Heltal med samme rest, opfattes som ækvivalensklasse

$$\mathbb{Z}_n = \{0, 1, 2, \dots, n-1\}$$

F.eks.

$$\mathbb{Z}_7 = \{0, 1, 2, \dots, 6\}$$

hvor

- 0 repræsenterer  $\dots, -14, -7, 0, 7, 14, \dots$
- 1 repræsenterer  $\dots, -13, -6, 1, 8, 15, \dots$
- 2 repræsenterer  $\dots, -12, -5, 2, 9, 16, \dots$
- 3 repræsenterer  $\dots, -11, -4, 3, 10, 17, \dots$

3

**Motivation**

Internettet:

- Login til DIKU (med password)
- Handel med dankort
- Fortrolig besked
- Digital signatur

Behov for kryptografi

Sikkerhed i RSA beror på

- Det er svært at faktorisere et heltal
- Det er relativt let at finde primtal

Har ikke bevist: svært at faktorisere  
Derfor: 1 mio \$ til den der kan bryde systemet

Indtil for nylig: talteori smukt men ubrugeligt  
Nu: vigtigt redskab i kryptologi

2

**Største fælles divisor**

fælles divisor  $d = cd(a, b) \Leftrightarrow d \mid a$  og  $d \mid b$ .  
største fælles divisor  $d = \gcd(a, b)$

**eksempel:**  $\gcd(21, 35) = 7$

$$\begin{aligned}\gcd(a, b) &= \gcd(b, a) \\ \gcd(a, b) &= \gcd(-a, b) \\ \gcd(a, b) &= \gcd(|a|, |b|) \\ \gcd(a, 0) &= |a| \quad (\text{definition}) \\ \gcd(a, ka) &= |a|, k \in \mathbb{Z}\end{aligned}$$

**Relativt primiske**

$a$  og  $b$  er relativt primiske hvis  $\gcd(a, b) = 1$

**eksempel:** 21 og 25 er relativt primiske

**Entydig primtalsfaktorisering**

Ethvert positivt heltal  $a$  kan skrives entydigt på formen

$$a = p_1^{e_1} p_2^{e_2} \dots p_r^{e_r}$$

hvor  $p_1, p_2, \dots, p_r$  er primtal, og  $e_1, e_2, \dots, e_r$  er de tilhørende potenser.

**eksempel:**  $6000 = 2^4 \cdot 3 \cdot 5^3$

4

## Regneregler

$$d \mid a \text{ og } d \mid b \Rightarrow d \mid (ax + by) \text{ for alle } x, y \in \mathbb{Z} \quad (31.4)$$

$$a \mid b \text{ og } b \mid a \Rightarrow a = \pm b \quad (31.5)$$

$$d \mid a \text{ og } d \mid b \Rightarrow d \mid \gcd(a, b) \quad (\text{korollar 31.3})$$

## eksempel:

$$7 \mid 14 \Rightarrow 7 \mid x \cdot 14$$

$$7 \mid 35 \Rightarrow 7 \mid y \cdot 35$$

## eksempel:

$$a = 2^2 \cdot 3 \cdot 7 = 84$$

$$b = 2 \cdot 3 \cdot 5 = 30$$

5

## Euclids algoritme

### Theorem 31.9

$$x = \boxed{\gcd(a, b) = \gcd(b, a \bmod b)} = y$$

Når  $x, y > 0$  har vi fra (31.5) at

$$x \mid y \text{ og } y \mid x \Rightarrow x = y$$

**viser  $x \mid y$**

Lad  $x = \gcd(a, b)$  så  $x \mid a$  og  $x \mid b$

$$(a \bmod b) = a - qb \text{ hvor } q = \lfloor \frac{a}{b} \rfloor$$

Bemærk at

$$x \mid (a - qb) \quad (\text{da linearkombination af } a, b)$$

Dermed  $x \mid (a \bmod b)$ . Fra korollar 31.3

$$x \mid b \text{ og } x \mid (a \bmod b) \Rightarrow x \mid \gcd(b, a \bmod b)$$

**viser  $y \mid x$**

Lad  $y = \gcd(b, a \bmod b)$  så  $y \mid b$  og  $y \mid (a \bmod b)$

$$a = qb + (a \bmod b) \text{ hvor } q = \lfloor \frac{a}{b} \rfloor$$

Bemærk at

$$y \mid qb + (a \bmod b) \quad (\text{da linearkomb. af } b, (a \bmod b))$$

Dermed  $y \mid a$ . Fra korollar 31.3

$$y \mid a \text{ og } y \mid b \Rightarrow y \mid \gcd(a, b)$$

6

## Euclids algoritme, (Elements of Euclid år 300 f.kr.)

Fra theorem 31.9 har vi rekursion

$$\gcd(a, b) := \gcd(b, a \bmod b)$$

Stopbetingelse  $\gcd(a, 0) = |a|$ .

Rekursion må terminere da andet argument  $(a \bmod b) < b$  er aftagende

EUCLID( $a, b$ )

1 if  $b = 0$

2 then return  $a$

3 else return EUCLID( $b, a \bmod b$ )

## Eksempel

$$\begin{aligned} \text{EUCLID}(30, 21) &= \text{EUCLID}(21, 9) \\ &= \text{EUCLID}(9, 3) \\ &= \text{EUCLID}(3, 0) \\ &= 3 \end{aligned}$$

7

## Euclids algoritme, tidskompleksitet

Fibonacci tal:  $F_1 = 1, F_2 = 1, F_n = F_{n-1} + F_{n-2}$   
1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, 21, 34, 55, 89, ...

## Øvre grænse

Hvis  $a > b \geq 1$  og EUCLID( $a, b$ ) udfører  $k \geq 1$  rekursive kald, så er  $a \geq F_{k+2}$  og  $b \geq F_{k+1}$ .

Hvis  $a > b$  så i rekursive kald er  $(b > a \bmod b)$

## Induktion i $k$

$k = 1$   $b \geq 1 = F_2, a > b$  så  $a \geq 2 = F_3$

$k > 1$  Lemma holder for  $k - 1$ .

– Da  $b > 0$  vil EUCLID( $a, b$ ) kalde EUCLID( $b, a \bmod b$ ) som laver  $k - 1$  rekursive kald. Pga. induktionsantagelsen er  $b \geq F_{k+1}$ , og  $(a \bmod b) \geq F_k$ .

– Da  $a > b > 0$  vil  $\lfloor a/b \rfloor \geq 1$  så

$$b + (a \bmod b) = b + (a - \lfloor a/b \rfloor b) \leq a$$

Dermed

$$a \geq b + (a \bmod b) \geq F_{k+1} + F_k = F_{k+2}$$

Theorem 31.11: Antag  $a > b \geq 1$  og  $b < F_{k+1}$ . Da vil EUCLID( $a, b$ ) udføre højst  $k$  rekursive kald

8

## Nedre grænse

EUCLID laver præcist  $k - 1$  kald med input  $F_{k+1}, F_k$ .

### Induktion i $k$

$k = 2$  EUCLID( $F_3, F_2$ ) laver 1 kald

$k > 2$  EUCLID( $F_{k+1}, F_k$ ) = EUCLID( $F_k, F_{k-1}$ )

Fibonacci tal: 1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, 21, 34, 55, 89...

### Store-O

- $F_k \approx \phi^k / \sqrt{5}$   
hvor  $\phi = (1 + \sqrt{5})/2$  (golden ratio)
- $F_k = \Theta(2^k)$  så med input  $b = F_k$  fås  $k$  iterationer
- EUCLID( $a, b$ ) kører i  $O(\log b)$

9

## Udvidet Euclids algoritme

Find  $x, y \in \mathbb{Z}$  så

$$d = \gcd(a, b) = ax + by$$

(findes altid da giver konstruktiv algoritme)

```

( $d, x, y$ ) = EXTENDED-EUCLID( $a, b$ )
1 if  $b = 0$ 
2   then return ( $a, 1, 0$ )
3 ( $d', x', y'$ ) ← EXTENDED-EUCLID( $b, a \bmod b$ )
4 ( $d, x, y$ ) ← ( $d', y', x' - \lfloor a/b \rfloor y'$ )
5 return ( $d, x, y$ )
    
```

### Eksempel

$a$	$b$	$\lfloor a/b \rfloor$	$d$	$x$	$y$
99	78	1	3	-11	14
78	21	3	3	3	-11
21	15	1	3	-2	3
15	6	2	3	1	-2
6	3	2	3	0	1
3	0	-	3	1	0

Så vi har

$$\gcd(99, 78) = 3 = 99 \cdot (-11) + 78 \cdot 14$$

10

## Udvidet Euclids algoritme

Returnerer  $d = \gcd(a, b) = ax + by$  i hver iteration

- hvis  $b = 0$   
returnerer  $(d, x, y) = (a, 1, 0)$  som overholder  
$$d = a \cdot 1 + b \cdot 0 = ax + by$$

- hvis  $b \neq 0$   
Har  $(d', x', y')$  hvor  
$$d' = \gcd(b, a \bmod b)$$
  
$$d' = bx' + (a \bmod b)y' \text{ (induktionsantagelse)}$$

Så vi har

$$d = \gcd(a, b) = d' = \gcd(b, a \bmod b)$$

For at finde  $x$  og  $y$  så  $d = ax + by$

$$\begin{aligned} d &= bx' + (a - \lfloor a/b \rfloor b)y' \\ &= ay' + b(x' - \lfloor a/b \rfloor y') \end{aligned}$$

Så hvis vi vælger  $x = y'$  og  $y = x' - \lfloor a/b \rfloor y'$  har vi

$$d = ax + by$$

### Køretid

Som EUCLID

11

## Modulo regning

Modulo regning er som almindelig regning blot erstattes resultatet  $x$  med  $x$  modulo  $n$ .

Definition

$$\begin{aligned} a \oplus_n b &:= a + b \pmod{n} \\ a \odot_n b &:= a \cdot b \pmod{n} \end{aligned}$$

### Eksempel

$\oplus_6$	0	1	2	3	4	5
0	0	1	2	3	4	5
1	1	2	3	4	5	0
2	2	3	4	5	0	1
3	3	4	5	0	1	2
4	4	5	0	1	2	3
5	5	0	1	2	3	4

$\odot_{15}$	1	2	4	7	8	11	13	14
1	1	2	4	7	8	11	13	14
2	2	4	8	14	1	7	11	13
4	4	8	1	13	2	14	7	11
7	7	14	13	4	11	2	1	8
8	8	1	2	11	4	13	14	7
11	11	7	14	2	13	1	8	4
13	13	11	7	1	14	8	4	2
14	14	13	11	8	7	4	2	1

**Bemærk:** ikke alle tal forekommer i sidste tabel

12

## Additiv og multiplikativ gruppe

[*gruppe*: lukket, associativ, neutralt-element, alle har invers]

- $\mathbb{Z}_n$  er additiv gruppe modulo  $n$   
 $\{0, 1, 2, \dots, n-1\}$
- $\mathbb{Z}_n^*$  er multiplikativ gruppe modulo  $n$   
tal der er relativt primiske med  $n$ , dvs:  
 $\{a \in \mathbb{Z}_n \mid \gcd(a, n) = 1\}$

**Eksempel:**  $\mathbb{Z}_{15}^* = \{1, 2, 4, 7, 8, 11, 13, 14\}$

## Størrelse af multiplikativ gruppe $\mathbb{Z}_n^*$

Eulers phi-funktion

$$\phi(n) = n \prod_{p|n} \left(1 - \frac{1}{p}\right)$$

hvor  $p$  løber over alle primtal der går op i  $n$  (incl.  $n$ , hvis  $n$  er primtal).

**Eksempel:**  $\mathbb{Z}_{15}^*$

$$\phi(15) = 15 \left(1 - \frac{1}{3}\right) \left(1 - \frac{1}{5}\right) = 15 \cdot \frac{2}{3} \cdot \frac{4}{5} = 8$$

13

## Multiplikativt inverse

Multiplikativt inverse (en slags "division" i gruppen  $\mathbb{Z}_n^*$ )

$$a \cdot a^{-1} = 1$$

Da  $\mathbb{Z}_n^*$  er en gruppe findes inverse element altid

## Eksempel

$\mathbb{Z}_{15}^* = \{1, 2, 4, 7, 8, 11, 13, 14\}$

$a$	1	2	4	7	8	11	13	14
$a^{-1}$	1	8	4	13	2	11	7	14

$\odot_{15}$	1	2	4	7	8	11	13	14
1	1	2	4	7	8	11	13	14
2	2	4	8	14	1	7	11	13
4	4	8	1	13	2	14	7	11
7	7	14	13	4	11	2	1	8
8	8	1	2	11	4	13	14	7
11	11	7	14	2	13	1	8	4
13	13	11	7	1	14	8	4	2
14	14	13	11	8	7	4	2	1

14

## Løsning af ligninger modulo $n$

For givne  $a, n > 0$  og  $b \geq 0$  find  $x \in \mathbb{N}$  så

$$ax \equiv b \pmod{n}$$

Da vi regner modulo kan der være 0 eller flere løsninger, f.eks.

$$\begin{aligned} 2x &\equiv 3 \pmod{4} \text{ har løsning } x \in \{\} \\ 2x &\equiv 2 \pmod{4} \text{ har løsning } x \in \{1, 3, 5, \dots\} \end{aligned}$$

Nødvendig og tilstrækkelig betingelse for at findes løsning

$$b \in \langle a \rangle = \{ax \pmod{n} : x > 0\}$$

### Theorem 31.23

Antag at  $d = \gcd(a, n)$  og antag  $d = ax' + ny'$  som bestemt af EXTENDED-EUCLID. Hvis  $d \mid b$  så har

$$ax \equiv b \pmod{n}$$

en mulig løsning givet ved

$$x = x'(b/d) \pmod{n}$$

### Bevis

$$\begin{aligned} ax &\equiv ax'(b/d) \pmod{n} \\ &\equiv d(b/d) \pmod{n} \\ &\equiv b \pmod{n} \end{aligned}$$

15

## Korollar 31.26

Givet  $n \in \mathbb{N}$ ,  $n \geq 2$ , hvis  $\gcd(a, n) = 1$  for et  $a \in \mathbb{Z}_n$  så har

$$ax \equiv 1 \pmod{n}$$

een unik løsning modulo  $n$ .

Denne kaldes den *multiplikativt inverse*  $a^{-1}$ .

$$\begin{aligned} d &= \gcd(a, n) = ax + ny \Leftrightarrow \\ 1 &= ax + ny \Leftrightarrow \\ 1 &\equiv ax \pmod{n} \end{aligned}$$

Husk:

$$\mathbb{Z}_n^* = \{a \in \mathbb{Z}_n \mid \gcd(a, n) = 1\}$$

dvs alle elementer i  $\mathbb{Z}_n^*$  har unik multiplikativt invers

## Opsummering EXTENDED-EUCLID

- $\gcd(a, b)$
- $\gcd(a, b) = ax + by$
- $ax \equiv b \pmod{n}$
- $a^{-1}$

16

### Kinesisk restklassesætning (Sun-Tsü år 100)

Find alle heltal  $x$  hvor

- $x \bmod 3 = 2$
- $x \bmod 5 = 3$
- $x \bmod 7 = 2$

Et sådant heltal er  $x = 23$

Alle heltal på formen  $x = 23 + 105k$

**Bemærk:**  $105 = 3 \cdot 5 \cdot 7$

### Theorem 31.27 (kinesisk restklassesætning)

Lad  $n = n_1 \cdot n_2 \cdots n_k$  hvor  $n_i$ 'erne er parvist primiske.

Hvis

$$\begin{aligned} a &\leftrightarrow (a_1, \dots, a_k), & a &\in \mathbb{Z}_n, a_i \in \mathbb{Z}_{n_i} \\ b &\leftrightarrow (b_1, \dots, b_k), & b &\in \mathbb{Z}_n, b_i \in \mathbb{Z}_{n_i} \end{aligned}$$

hvor  $a_i = a \bmod n_i$ , så gælder regnereglerne

$$\begin{aligned} (a+b) \bmod n &\leftrightarrow ((a_1+b_1) \bmod n_1, \dots, (a_k+b_k) \bmod n_k) \\ (a-b) \bmod n &\leftrightarrow ((a_1-b_1) \bmod n_1, \dots, (a_k-b_k) \bmod n_k) \\ (ab) \bmod n &\leftrightarrow ((a_1b_1) \bmod n_1, \dots, (a_kb_k) \bmod n_k) \end{aligned}$$

### Eksempel (figur 31.3)

Transformation  $a \rightarrow (a_1, \dots, a_k)$  **nem**  
 transformation  $(a_1, \dots, a_k) \rightarrow a$  **formel**

$$n = n_1 n_2 \\ 65 = 5 \cdot 13 \quad (n_1 = 5 \text{ og } n_2 = 13).$$

$$m_i = \frac{n}{n_i} = \frac{n_1 n_2}{n_i}$$

$$c_i = m_i (m_i^{-1} \bmod n_i)$$

$$m_1 = \frac{n_1 n_2}{n_1} = n_2 = 13$$

$$m_2 = \frac{n_1 n_2}{n_2} = n_1 = 5$$

$$c_1 = 13(13^{-1} \bmod 5) = 26$$

$$c_2 = 5(5^{-1} \bmod 13) = 40.$$

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
0	0	40	15	55	30	5	34	20	60	35	10	50	25
1	26	1	41	16	56	31	6	46	21	61	36	11	51
2	52	27	2	42	17	57	32	7	47	22	62	37	12
3	13	53	28	3	43	18	58	33	8	48	23	63	38
4	39	14	54	29	4	44	19	59	34	9	49	24	65

Ækvivalens

$$a \equiv (a_1 c_1 + a_2 c_2 + \dots + a_k c_k) \pmod{n}$$

Eksempel

$$a \equiv (a_1 \cdot 26 + a_2 \cdot 40) \pmod{65}$$

### Korollar 31.29 (bruges i korrekthed af RSA)

Hvis  $n_1, n_2, \dots, n_k$  er parvist primiske, og  $n = n_1 n_2 \cdots n_k$  så gælder for alle heltal  $x$  og  $a$  at

$$\begin{aligned} x &\equiv a \pmod{n_i} \text{ for } i = 1, 2, \dots, k && \Leftrightarrow \\ x &\equiv a \pmod{n} \end{aligned}$$

**Eksempel**  $n_1 = 5, n_2 = 13$

$$n = n_1 n_2 \quad 65 = 5 \cdot 13 \quad 5 \text{ og } 13 \text{ primiske}$$

$$\left. \begin{aligned} 69 &\equiv 4 \pmod{5} \\ 69 &\equiv 4 \pmod{13} \end{aligned} \right\} \Leftrightarrow 69 \equiv 4 \pmod{65}$$

### Potens af element

Givet  $n \in \mathbb{N}$  og  $a \in \mathbb{Z}_n$ , find

$$a^0, a^1, a^2, a^3, a^4, \dots \text{ modulo } n$$

$i$	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	...
$3^i \bmod 7$	1	3	2	6	4	5	1	3	2	6	4	5	...
$i$	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	...
$2^i \bmod 7$	1	2	4	1	2	4	1	2	4	1	2	4	...

**Theorem 31.30 (Eulers theorem)** For ethvert heltal  $n > 1$  gælder  $a^{\phi(n)} \equiv 1 \pmod{n}$  for alle  $a \in \mathbb{Z}_n^*$

**Theorem 31.31 (Fermats [lille] theorem)** Hvis  $p$  er et primtal så er  $a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$  for alle  $a \in \mathbb{Z}_p^*$

Bemærk at  $0 \notin \mathbb{Z}_p^*$  så  $0^{p-1} \not\equiv 1 \pmod{p}$

**Eksempel:**  $\mathbb{Z}_7^* = \{1, 2, 3, 4, 5, 6\}$

$$\phi(7) = 7 \cdot (1 - \frac{1}{7}) = 6$$

$$a^{\phi(7)} \equiv 1 \pmod{7} \quad \text{for alle } a \in \mathbb{Z}_7^*$$

$$a^{7-1} \equiv 1 \pmod{7} \quad \text{for alle } a \in \mathbb{Z}_7^*$$

## Potensopløftning ved gentagen kvadrering

Udregn:

$$a^b \bmod n \quad a, b \in \mathbb{N}_0, n \in \mathbb{N}$$

Udnytter at

$$a^{2c} \bmod n = (a^c)^2 \bmod n$$

$$a^{2^{c+1}} \bmod n = a(a^c)^2 \bmod n$$

### Algoritme

Lad  $b = \langle b_k, b_{k-1}, \dots, b_1, b_0 \rangle$  være binære kodning af  $b$

**Invariant:**  $c = \langle b_k, \dots, b_i \rangle$ ,  $d = a^c \bmod n$  i skridt  $i$

MODULAR-EXPONENTIATION( $a, b, n$ )

1  $c \leftarrow 0$

2  $d \leftarrow 1$

3 **for**  $i \leftarrow k$  **downto** 0 **do**

4      $c \leftarrow 2c$

5      $d \leftarrow (d \cdot d) \bmod n$

6     **if**  $b_i = 1$  **then**

7          $c \leftarrow c + 1$

8          $d \leftarrow (d \cdot a) \bmod n$

9 **return**  $d$

### Køretid

Antag:  $a, b, n \leq 2^\beta$

Iterationer:  $O(\beta)$ . Multiplikation:  $O(\beta^2)$  bitoperationer

Totalt:  $O(\beta^3)$

## Potensopløftning, eksempel

Udregn  $11^{19} \bmod 21$

$$a = 11$$

$$b = 19 = \langle 10011 \rangle$$

$$n = 21$$

$i$	$c$	$d$
4	1	11
3	2	16
2	4	4
1	9	8
0	19	11