

# Vorkurs für Studierende in Mathematik und Physik

## Einführung in Kryptographie

Felix Fontein

Institut für Mathematik  
Universität Zürich

14. September 2018

- **Kryptographie**: Konzeption und Konstruktion von Systemen, die Informationen absichern
- **Kryptoanalyse**: solche Systeme untersuchen, um ihre Sicherheit nachzuweisen oder um sie zu brechen

# Heute: Kryptographie

Zwei Hauptthemen der Kryptographie:

- das **sichere Austauschen von (geheime) Informationen**
- das **«Unterschreiben» (Signieren)** von Nachrichten

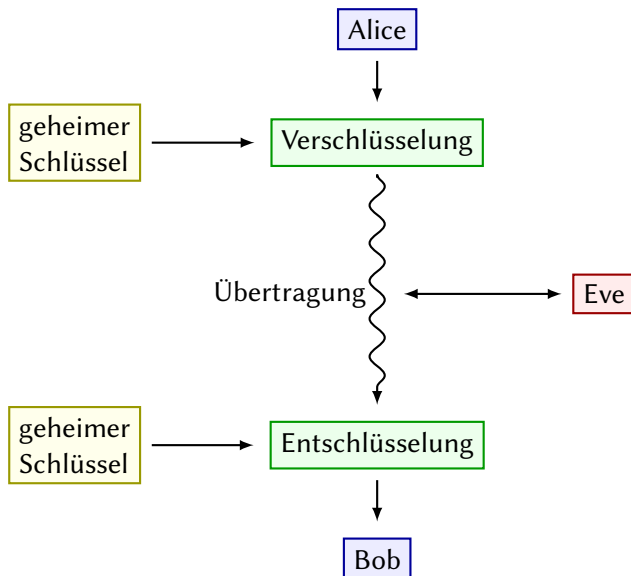
# Heute: Kryptographie

Zwei Hauptthemen der Kryptographie:

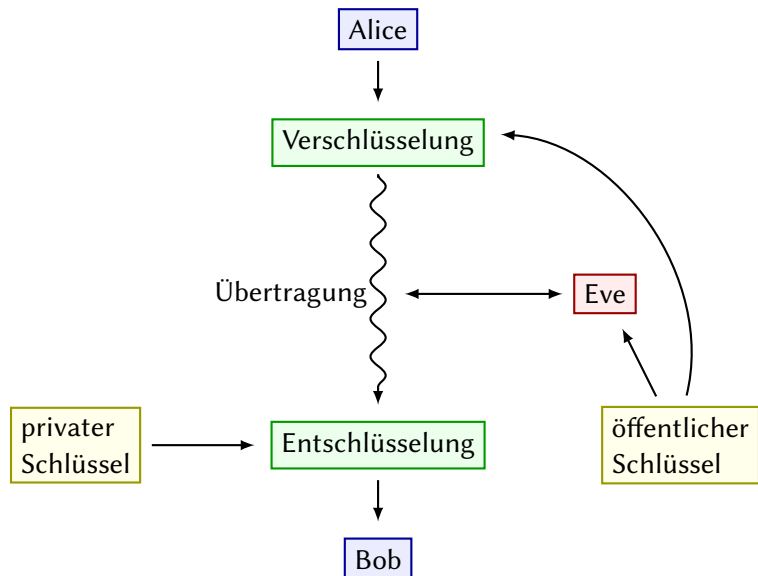
- das **sichere Austauschen von (geheime) Informationen**
- das **«Unterschreiben» (Signieren)** von Nachrichten

Heute: nur erster Punkt

# Symmetrische Kryptographie (Secret Key)



# Asymmetrische Kryptographie (Public Key)



# Asymmetrische Kryptographie (Public Key)

- 1976: Diffie-Hellman-Schlüsselaustausch (W. Diffie, M. Hellman)
- 1977: RSA (R. Rivest, Shamir, Adleman)
- 1985: N. Koblitz und V. Miller schlagen elliptische Kurven vor

# Asymmetrische Kryptographie (Public Key)

- 1976: Diffie-Hellman-Schlüsselaustausch (W. Diffie, M. Hellman)
- 1977: RSA (R. Rivest, Shamir, Adleman)
- 1985: N. Koblitz und V. Miller schlagen elliptische Kurven vor

Heute: Diffie-Hellman-Schlüsselaustausch

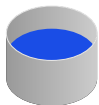


# Diffie-Hellman-Schlüsselaustausch mit Farben



Grundfarbe

# Diffie-Hellman-Schlüsselaustausch mit Farben



Alices geheime Farbe

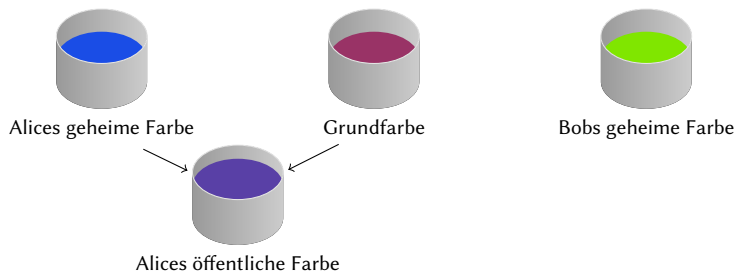


Grundfarbe

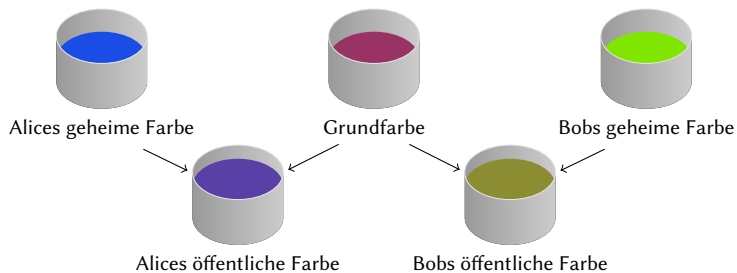


Bobs geheime Farbe

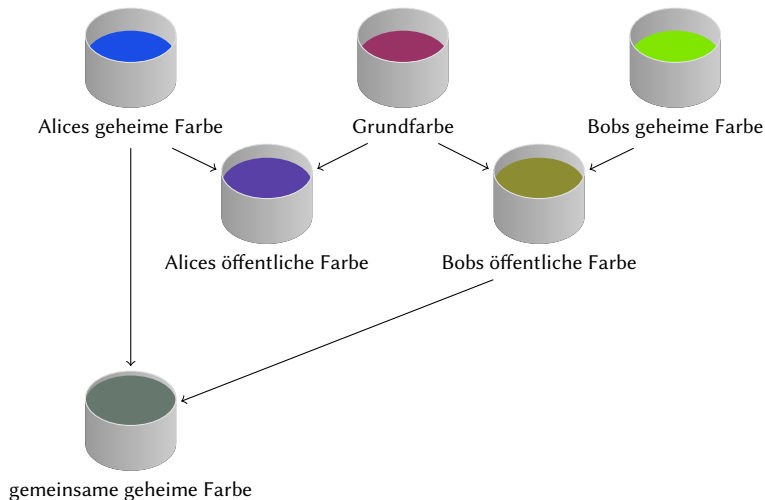
# Diffie-Hellman-Schlüsselaustausch mit Farben



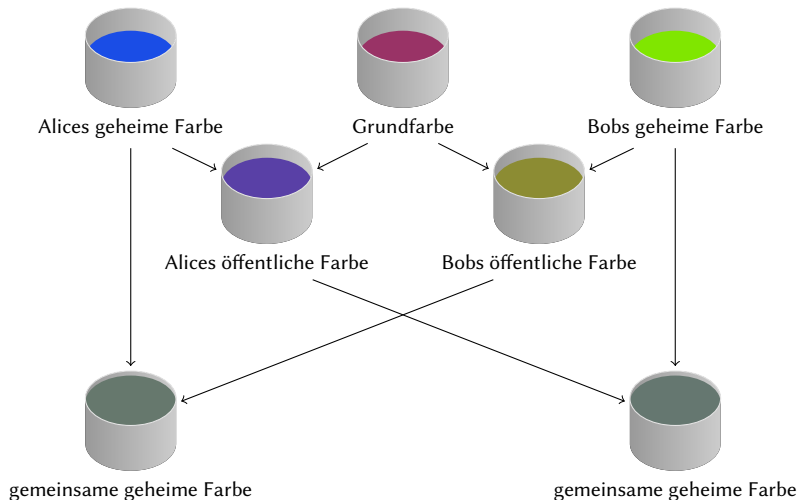
# Diffie-Hellman-Schlüsselaustausch mit Farben



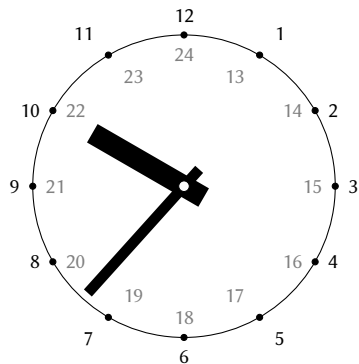
# Diffie-Hellman-Schlüsselaustausch mit Farben



# Diffie-Hellman-Schlüsselaustausch mit Farben



# Modulo-Rechnung



# Modulo-Rechnung

## Definition

$x \equiv y \pmod{n}$  genau dann, wenn  $x - y$  ganzzahliges Vielfaches von  $n$  ist.



# Modulo-Rechnung

## Definition

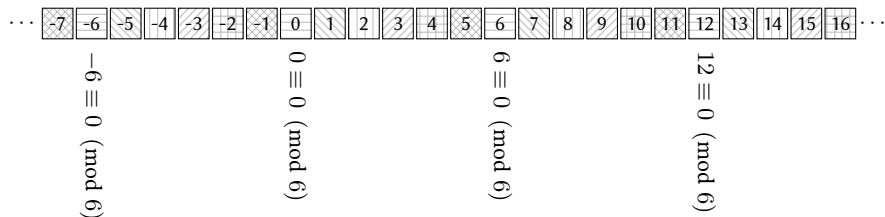
$x \equiv y \pmod{n}$  genau dann, wenn  $x - y$  ganzzahliges Vielfaches von  $n$  ist.

...  ...

# Modulo-Rechnung

## Definition

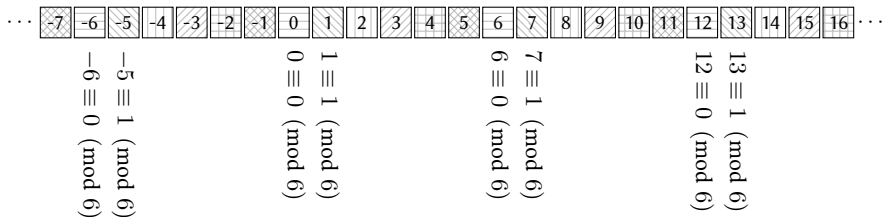
$x \equiv y \pmod{n}$  genau dann, wenn  $x - y$  ganzzahliges Vielfaches von  $n$  ist.



# Modulo-Rechnung

## Definition

$x \equiv y \pmod{n}$  genau dann, wenn  $x - y$  ganzzahliges Vielfaches von  $n$  ist.



# Modulo-Rechnung

## Definition

$x \equiv y \pmod{n}$  genau dann, wenn  $x - y$  ganzzahliges Vielfaches von  $n$  ist.

...	-7	-6	-5	-4	-3	-2	-1	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	...
				-4 $\equiv$ 2 (mod 6)				0 $\equiv$ 0 (mod 6)	1 $\equiv$ 1 (mod 6)	2 $\equiv$ 2 (mod 6)				6 $\equiv$ 0 (mod 6)	7 $\equiv$ 1 (mod 6)	8 $\equiv$ 2 (mod 6)				12 $\equiv$ 0 (mod 6)	13 $\equiv$ 1 (mod 6)	14 $\equiv$ 2 (mod 6)			

# Modulo-Rechnung

## Definition

$x \equiv y \pmod{n}$  genau dann, wenn  $x - y$  ganzzahliges Vielfaches von  $n$  ist.

...	-7	-6	-5	-4	-3	-2	-1	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	...
	-7	-6	-5	-4	-3	-2	-1	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	
	$-7 \equiv 5 \pmod{6}$	$-6 \equiv 0 \pmod{6}$	$-5 \equiv 1 \pmod{6}$	$-4 \equiv 2 \pmod{6}$	$-3 \equiv 3 \pmod{6}$	$-2 \equiv 4 \pmod{6}$	$-1 \equiv 5 \pmod{6}$	$0 \equiv 0 \pmod{6}$	$1 \equiv 1 \pmod{6}$	$2 \equiv 2 \pmod{6}$	$3 \equiv 3 \pmod{6}$	$4 \equiv 4 \pmod{6}$	$5 \equiv 5 \pmod{6}$	$6 \equiv 0 \pmod{6}$	$7 \equiv 1 \pmod{6}$	$8 \equiv 2 \pmod{6}$	$9 \equiv 3 \pmod{6}$	$10 \equiv 4 \pmod{6}$	$11 \equiv 5 \pmod{6}$	$12 \equiv 0 \pmod{6}$	$13 \equiv 1 \pmod{6}$	$14 \equiv 2 \pmod{6}$	$15 \equiv 3 \pmod{6}$	$16 \equiv 4 \pmod{6}$	

# Modulo-Rechnung

## Definition

$x \equiv y \pmod{n}$  genau dann, wenn  $x - y$  ganzzahliges Vielfaches von  $n$  ist.

12	13	14	15	16	...
6	7	8	9	10	11
0	1	2	3	4	5
-6	-5	-4	-3	-2	-1
...	-11	-10	-9	-8	-7
0	1	2	3	4	5
(mod 6)	(mod 6)	(mod 6)	(mod 6)	(mod 6)	(mod 6)

# Modulo-Rechnung

## Definition

$x \equiv y \pmod{n}$  genau dann, wenn  $x - y$  ganzzahliges Vielfaches von  $n$  ist.

## Definition (Restklassen)

Sei  $y, n \in \mathbb{Z}$ . Dann heisst die Menge  $\{x \in \mathbb{Z} \mid x \equiv y \pmod{n}\}$  die **Restklasse von  $y$  modulo  $n$**  und wird als  $\bar{y}_n$  geschrieben. Die Menge aller Restklassen modulo  $n$ ,  $\{\bar{y}_n \mid y \in \mathbb{Z}\}$ , wird mit  $\mathbb{Z}_n$  bezeichnet.

# Modulo-Rechnung

## Definition

$x \equiv y \pmod{n}$  genau dann, wenn  $x - y$  ganzzahliges Vielfaches von  $n$  ist.

## Definition (Restklassen)

Sei  $y, n \in \mathbb{Z}$ . Dann heisst die Menge  $\{x \in \mathbb{Z} \mid x \equiv y \pmod{n}\}$  die **Restklasse von  $y$  modulo  $n$**  und wird als  $\bar{y}_n$  geschrieben. Die Menge aller Restklassen modulo  $n$ ,  $\{\bar{y}_n \mid y \in \mathbb{Z}\}$ , wird mit  $\mathbb{Z}_n$  bezeichnet.

## Definition

Seien  $x, y, n \in \mathbb{Z}$ . Dann definieren wir:

- 1  $\bar{x}_n + \bar{y}_n$  als  $\overline{x + y}_n$ ;
- 2  $-\bar{x}_n$  als  $\overline{-x}_n$ ; sowie
- 3  $\bar{x}_n \cdot \bar{y}_n$  als  $\overline{x \cdot y}_n$ .



# Der Ring $\mathbb{Z}_6$

+	$\bar{0}_6$	$\bar{1}_6$	$\bar{2}_6$	$\bar{3}_6$	$\bar{4}_6$	$\bar{5}_6$
$\bar{0}_6$	$\bar{0}_6$	$\bar{1}_6$	$\bar{2}_6$	$\bar{3}_6$	$\bar{4}_6$	$\bar{5}_6$
$\bar{1}_6$	$\bar{1}_6$	$\bar{2}_6$	$\bar{3}_6$	$\bar{4}_6$	$\bar{5}_6$	$\bar{0}_6$
$\bar{2}_6$	$\bar{2}_6$	$\bar{3}_6$	$\bar{4}_6$	$\bar{5}_6$	$\bar{0}_6$	$\bar{1}_6$
$\bar{3}_6$	$\bar{3}_6$	$\bar{4}_6$	$\bar{5}_6$	$\bar{0}_6$	$\bar{1}_6$	$\bar{2}_6$
$\bar{4}_6$	$\bar{4}_6$	$\bar{5}_6$	$\bar{0}_6$	$\bar{1}_6$	$\bar{2}_6$	$\bar{3}_6$
$\bar{5}_6$	$\bar{5}_6$	$\bar{0}_6$	$\bar{1}_6$	$\bar{2}_6$	$\bar{3}_6$	$\bar{4}_6$

·	$\bar{0}_6$	$\bar{1}_6$	$\bar{2}_6$	$\bar{3}_6$	$\bar{4}_6$	$\bar{5}_6$
$\bar{0}_6$	$\bar{0}_6$	$\bar{0}_6$	$\bar{0}_6$	$\bar{0}_6$	$\bar{0}_6$	$\bar{0}_6$
$\bar{1}_6$	$\bar{0}_6$	$\bar{1}_6$	$\bar{2}_6$	$\bar{3}_6$	$\bar{4}_6$	$\bar{5}_6$
$\bar{2}_6$	$\bar{0}_6$	$\bar{2}_6$	$\bar{4}_6$	$\bar{0}_6$	$\bar{4}_6$	$\bar{2}_6$
$\bar{3}_6$	$\bar{0}_6$	$\bar{3}_6$	$\bar{0}_6$	$\bar{3}_6$	$\bar{0}_6$	$\bar{3}_6$
$\bar{4}_6$	$\bar{0}_6$	$\bar{4}_6$	$\bar{2}_6$	$\bar{0}_6$	$\bar{4}_6$	$\bar{2}_6$
$\bar{5}_6$	$\bar{0}_6$	$\bar{5}_6$	$\bar{4}_6$	$\bar{3}_6$	$\bar{2}_6$	$\bar{1}_6$

# Der Ring $\mathbb{Z}_6$

+	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

·	0	1	2	3	4	5
0	0	0	0	0	0	0
1	0	1	2	3	4	5
2	0	2	4	0	4	2
3	0	3	0	3	0	3
4	0	4	2	0	4	2
5	0	5	4	3	2	1

# Diskretes-Logarithmus-Problem

- Sei  $g \in \mathbb{R}$  und  $n \in \mathbb{N}$ .
  - ▶ Das Berechnen von  $h := g^n \in \mathbb{R}$  ist **schwer**: Ergebnis ist riesig
  - ▶ Den Exponent  $n$  aus  $h$  und  $g$  bestimmen ist **einfach**:

$$n = \log_g h = \frac{\log_{10} h}{\log_{10} g}$$

# Diskretes-Logarithmus-Problem

- Sei  $g \in \mathbb{R}$  und  $n \in \mathbb{N}$ .
  - ▶ Das Berechnen von  $h := g^n \in \mathbb{R}$  ist **schwer**: Ergebnis ist riesig
  - ▶ Den Exponent  $n$  aus  $h$  und  $g$  bestimmen ist **einfach**:

$$n = \log_g h = \frac{\log_{10} h}{\log_{10} g}$$

Dezimalstellen zählen liefert erste Idee für  $n$ !

# Diskretes-Logarithmus-Problem

- Sei  $g \in \mathbb{R}$  und  $n \in \mathbb{N}$ .
  - ▶ Das Berechnen von  $h := g^n \in \mathbb{R}$  ist **schwer**: Ergebnis ist riesig
  - ▶ Den Exponent  $n$  aus  $h$  und  $g$  bestimmen ist **einfach**:

$$n = \log_g h = \frac{\log_{10} h}{\log_{10} g}$$

Dezimalstellen zählen liefert erste Idee für  $n$ !

- Sei  $p$  prim,  $g \in \{2, \dots, p-1\}$  und  $n \in \mathbb{N}$ 
  - ▶ Das Berechnen von  $h := g^n \bmod p$  ist **einfach**
  - ▶ Den Exponent  $n$  aus  $h$  und  $g$  bestimmen ist **schwer**

# Diskretes-Logarithmus-Problem

- Sei  $g \in \mathbb{R}$  und  $n \in \mathbb{N}$ .
  - ▶ Das Berechnen von  $h := g^n \in \mathbb{R}$  ist **schwer**: Ergebnis ist riesig
  - ▶ Den Exponent  $n$  aus  $h$  und  $g$  bestimmen ist **einfach**:

$$n = \log_g h = \frac{\log_{10} h}{\log_{10} g}$$

Dezimalstellen zählen liefert erste Idee für  $n$ !

- Sei  $p$  prim,  $g \in \{2, \dots, p-1\}$  und  $n \in \mathbb{N}$ 
  - ▶ Das Berechnen von  $h := g^n \bmod p$  ist **einfach**
  - ▶ Den Exponent  $n$  aus  $h$  und  $g$  bestimmen ist **schwer**
- Das Problem «finde  $n$  aus  $h$  und  $g$  modulo  $p$ » heisst **Diskretes-Logarithmus-Problem**

# Binäre Exponentiation

Berechne

$$3814^{4361} \bmod 10^4$$

# Binäre Exponentiation

Berechne

$$3814^{4361} \bmod 10^4$$

- Naiv multiplizieren und modulo  $10^4$  reduzieren: **4360 Multiplikationen** modulo  $10^4$
- In der Kryptographie haben Exponent und Modulus hunderte Dezimalstellen
- Naiv multiplizieren ist **viel zu langsam!**



# Binäre Exponentiation

Berechne

$$3814^{4361} \bmod 10^4$$

- Naiv multiplizieren und modulo  $10^4$  reduzieren: **4360 Multiplikationen** modulo  $10^4$
  - In der Kryptographie haben Exponent und Modulus hunderte Dezimalstellen
  - Naiv multiplizieren ist **viel zu langsam!**
- **binäre Exponentiation** kann dies **viel schneller!**

# Binäre Exponentiation 1/4: Berechne $3814^{4361} \bmod 10^4$

$$4361$$

$$= 2180 \cdot 2 + 1$$

$$= (1090 \cdot 2) \cdot 2 + 1$$

$$= ((545 \cdot 2) \cdot 2) \cdot 2 + 1$$

$$= (((272 \cdot 2 + 1) \cdot 2) \cdot 2) \cdot 2 + 1$$

$$= (((((136 \cdot 2) \cdot 2 + 1) \cdot 2) \cdot 2) \cdot 2) \cdot 2 + 1$$

$$= (((((((68 \cdot 2) \cdot 2) \cdot 2 + 1) \cdot 2) \cdot 2) \cdot 2) \cdot 2) \cdot 2 + 1$$

$$= (((((((((34 \cdot 2) \cdot 2) \cdot 2) \cdot 2 + 1) \cdot 2) \cdot 2) \cdot 2) \cdot 2) \cdot 2) \cdot 2 + 1$$

$$= ((((((((((17 \cdot 2) \cdot 2) \cdot 2) \cdot 2) \cdot 2 + 1) \cdot 2) \cdot 2) \cdot 2) \cdot 2) \cdot 2) \cdot 2) \cdot 2 + 1$$

$$= (((((((((((8 \cdot 2 + 1) \cdot 2) \cdot 2) \cdot 2) \cdot 2) \cdot 2) \cdot 2 + 1) \cdot 2) \cdot 2) \cdot 2) \cdot 2) \cdot 2 + 1$$

$$= (((((((((((((4 \cdot 2) \cdot 2 + 1) \cdot 2) \cdot 2) \cdot 2) \cdot 2) \cdot 2) \cdot 2) \cdot 2 + 1) \cdot 2) \cdot 2) \cdot 2) \cdot 2) \cdot 2 + 1$$

$$= ((((((((((((((2 \cdot 2) \cdot 2) \cdot 2 + 1) \cdot 2) \cdot 2) \cdot 2) \cdot 2) \cdot 2) \cdot 2) \cdot 2 + 1) \cdot 2) \cdot 2) \cdot 2) \cdot 2) \cdot 2 + 1$$

$$= (((((((((((((((((1 \cdot 2) \cdot 2) \cdot 2) \cdot 2 + 1) \cdot 2) \cdot 2) \cdot 2) \cdot 2) \cdot 2) \cdot 2) \cdot 2 + 1) \cdot 2) \cdot 2) \cdot 2) \cdot 2) \cdot 2 + 1$$

## Binäre Exponentiation 2/4: Berechne $3814^{4361} \bmod 10^4$

- Also:  $4361 = 2^{12} + 2^8 + 2^3 + 2^0$
- 4361 hat Binärdarstellung  $1000100001001_2$

## Binäre Exponentiation 2/4: Berechne $3814^{4361} \bmod 10^4$

- Also:  $4361 = 2^{12} + 2^8 + 2^3 + 2^0$
- 4361 hat Binärdarstellung  $1000100001001_2$
- Binäre Exponentiation:

$$x^{4361} = ((((((((((x^2)^2)^2 \cdot x)^2)^2)^2)^2 \cdot x)^2)^2)^2 \cdot x$$

## Binäre Exponentiation 2/4: Berechne $3814^{4361} \bmod 10^4$

- Also:  $4361 = 2^{12} + 2^8 + 2^3 + 2^0$
- 4361 hat Binärdarstellung  $1000100001001_2$
- Binäre Exponentiation:

$$x^{4361} = (((((((((((((x^2)^2)^2 \cdot x)^2)^2)^2)^2 \cdot x)^2)^2)^2 \cdot x$$

- Konkret:  $3814^{4361}$  ist gleich

$$((((((((((((((3814^2)^2)^2 \cdot 3814)^2)^2)^2)^2 \cdot 3814)^2)^2)^2 \cdot 3814$$

## Binäre Exponentiation 3/4: Berechne $3814^{4361} \bmod 10^4$

$$3814^2 = 14546596 \equiv 6596 \bmod 10^4;$$

$$6596^2 = 43507216 \equiv 7216 \equiv 3814^4 \bmod 10^4;$$

$$6596^2 = 52070656 \equiv 656 \equiv 3814^8 \bmod 10^4;$$

$$656^2 = 430336 \equiv 336 \equiv 3814^{16} \bmod 10^4;$$

$$336 \cdot 3814 = 1281504 \equiv 1504 \equiv 3814^{17} \bmod 10^4;$$

$$1504^2 = 2262016 \equiv 2016 \equiv 3814^{34} \bmod 10^4;$$

$$2016^2 = 4064256 \equiv 4256 \equiv 3814^{68} \bmod 10^4;$$

$$4256^2 = 18113536 \equiv 3536 \equiv 3814^{136} \bmod 10^4;$$

$$3536^2 = 12503296 \equiv 3296 \equiv 3814^{272} \bmod 10^4;$$

$$3296^2 = 10863616 \equiv 3616 \equiv 3814^{544} \bmod 10^4;$$

$$3616 \cdot 3814 = 13791424 \equiv 1424 \equiv 3814^{545} \bmod 10^4;$$

⋮

## Binäre Exponentiation 4/4: Berechne $3814^{4361} \bmod 10^4$

⋮

$$3616 \cdot 3814 = 13791424 \equiv 1424 \equiv 3814^{545} \bmod 10^4;$$

$$1424^2 = 2027776 \equiv 7776 \equiv 3814^{1090} \bmod 10^4;$$

$$7776^2 = 60466176 \equiv 6176 \equiv 3814^{2180} \bmod 10^4;$$

$$6176^2 = 38142976 \equiv 2976 \equiv 3814^{4360} \bmod 10^4;$$

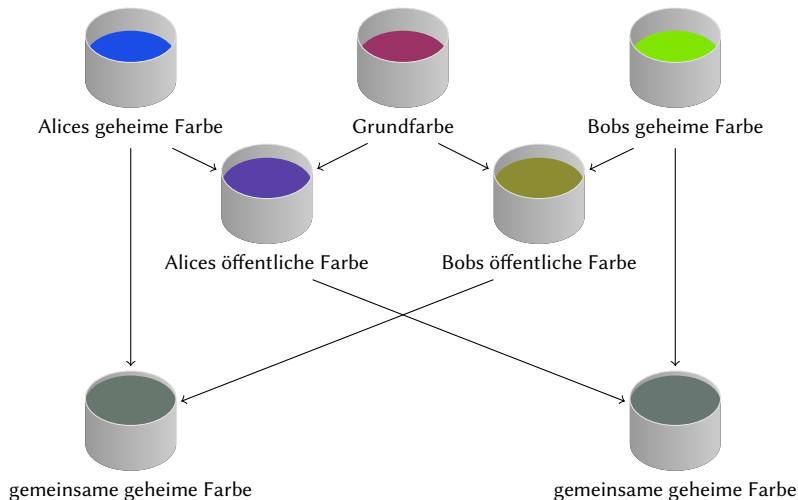
$$2976 \cdot 3814 = 11350464 \equiv 464 \equiv 3814^{4361} \bmod 10^4.$$

$$\Rightarrow 3814^{4361} \equiv 464 \pmod{10^4}$$

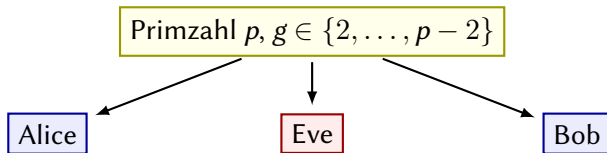




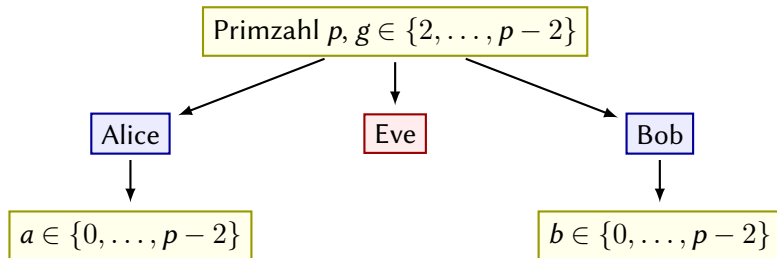
# Diffie-Hellman-Schlüsselaustausch mit Farben



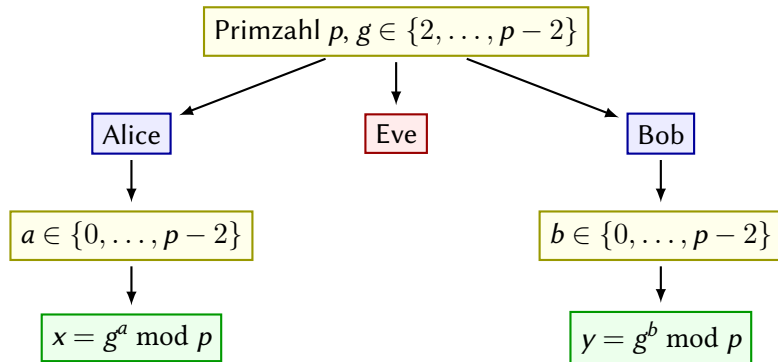
# Diffie-Hellman-Schlüsselaustausch mit Modulo-Rechnung



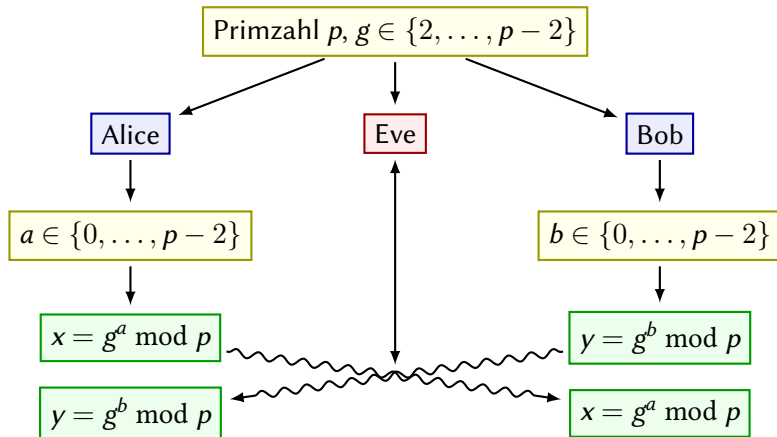
# Diffie-Hellman-Schlüsselaustausch mit Modulo-Rechnung



# Diffie-Hellman-Schlüsselaustausch mit Modulo-Rechnung



# Diffie-Hellman-Schlüsselaustausch mit Modulo-Rechnung



# Diffie-Hellman-Schlüsselaustausch mit Modulo-Rechnung

Primzahl  $p$ ,  $g \in \{2, \dots, p-2\}$

Alice

Eve

Bob

$a \in \{0, \dots, p-2\}$

$b \in \{0, \dots, p-2\}$

$$x = g^a \bmod p$$

$$y = g^b \bmod p$$

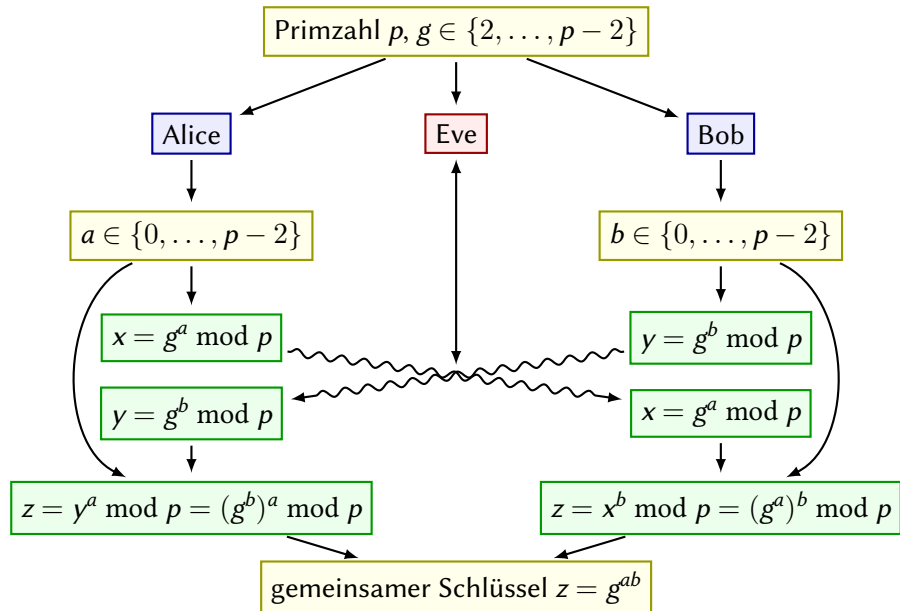
$$y = g^b \bmod p$$

$$x = g^a \bmod p$$

$$z = y^a \bmod p = (g^b)^a \bmod p$$

$$z = x^b \bmod p = (g^a)^b \bmod p$$

# Diffie-Hellman-Schlüsselaustausch mit Modulo-Rechnung



# Ausblick

Mathematische Probleme für asymmetrische Kryptographie:

- Faktorisieren von Zahlen
- Diskretes-Logarithmus-Problem modulo  $p$
- Diskretes-Logarithmus-Problem bei elliptischen Kurven



# Ausblick

Mathematische Probleme für asymmetrische Kryptographie:

- Faktorisieren von Zahlen
- Diskretes-Logarithmus-Problem modulo  $p$
- Diskretes-Logarithmus-Problem bei elliptischen Kurven

Quantencomputer können diese Probleme **sehr effizient lösen!**

# Ausblick

Mathematische Probleme für asymmetrische Kryptographie:

- Faktorisieren von Zahlen
- Diskretes-Logarithmus-Problem modulo  $p$
- Diskretes-Logarithmus-Problem bei elliptischen Kurven

Quantencomputer können diese Probleme **sehr effizient lösen!**

## Post-Quanten-Kryptographie

- Probleme, die man auch mit Quantencomputer nicht gut lösen kann

# Ausblick

Mathematische Probleme für asymmetrische Kryptographie:

- Faktorisieren von Zahlen
- Diskretes-Logarithmus-Problem modulo  $p$
- Diskretes-Logarithmus-Problem bei elliptischen Kurven

Quantencomputer können diese Probleme **sehr effizient lösen!**

## Post-Quanten-Kryptographie

- Probleme, die man auch mit Quantencomputer nicht gut lösen kann
  - ▶ kurze Vektoren in Gittern
  - ▶ Dekodieren von fehlerkorrigierenden Codes
  - ▶ Isogenien von supersingulären elliptischen Kurven

# Ausblick

Mathematische Probleme für asymmetrische Kryptographie:

- Faktorisieren von Zahlen
- Diskretes-Logarithmus-Problem modulo  $p$
- Diskretes-Logarithmus-Problem bei elliptischen Kurven

Quantencomputer können diese Probleme **sehr effizient lösen!**

## Post-Quanten-Kryptographie

- Probleme, die man auch mit Quantencomputer nicht gut lösen kann
  - ▶ kurze Vektoren in Gittern
  - ▶ Dekodieren von fehlerkorrigierenden Codes
  - ▶ Isogenien von supersingulären elliptischen Kurven
- Bisherige Lösungen: langsam und speicherhungrig im Vergleich zu RSA & Co
- Aktives Forschungsgebiet!

# Guten Start ins Studium!