

# VAD EN DATOR INTE KAN

SCHILLERSKA KULTURDAG 2021-12-13

Fredrik Engström

Docent i Logik

Institutionen för filosofi, lingvistik och vetenskapsteori



GÖTEBORGS  
UNIVERSITET

# VAD EN DATOR INTE KAN (OCH VAD DEN KAN DÅLIGT)

SCHILLERSKA KULTURDAG 2021-12-13

Fredrik Engström

Docent i Logik

Institutionen för filosofi, lingvistik och vetenskapsteori



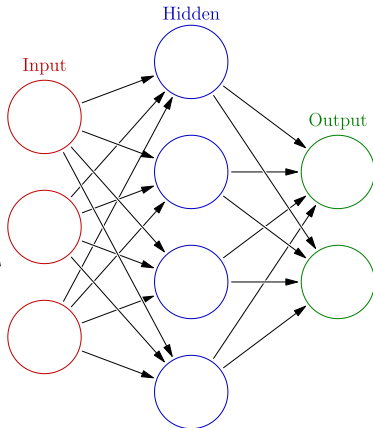
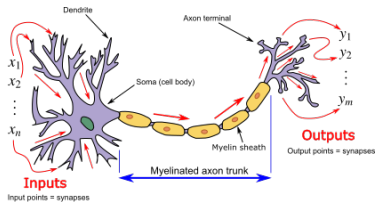
GÖTEBORGS  
UNIVERSITET

- ▶ Att kunna beräkna snabbt blir allt viktigare.

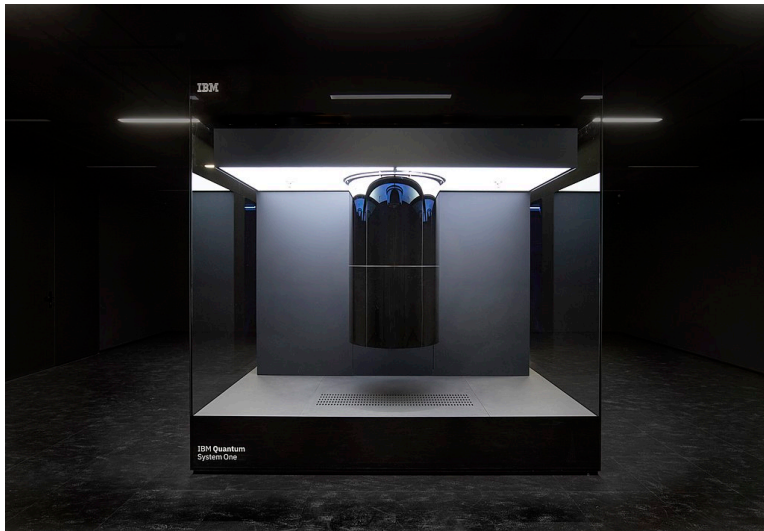
- ▶ Att kunna beräkna snabbt blir allt viktigare.
- ▶ Men är snabba beräkningar alltid tillräckliga?



# NYA ALGORITMER



# NYA TYPER AV DATORER



## VAD ÄR EN DATOR?

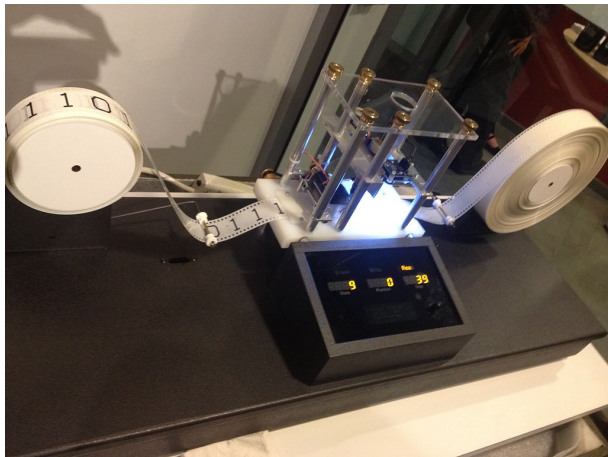
- ▶ Grundläggande principen är dock den samma.

## VAD ÄR EN DATOR?

- ▶ Grundläggande principen är dock den samma.
- ▶ Allt ingår i **Alan Turings** definition från 1936: Turingmaskin.

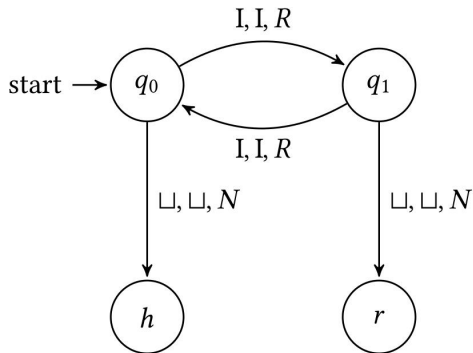
## VAD ÄR EN DATOR?

- ▶ Grundläggande principen är dock den samma.
- ▶ Allt ingår i **Alan Turings** definition från 1936: Turingmaskin.



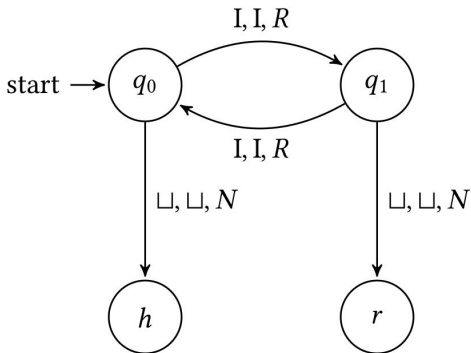
# VAD ÄR EN DATOR?

- ▶ Grundläggande principen är dock den samma.
- ▶ Allt ingår i **Alan Turings** definition från 1936: Turingmaskin.



## VAD ÄR EN DATOR?

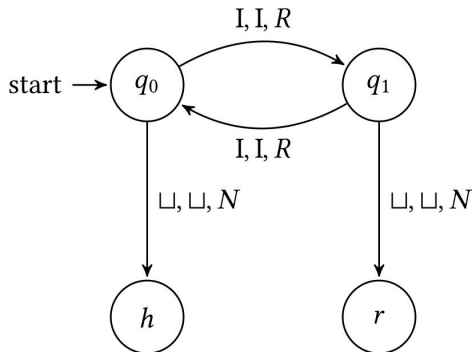
- ▶ Grundläggande principen är dock den samma.
- ▶ Allt ingår i **Alan Turings** definition från 1936: Turingmaskin.



- ▶ Allt som en Turingmaskin kan beräkna är beräkningsbart.

## VAD ÄR EN DATOR?

- ▶ Grundläggande principen är dock den samma.
- ▶ Allt ingår i **Alan Turings** definition från 1936: Turingmaskin.



- ▶ Allt som en Turingmaskin kan beräkna är beräkningsbart.
- ▶ Allt som är beräkningsbart kan (i princip) beräknas med en Turingmaskin.

# HALTPROBLEMET

# HALT-PROGRAMMET

$\text{Halts}(P, W)$  avgör om en körning av program  $P$  med indata  $W$  terminerar eller hamnar i en oändlig loop.

# HALT-PROGRAMMET

$\text{Halts}(P, W)$  avgör om en körning av program  $P$  med indata  $W$  terminerar eller hamnar i en oändlig loop.

- ▶ Om program  $P$  med indata  $W$  terminerar så returnerar  $\text{Halts}(P, W)$  1.

# HALT-PROGRAMMET

$\text{Halts}(P, W)$  avgör om en körning av program  $P$  med indata  $W$  terminerar eller hamnar i en oändlig loop.

- ▶ Om program  $P$  med indata  $W$  terminerar så returnerar  $\text{Halts}(P, W)$  1.
- ▶ Annars 0.

# DIAG

```
def Diag(P):  
    if (Halts(P, P)):  
        while True: pass  
    else:  
        return 0
```

# DIAG

```
def Diag(P):  
    if (Halts(P, P)):  
        while True: pass  
    else:  
        return 0
```

Diag(Diag)

# DIAG

```
def Diag(P):  
    if (Halts(P, P)):  
        while True: pass  
    else:  
        return 0
```

## Diag(Diag)

- ▶ Om Diag(Diag) terminerar så hamnar vi i en oändlig loop.

# DIAG

```
def Diag(P):  
    if (Halts(P, P)):  
        while True: pass  
    else:  
        return 0
```

## Diag(Diag)

- ▶ Om `Diag(Diag)` terminerar så hamnar vi i en oändlig loop.
- ▶ Om `Diag(Diag)` hamnar i en oändlig loop så terminerar programmet (och returnerar 0).

# DIAG

```
def Diag(P):  
    if (Halts(P, P)):  
        while True: pass  
    else:  
        return 0
```

## Diag(Diag)

- ▶ Om `Diag(Diag)` terminerar så hamnar vi i en oändlig loop.
- ▶ Om `Diag(Diag)` hamnar i en oändlig loop så terminerar programmet (och returnerar 0).

Alltså: Någon sådant program `Halts(P, W)` kan ej finnas.

# MÖJLIGA, MEN SVÅRA PROBLEM

# SVÅRA PROBLEM

- ▶ Haltproblemet är **olösbart**.

## SVÅRA PROBLEM

- ▶ Haltproblemet är **olösbart**.
- ▶ Andra problem kan vara lösbara, men **svåra**, d.v.s., tar lång tid för en dator att lösa.
- ▶ Komplexitetsteori studerar vilka problem som har snabba algoritmer.

# KOMPLEXITET: P OCH NP

- ▶ Komplexitetsmått: Hur många “steg” ett program tar.

# KOMPLEXITET: P OCH NP

- ▶ Komplexitetsmått: Hur många “steg” ett program tar.
- ▶ Förhållandet mellan storlek på indata och antal steg.

## KOMPLEXITET: P OCH NP

- ▶ Komplexitetsmått: Hur många “steg” ett program tar.
- ▶ Förhållandet mellan storlek på indata och antal steg.
- ▶  $F(n)$  = antal steg med indata av storlek  $n$ .

# KOMPLEXITET: P OCH NP

- ▶ Komplexitetsmått: Hur många “steg” ett program tar.
- ▶ Förhållandet mellan storlek på indata och antal steg.
- ▶  $F(n)$  = antal steg med indata av storlek  $n$ .
- ▶ P är klassen av alla problem som kan lösas med ett program där  $F(n) \leq Cn^k$  för något  $C$  och  $k$ .

# KOMPLEXITET: P OCH NP

- ▶ Komplexitetsmått: Hur många “steg” ett program tar.
- ▶ Förhållandet mellan storlek på indata och antal steg.
- ▶  $F(n)$  = antal steg med indata av storlek  $n$ .
- ▶ P är klassen av alla problem som kan lösas med ett program där  $F(n) \leq Cn^k$  för något  $C$  och  $k$ .
- ▶ P brukar sägas bestå av praktiskt lösbara problem.

# KOMPLEXITET: P OCH NP

- ▶ Komplexitetsmått: Hur många “steg” ett program tar.
- ▶ Förhållandet mellan storlek på indata och antal steg.
- ▶  $F(n)$  = antal steg med indata av storlek  $n$ .
- ▶ P är klassen av alla problem som kan lösas med ett program där  $F(n) \leq Cn^k$  för något  $C$  och  $k$ .
- ▶ P brukar sägas bestå av praktiskt lösbara problem.
- ▶ NP är istället klassen av problem där lösningar kan **verifieras** i högst  $Cn^k$  steg.

# KOMPLEXITET: P OCH NP

- ▶ Komplexitetsmått: Hur många “steg” ett program tar.
- ▶ Förhållandet mellan storlek på indata och antal steg.
- ▶  $F(n)$  = antal steg med indata av storlek  $n$ .
- ▶ P är klassen av alla problem som kan lösas med ett program där  $F(n) \leq Cn^k$  för något  $C$  och  $k$ .
- ▶ P brukar sägas bestå av praktiskt lösbara problem.
- ▶ NP är istället klassen av problem där lösningar kan **verifieras** i högst  $Cn^k$  steg.
- ▶ Största olösta problemet inom datavetenskap: Är  $P=NP$ ?

Ett av sju “Millennium Problems”: \$1.000.000

# FAKTORISERING

$$3225 = 43 \times 75$$

## FAKTORISERING

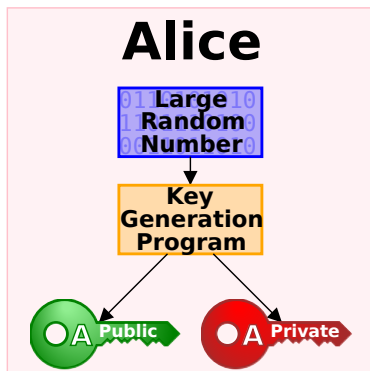
$$3225 = 43 \times 75$$

1881988129206079638386972394616504398071635633794173827007  
6335642298885971523466548531906060650474304531738801130339  
6716199692321205734031879550656996221305168759307650257059

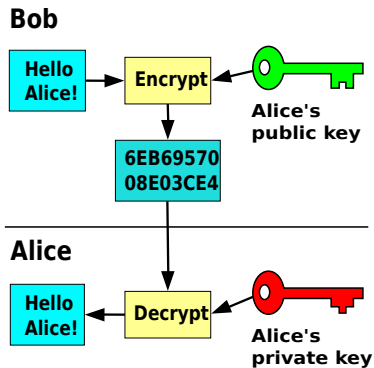
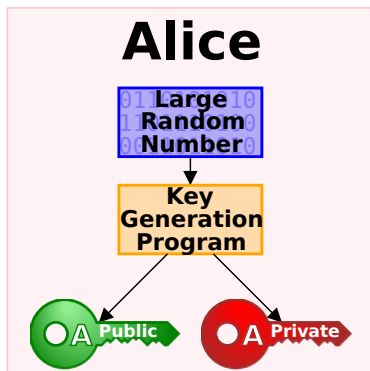
=

3980750864240649373971255005503864911990643623425267084063  
85189575946388957261768583317 × 472772146107435302536223071  
973048224632914695302097116459852171130520711256363590397527

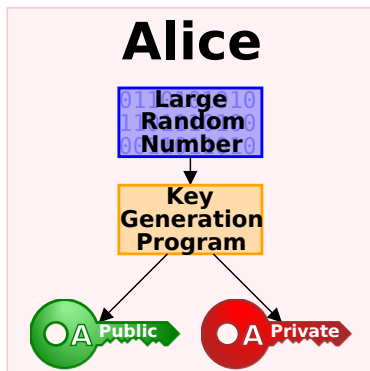
# PUBLIKA KRYPTON



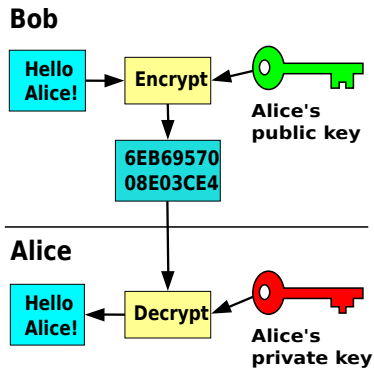
## PUBLIKA KRYPTON



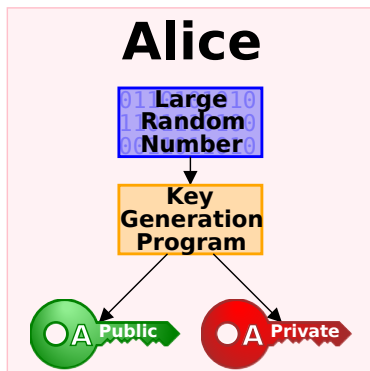
## PUBLIKA KRYPTON



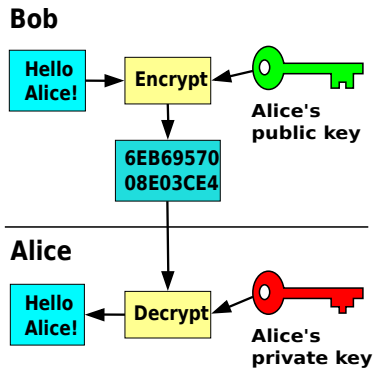
- ▶ RSA används bla i SSL.



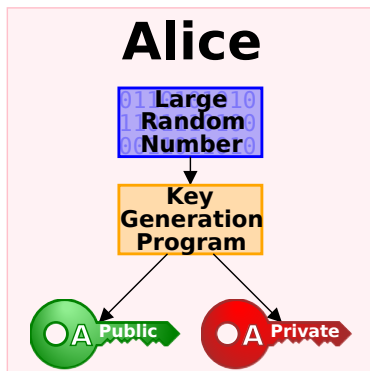
# PUBLIKA KRYPTON



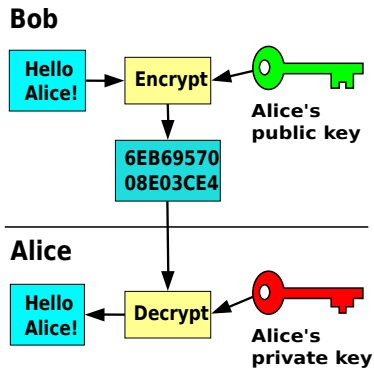
- ▶ RSA används bla i SSL.
- ▶ Bygger på att **faktorisering** är svårt.



## PUBLIKA KRYPTON



- ▶ RSA används bla i SSL.
- ▶ Bygger på att **faktorisering** är svårt.
- ▶ Om  $P=NP$  så betyder det att RSA (och alla nu kända publika krypton) enkelt kan knäckas.



# KUL. VAD GÖR JAG NU?

- ▶ Logik är studiet av formella system och giltiga argument.

# KUL. VAD GÖR JAG NU?

- ▶ Logik är studiet av formella system och giltiga argument.
- ▶ Innefattar t.ex. beräkningsbarhet och komplexitetsteori.

## KUL. VAD GÖR JAG NU?

- ▶ Logik är studiet av formella system och giltiga argument.
- ▶ Innefattar t.ex. beräkningsbarhet och komplexitetsteori.
- ▶ Kan läsas på universitet och högskolor inom ramen för matematik, datavetenskap, filosofi eller lingvistik (allmän språkvetenskap).
- ▶ Finns som eget ämne på Göteborgs universitet (unikt!).
- ▶ Masterprogrammet i logik, Master in Logic, kan läsas efter grundutbildning i t.ex. matematik eller datavetenskap.

TACK!