

Computer Arkitektur og Operativ Systemer Repræsentation af tal

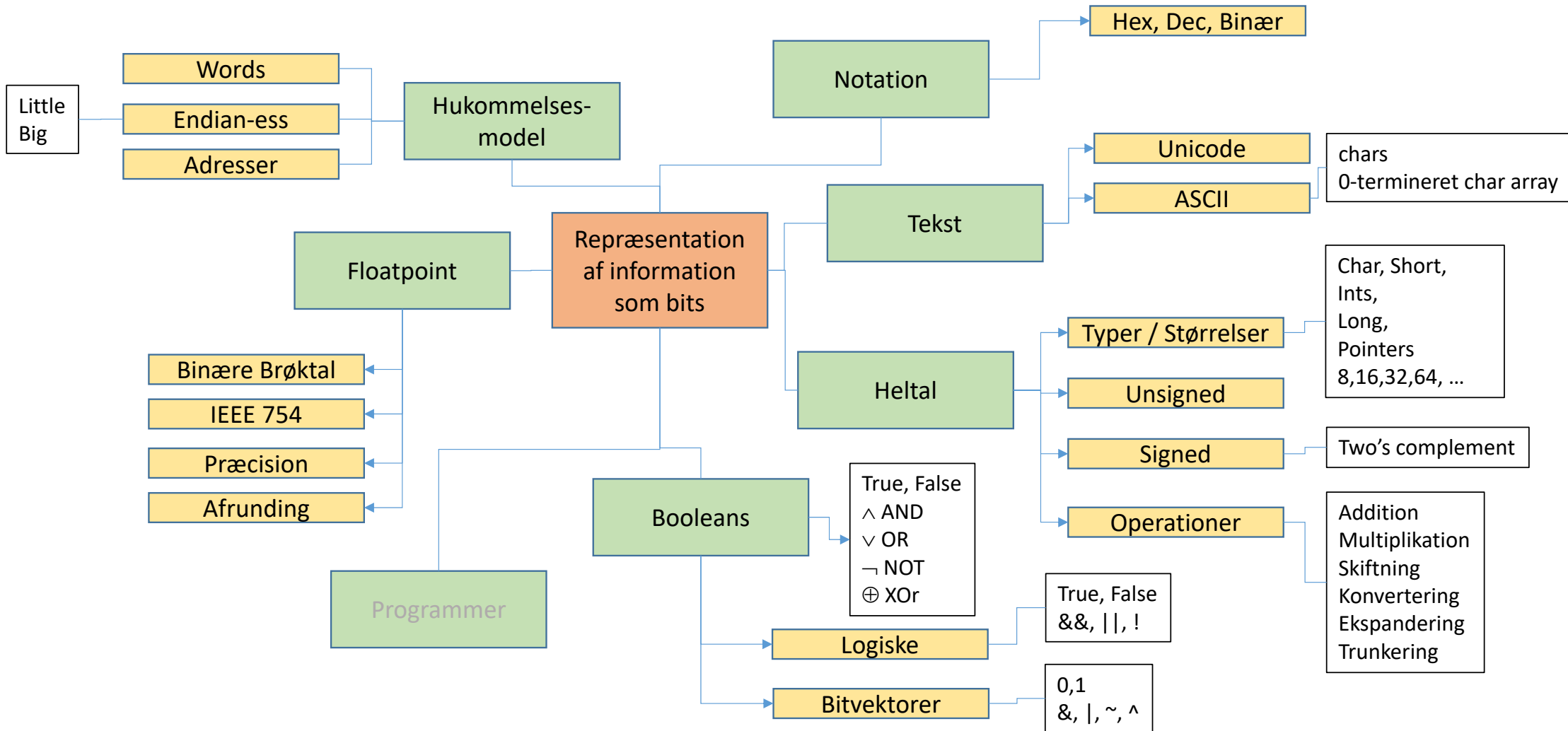
Forelæsning 2
Brian Nielsen

*Credits to
Randy Bryant & Dave O'Hallaron (CMU)*

Plenum (ca 8.15-9.30)



Overblik over emner: forelæsning 1+2



Hvordan repræsenteres heltal (signed/unsigned)?

- Med w -bits kan vi indkode 2^w forskellige værdier

Unsigned

$$B2U(X) = \sum_{i=0}^{w-1} x_i \cdot 2^i$$

$$\begin{array}{rcccccl} 1 \cdot 2^3 & + & 0 \cdot 2^2 & + & 1 \cdot 2^1 & + & 0 \cdot 2^0 & = \\ 8 & + & 0 & + & 2 & + & 0 & = 10 \end{array}$$

$w=4$

1 0 1 0
 w_3, w_2, w_1, w_0

Two's Complement

$$B2T(X) = -x_{w-1} \cdot 2^{w-1} + \sum_{i=0}^{w-2} x_i \cdot 2^i$$

**Sign
Bit**

$$\begin{array}{rcccccl} -1 \cdot 2^3 & + & 0 \cdot 2^2 & + & 1 \cdot 2^1 & + & 0 \cdot 2^0 & = \\ -8 & + & 0 & + & 2 & + & 0 & = -6 \end{array}$$

Hvilke heltal kan repræsenteres med w-bits?

Unsigned Værdier

- $UMin=0$
000...0
- $UMax = 2^{w-1} + \dots + 2^1 + 2^0 = 2^w - 1$
111...1

Værdier for $W = 16$

	Decimal	Hex	Binary
UMax	65535	FF FF	11111111 11111111
TMax	32767	7F FF	01111111 11111111
TMin	-32768	80 00	10000000 00000000
-1	-1	FF FF	11111111 11111111
0	0	00 00	00000000 00000000

Værdier i Two's Complement

- $TMin = -2^{w-1}$
100...0
- $TMax = 2^{w-1} - 1$
011...1
- Minus 1
111...1

char: w=8
short int: w=16
int: w=32
long int: w=64

Quizz: Heltal Repræssentation

Betragt 8-bit ordet $w=10101010$.

1. Hvilken værdi har w fortolket som unsigned (decimal)?
2. Hvilken værdi har w fortolket som signed two's complement (decimal)?
3. Hvilken two's complement bit-repræsentation skal w have for at gemme decimal værdien -8?

Consider a (hypothetical) CAOSv1 machine that uses **6-bit words** to represent integer numbers. Give answers as decimal numbers.

1. What is the smallest **unsigned** integer that the machine can represent as a single word?
2. What is the largest **unsigned** integer that the machine can represent as a single word?
3. What is the smallest **signed** integer that the machine can represent as a single word?
4. What is the largest **signed** integer that the machine can represent as a single word?

Hvad sker der ved addition?

- **Overløb**, men veldefineret

- Unsigned

$$\text{UAdd}_w(u, v) = \begin{cases} u+v, & ,u+v \leq \text{UMax} \\ u+v - 2^w & ,u+v > \text{UMax} \end{cases}$$

$$=(u + v) \bmod 2^w$$

- Signed

$$\text{TAdd}_w(u, v) = \begin{cases} (u + v) - 2^w, & \text{TMax} < u+v \text{ (pos overløb)} \\ (u + v) & , \text{TMin} \leq u+v \leq \text{TMax (normalt)} \\ (u + v) + 2^w, & u+v < \text{TMin (neg overløb)} \end{cases}$$

- Bevarer normale regne-regler for addition af heltal ("Abelsk gruppe")!

Ex, $w=4$, $8+11=19$

1000

+ 1011

~~1~~0011 // $19 \bmod 2^4 = 3$

SIGNED Negativ overløb

Ex, $w=4$, $-7+-5=-12$

1001

+ 1011

~~1~~0100 = 4

//NB: $-12+2^4 = 4$

Bogen viser at man kan ræsonnere formelt om, hvad der sker på laveste maskin niveau!

I eksamineres ikke i **selve** beviserne – men sætningerne og en vis forståelse af baggrunden derfor

Anden måde at forstå circular arithmetik, unsigned $w=4$

- Binær addition /subtraction

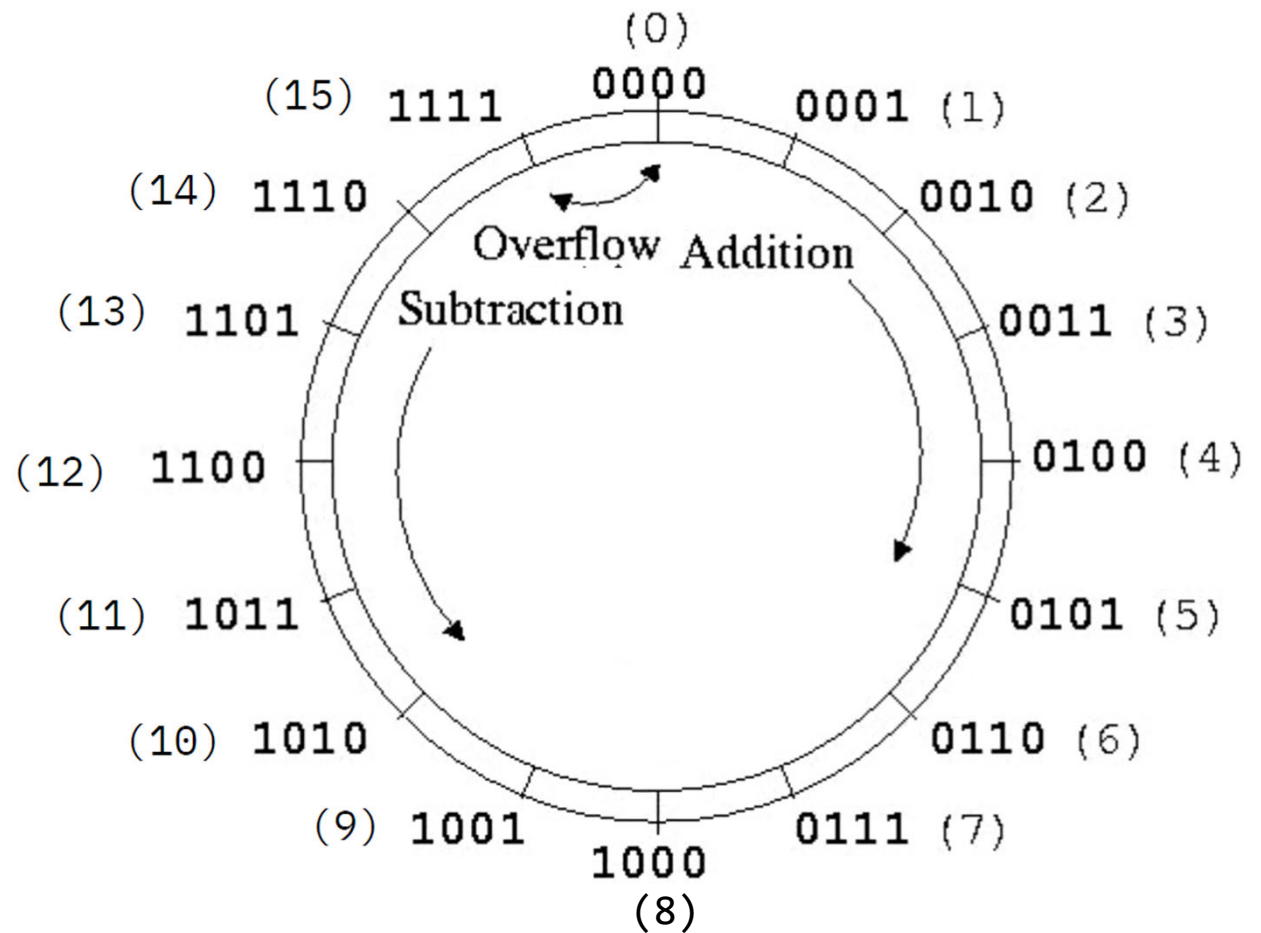
- Værdi i () fortolket som unsigned

- Ved overflow er værdi off med $16=2^4$ ifht. den rigtigt beregnede matematiske værdi

- Ex: $15+2=17 \% 16$ giver 1

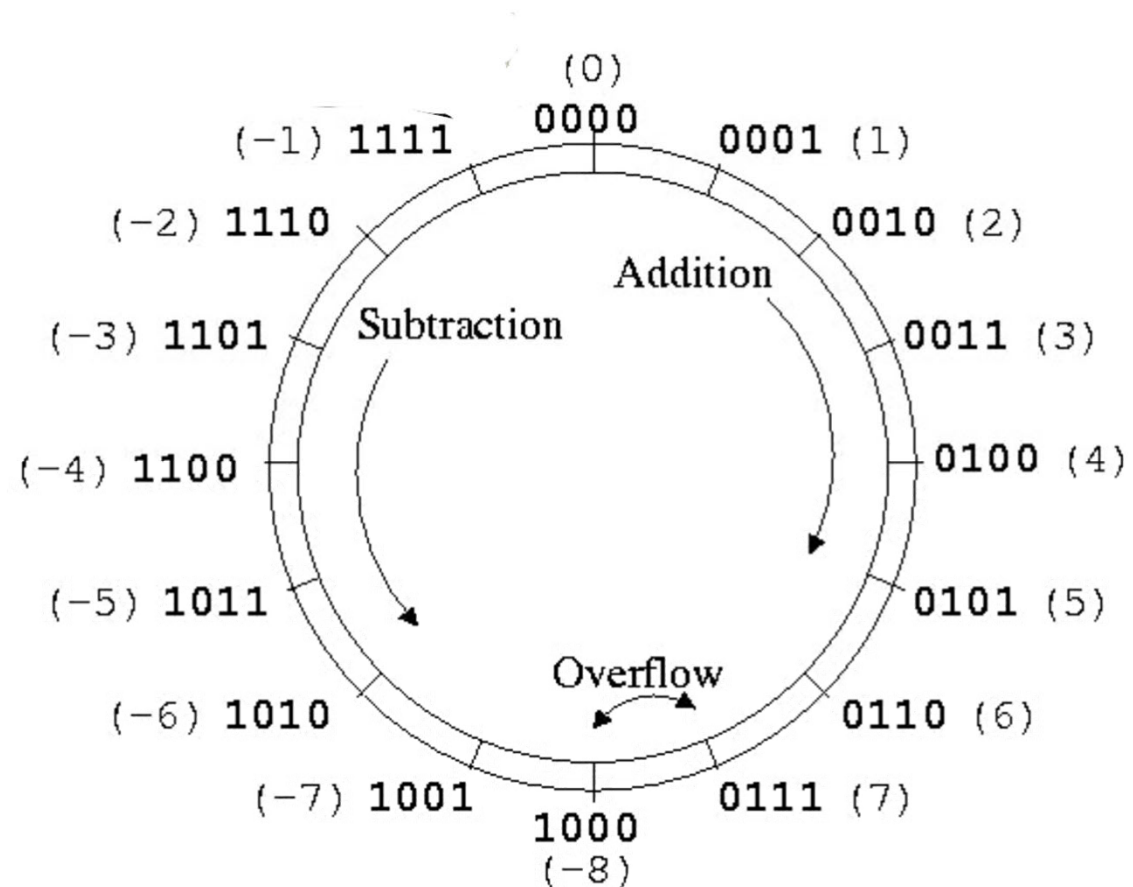
$$\begin{array}{r} 1111 + \\ 0010 = \\ \hline 10001 \end{array}$$

- Generelt modulo 2^w



Anden måde at forstå circular arithmetik, signed $w=4$

- Binær addition /subtraction
- Værdi i () fortolket som signed two's complement
- Ved overflow er værdi off med +16 eller -16 ($=2^4$) ifht den rigtigt beregnede matematiske værdi
- Generelt 2^w
- Binær add omkring 0000 giver overflow, men korrekt værdi



Hvordan håndteres konvertering imellem signed & unsigned?

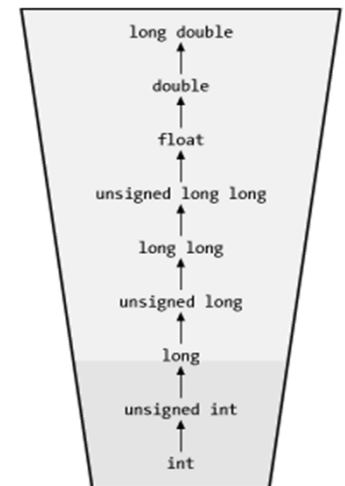
- Hvad sker der i C?
- Hvad sker der på maskin-niveau når man konverterer fra signed til unsigned?

```
int tx,ty;  
unsigned ux,xy;
```

```
tx=ux;  
uy=ty;
```

Mulig difference mellem på 2^w
Alvorlige overraskelser ved blandede udtryk

- Grundlæggende regler ved konvertering mellem Signed \leftrightarrow Unsigned
 - Bit mønstret bevarer
 - Men genfortolkes som den nye type
 - Kan have overraskende effekter: addition eller subtraktion med 2^w
- Hvis udtryk indeholder både signed og unsigned integers
 - `int` konverteres til `unsigned`!!

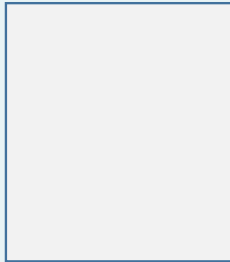


Quizz: Heltal Overflow

Betragt (den hypotetiske) CAOSv1 maskine som anvender **6 bits** til repræsentation af heltal (integers). Det er endvidere givet at den anvender **two's complement** til repræsentation af signed integers og two's complement addition på signed integers.

A C-program has the following declarations:

```
unsigned int x1 = UINT_MIN ;  
unsigned int x2 = UINT_MAX; //UMax_w  
int y1 = INT_MIN ; //TMin_w  
int y2 = INT_MAX; //TMax_w  
int y3 = 6;
```



Beregn værdien af nedenstående C-udtryk (giv resultater som decimal værdier (10 talssystem)):

Integer

udtryk:

1. $x2+1$

2. $x2+y3$

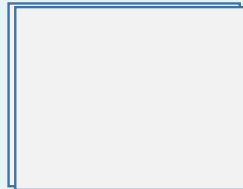
3. $x1-y3$

4. $y1-1$

5. $y1-y3$

6. $y2+y3$

7. $x2+y1$



Extension

- Unsigned

```
unsigned long x
```

```
unsigned int y;
```

```
x = y; //fra 32 -> 64 bit
```

Udfyldes med 0'er: "zero-extension"

Ex. med w=4 -> w= 8

y=Decimal 7: 0111 -> x= 0000 0111

y=Decimal 10: 1010 -> x= 0000 1010

- Signed

```
long x;
```

```
int y;
```

```
x= y; //fra 32 -> 64 bits
```

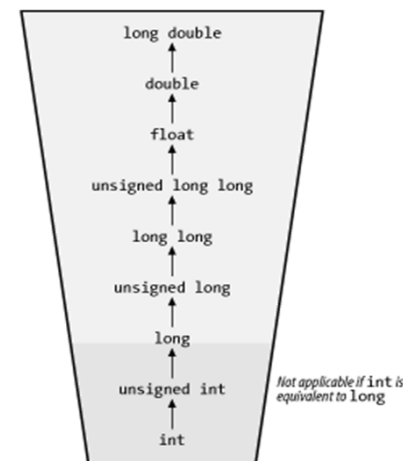
MSB (fortegnsbit gentages): "sign extension"

Ex med w=4 -> w=8

Decimal 7: 0111 -> 0000 0111

Decimal -6: 1010 -> 1111 1010

(-128+64+32+16+8+0+2+0)



Extension

```
int expand_u() {
    unsigned long x;
    unsigned int y;
    y=7;
    x=y;
    printf("x=%lu \n",x);
    printBits(sizeof(x), &x);

    y=10;
    x=y;
    printf("x=%lu \n",x);
    printBits(sizeof(x), &x);
}

int expand_s() {
    long x;
    int y;
    y=7;
    x=y;
    printf("x=%ld \n",x);
    printBits(sizeof(x), &x);

    y=-6;
    x=y;
    printf("x=%ld \n",x);
    printBits(sizeof(x), &x);
}
```

[illegible]

Truncation: $w \rightarrow w'$ bits, $w' < w$

- Unsigned

```
unsigned short x;  
unsigned char y;  
y = x; //fra 16 -> 8 bit  
8 lsb (mindst betydende bits) bevares  
Modulo  $2^{w'}$ -aritmetik
```

Ex. med $w=8 \rightarrow k=4$

```
x=Decimal    7 (0x07): 0000 0111 -> y= 0111  
x=Decimal 250 (0xFA): 1111 1010 -> y= 1010  
 $250 \% 2^4 = 250 \% 16 = 10 = 0b1010$ 
```

- Signed

```
short x;  
char y;  
y = x ; //fra 16 -> 8 bits  
8 lsb (mindst betydende bits) bevares  
 $y = B2T_{w'}(U2B_{w'}(x \bmod 2^{w'}))$     resten ved modulo kan blive  $2^{w'}$  off
```

Ex. med $w=8 \rightarrow w'=4$

```
x=Decimal    7      :0000 0111 -> y= 0111 (7 dec)  
x=Decimal   23      :0001 0111 -> y= 0111 (7 dec)  
x=Decimal   -6      :1111 1010 -> y= 1010 (-6 dec)  
x=Decimal  -70      :1011 1010 -> y= 1010 (-6 dec)  
x=Decimal -128      :1000 0000 -> y= 0000 (0 dec)
```

```

int truncate_u() {
    unsigned short x= 0xBCD;
    unsigned char y;
    y=x;
    printf("x=%d -> y=%d \n",x,y);
    printBits(sizeof(x), &x); printf("--->");
    printBits(sizeof(y), &y);
    //prints bit pattern for CD

    x=0xABCD;
    y=x;
    printf("x=%x -> y=%x \n",x,y);
    printBits(sizeof(x), &x); printf("--->");
    printBits(sizeof(y), &y);
    //prints bit pattern for CD
}

int truncate_s() {
    short x= 0xBCD;
    char y;
    y=x;
    printf("x=%d -> y=%d \n",x,y);
    printBits(sizeof(x), &x); printf("--->");
    printBits(sizeof(y), &y);
    //prints bit pattern for CD

    x=0xABCD;
    y=x;
    printf("x=%d -> y=%d \n",x,y);
    printBits(sizeof(x), &x); printf("--->");
    printBits(sizeof(y), &y); //prints bit pattern for CD

    x=-32768;
    y=x;
    printf("x=%d -> y=%d \n",x,y);
    printBits(sizeof(x), &x); printf("--->");
    printBits(sizeof(y), &y);
}

```

```

caos@caos-virtual-machine:~/Skrivebord$ gcc printBits.c
caos@caos-virtual-machine:~/Skrivebord$ ./a.out
x=3021 -> y=205
0000101111001101
--->11001101
x=abcd -> y=cd
1010101111001101
-->11001101
-----
x=3021 -> y=-51
0000101111001101
--->11001101
x=-21555 -> y=-51
1010101111001101
--->11001101
x=-32768 -> y=0
1000000000000000
--->00000000
caos@caos-virtual-machine:~/Skrivebord$ 

```

Bit mønster for 0xCD

“Høk æ Hak” operationer (Shift-operations)

- Venstre skifte: $x \ll y$
- Højre skifte: $x \gg y$
 - Logisk skift
 - Fyldes med 0 til venstre
 - Aritmetisk skift
 - Gentag msb til højre

Multiplikation med operand, som er en potens af 2:

$$u \ll k \text{ giver } u * 2^k$$

Aritmetisk vs. logisk højreskift

- `int x;`
- `unsigned int x;`
- `x>>4` =?
- `y>>4` =?

```
17 int shift(){
18     char x=-128; //chars are signed!
19     unsigned char y =128;
20
21     printf("x=%d\t\tty=%u\n",x,y);
22
23     printf("x: "BYTE_TO_BINARY_PATTERN"\ty:"BYTE_TO_BINARY_PATTERN"\n",
24           BYTE_TO_BINARY(x) ,BYTE_TO_BINARY(y));
25
26     x=x>>4;
27     y=y>>4;
28
29     printf("x=%d\t\tty=%u\n",x,y);
30     printf("x: "BYTE_TO_BINARY_PATTERN"\ty:"BYTE_TO_BINARY_PATTERN"\n",
31           BYTE_TO_BINARY(x) ,BYTE_TO_BINARY(y));
32 }
```



caos@caos-virtual-machine: ~/Skrivebord



caos@caos-virtual-machine:~/Skrivebord\$./hello

```
x=-128          y=128
x: 10000000     y:10000000
x=-8            y=8
x: 11111000     y:00001000
caos@caos-virtual-machine:~/Skrivebord$ '
```

QUIZZ: Binære Operationer

Beregn resultatet af følgende udtryk

Q1

Udtryk Værdi

x 11001000

y 10101010

x | y

Q2

Udtryk Værdi

x 11001000

y 10101010

x ^ ~y

Q3

Udtryk Værdi

y 10101010

y << 4

Q4

Udtryk

x

Værdi

11001000

x >> 3 (logisk)

Q5

Udtryk

x

Værdi

11001000

x >> 3 (aritmetisk)

Q6

Udtryk

x

Værdi

01001000

x >> 3 (aritmetisk)

Reelle tal og Floats

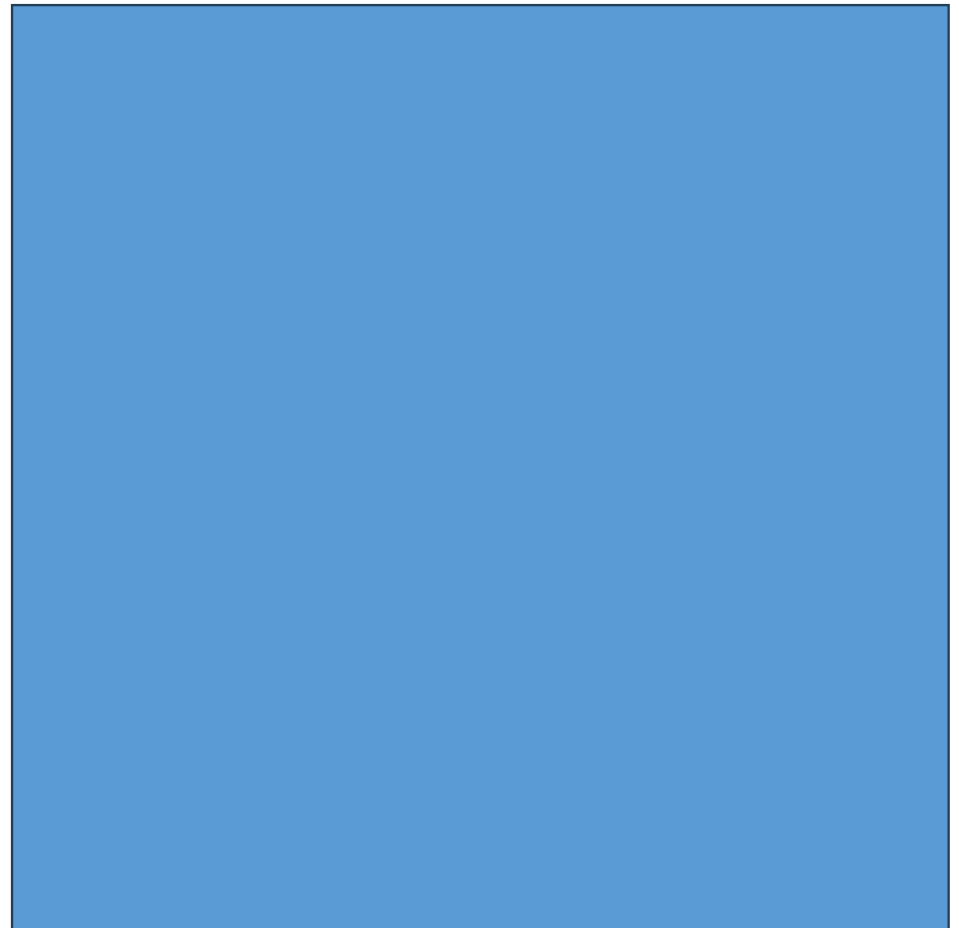
- Forstå grundideen i float-repræsentationen
- Forstå begrænsninger i repræsentationen
- Afrunding

Quizz: Floating Point

How many iterations will the loop in the following program execute?

```
#include<stdio.h>
int main () {
    for (double i = 10; i != 0; i = i - 0.1) {
        printf("%.15f\n",i);
    }
}
```

- ☐ a. 99
- ☐ b. 100
- ☐ c. 0
- ☐ d. A lot!
- ☐ e. 101



Øvelserne

- Talområder, twos complement
- Blanding af signed, unsigned
- Detektion af overløb
- Bitshift, aritmetik med bit-shift
- Challenge 0: hvordan bytes kan fortolkes som forskellig information!!
- Challenge 1: Røve en bank!

Forsøg løsning (med hjælpelærer) inden I går til løsningerne!

Start med øvelserne senest 10.15!

