



UiO **•** Institutt for informatikk

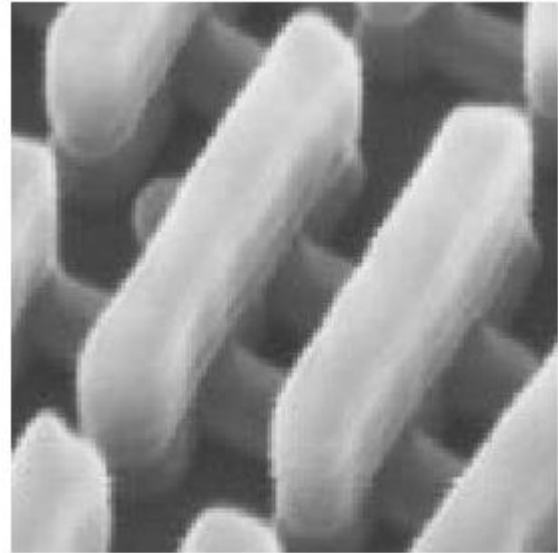
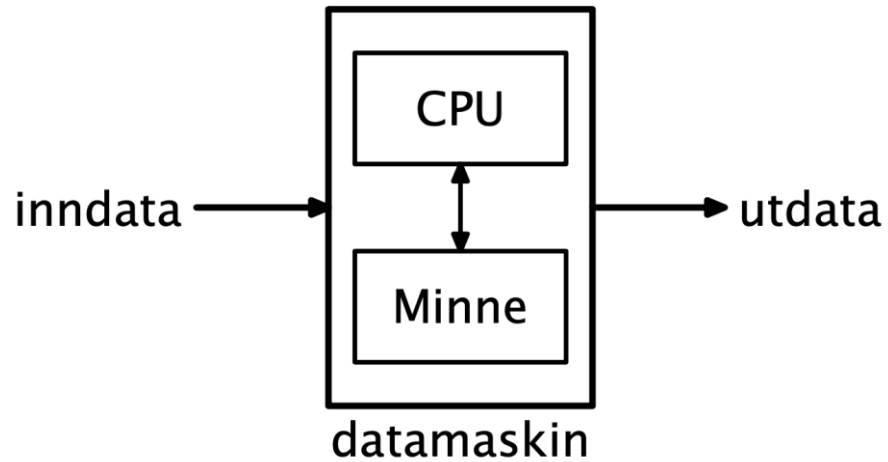
Det matematisk-naturvitenskapelige fakultet

# Digital representasjon

Kristoffer Robin Stokke ([krisrst@ifi.uio.no](mailto:krisrst@ifi.uio.no))

Foiler er basert på materiale fra Dag Langmyhr ([dag@ifi.uio.no](mailto:dag@ifi.uio.no))





# Digital representasjon – alt er bit!

I dag: Hvordan representerer og lagrer vi

- Tall
- Tekst
- Bilder
- Lyd

som bit i datamaskinen?



## Hva er en bit, egentlig?

Bit er en slags forkortelse for *binary digit*, og representerer «noe» som har to tilstander, som f.eks.

0

1

False

True

Rød

Grønn

Lys av

Lys på

0 volt

5 volt

## Binære tall

For å kunne bruke bit (0 og 1) som tall, må vi telle *binært*. Dette gjøres i bunn og grunn på samme måte som når vi teller desimalt (vanlig):

- Øk siste siffer i tallet med 1
- Hvis det ikke er flere sifre, sett siste til 0, og gjenta for sifferet til venstre

Desimal	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
Binær	0	1	10	11	100	101	110	111	1000	1001	1010

## Notasjon

- Noen ganger kan man være i tvil om hvilken base som benyttes; da skriver vi det eksplisitt på:
- 1001 – er det et binærtall eller et desimaltall?
- $1001_2$  og  $1001_{10}$  gjør skillet tydelig
- $1001_2 = 9_{10}$

OBS: Selve basen skrives alltid i det desimale systemet

## Hvordan fungerer tallsystemer egentlig?

- Moderne tallsystemer er posisjonsbaserte, og sifrene har vekt i henhold til posisjonen.

- I vårt vanlige desimale tallsystem har posisjonene vekt

1    10    100    1000 osv.

Dette tilsvarer

$10^0$   $10^1$      $10^2$      $10^3$  osv.

(Notasjonen  $a^n$  («a i n-te») betyr  $a * a * \dots * a$ , n ganger.)

# Hvordan fungerer tallsystemer egentlig?

- I det binære tallsystemet har posisjonen tilsvarende vekt

1      2      4      8 osv.

Dette tilsvarer

$2^0$     $2^1$     $2^2$     $2^3$  osv.



## Fra Binær til Desimal

- Løsningen her er å gang hvert siffer med sin egen vekt og summere opp.

Dette er posisjonen til sifferne:

4	3	2	1	0
---	---	---	---	---

La oss si at vi har følgende binære tall:

1	1	0	0	1
---	---	---	---	---

Dette er vekten til posisjonene:

$2^4$	$2^3$	$2^2$	$2^1$	$2^0$
-------	-------	-------	-------	-------

Gang hvert siffer med sin vekt:

$1*2^4$	$1*2^3$	$0*2^2$	$0*2^1$	$1*2^0$
---------	---------	---------	---------	---------

Det blir:

16	8	0	0	1
----	---	---	---	---

$$16 + 8 + 0 + 0 + 1 = 25$$

## Hva så med motsatt? Desimalt til binært

- Løsningen er å dele på grunntallet 2 og se på resten:

Verdi	Rest
25	1
12	0
6	0
3	1
1	1
0	

Svaret Leser vi nedenfra:  $25_{10} = 11001_2$

## Heksadesimal notasjon

Det er lett å gjøre feil når man jobber med binære tall:

$$1\ 000\ 000_{10} =$$

$$11110100001001000000_2$$



# Heksadesimal notasjon gjør livet lettere!

Et tallsystem med base 16; eller 16 forskjellige siffer

Desimal	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15
Hex	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	A	B	C	D	E	F
Binær	0000	0001	0010	0011	0100	0101	0110	0111	1000	1001	1010	1011	1100	1101	1110	1111

$1\ 000\ 000_{10}$  =  $11110100001001000000_2$

Desimal

Binær

# 1 byte er 8 bit

I en datamaskin kan vi ikke hente ut 1 og 1 bit; i stedet lagrer vi dem som byte (dvs grupper av 8 bit):

$$\begin{array}{|c|c|c|c|c|c|c|c|} \hline 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ \hline \end{array} = 0_{10}$$

$$\begin{array}{|c|c|c|c|c|c|c|c|} \hline 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ \hline \end{array} = 1_{10}$$

$$\begin{array}{|c|c|c|c|c|c|c|c|} \hline 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ \hline \end{array} = 2_{10}$$

⋮

$$\begin{array}{|c|c|c|c|c|c|c|c|} \hline 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 0 \\ \hline \end{array} = 254_{10}$$

$$\begin{array}{|c|c|c|c|c|c|c|c|} \hline 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ \hline \end{array} = 255_{10} = 2^8 - 1$$

Vi kan også lagre tall i 2, 4 eller 8 byte satt sammen.

## Negative tall

- For å kunne lagre både negative og positive tall, må vi bestemme oss for en representasjon av dette.
- Dette gjør vi på en form kalt **2-er-komplement**:

*Øverste bit ( gjerne kalt fortegnsbitt) tolkes som det negative av den verdien det ellers ville hatt.*

## Positive tall

0	0	0	0	0	0	0	0
---	---	---	---	---	---	---	---

 =  $0_{10}$

0	0	0	0	0	0	0	1
---	---	---	---	---	---	---	---

 =  $1_{10}$

0	0	0	0	0	0	1	0
---	---	---	---	---	---	---	---

 =  $2_{10}$

⋮

0	1	1	1	1	1	1	0
---	---	---	---	---	---	---	---

 =  $126_{10}$

0	1	1	1	1	1	1	1
---	---	---	---	---	---	---	---

 =  $127_{10}$

## Negative tall

1	1	1	1	1	1	1	1
---	---	---	---	---	---	---	---

 =  $-1_{10}$

1	1	1	1	1	1	1	0
---	---	---	---	---	---	---	---

 =  $-2_{10}$

1	1	1	1	1	1	0	1
---	---	---	---	---	---	---	---

 =  $-3_{10}$

⋮

1	0	0	0	0	0	0	1
---	---	---	---	---	---	---	---

 =  $-127_{10}$

1	0	0	0	0	0	0	0
---	---	---	---	---	---	---	---

 =  $-128_{10}$

## Oppsummert

Når vi lagrer heltall på binær form må vi angi

- Hvor mange bit vi bruker
- Kan tallene være negative?
- I så fall, hvordan representerer vi negative tall?



## Heltall i Java

Java tilbyr følgende datatyper for å lagre heltall (hvor negative tall bruker 2-er-komplement):

<b>byte</b>	(1 byte, 8 bit)	-128 til 127
<b>short</b>	(2 byte, 16 bit)	-32 768 til 32 767
<b>int</b>	(4 byte, 32 bit)	-2 147 483 648 til 2 147 483 647
<b>long</b>	(8 byte, 64 bit)	-9 223 372 036 854 775 808 til 9 223 372 036 854 775 807

Noen språk, slik som C og C++ har også **uint**, **ulong** etc, for kun positive tall



## Overflyt i programmeringsspråk

```
class Overflyt {  
    public static void main(String arg[]) {  
        int v = 1000, v2 = v*v, v4 = v2*v2;  
        System.out.println("v=" + v + ", v2=" + v2 + " og v4=" + v4);  
    }  
}
```

```
[(base) Brainslug:Temp eyvinda$ java Overflyt  
v=1000, v2=1000000 og v4=-727379968
```

## Hva er det som skjer her? Hvorfor blir svaret feil?

```
int v = 1000, v2 = v*v, v4 = v2*v2;
```

En **int** i Java har plass til 4 byte (32 bit)

## Hva er det som skjer her? Hvorfor blir svaret feil?

```
int v = 1000, v2 = v*v, v4 = v2*v2;
```

En **int** i Java har plass til 4 byte (32 bit)

v:

1 000 =

00000000	00000000	00000011	11101000
----------	----------	----------	----------

## Hva er det som skjer her? Hvorfor blir svaret feil?

```
int v = 1000, v2 = v*v, v4 = v2*v2;
```

En **int** i Java har plass til 4 byte (32 bit)

v:	1 000 =	00000000	00000000	00000011	11101000
v2:	1 000 000 =	00000000	00001111	01000010	01000000

## Hva er det som skjer her? Hvorfor blir svaret feil?

```
int v = 1000, v2 = v*v, v4 = v2*v2;
```

En **int** i Java har plass til 4 byte (32 bit)

v:	1 000 =	00000000	00000000	00000011	11101000	
v2:	1 000 000 =	00000000	00001111	01000010	01000000	
v4:	1 000 000 000 000 =	11101000	11010100	10100101	00010000	00000000 = -727379968

## Hva kan gjøres?

```
class IkkeOverflyt {  
    public static void main(String arg[]) {  
        long v = 1000, v2 = v*v, v4 = v2*v2;  
        System.out.println("v=" + v + ", v2=" + v2 + " og v4=" + v4);  
    }  
}
```

```
[(base) Brainslug:Temp eyvinda$ java IkkeOverflyt  
v=1000, v2=1000000 og v4=1000000000000000]
```

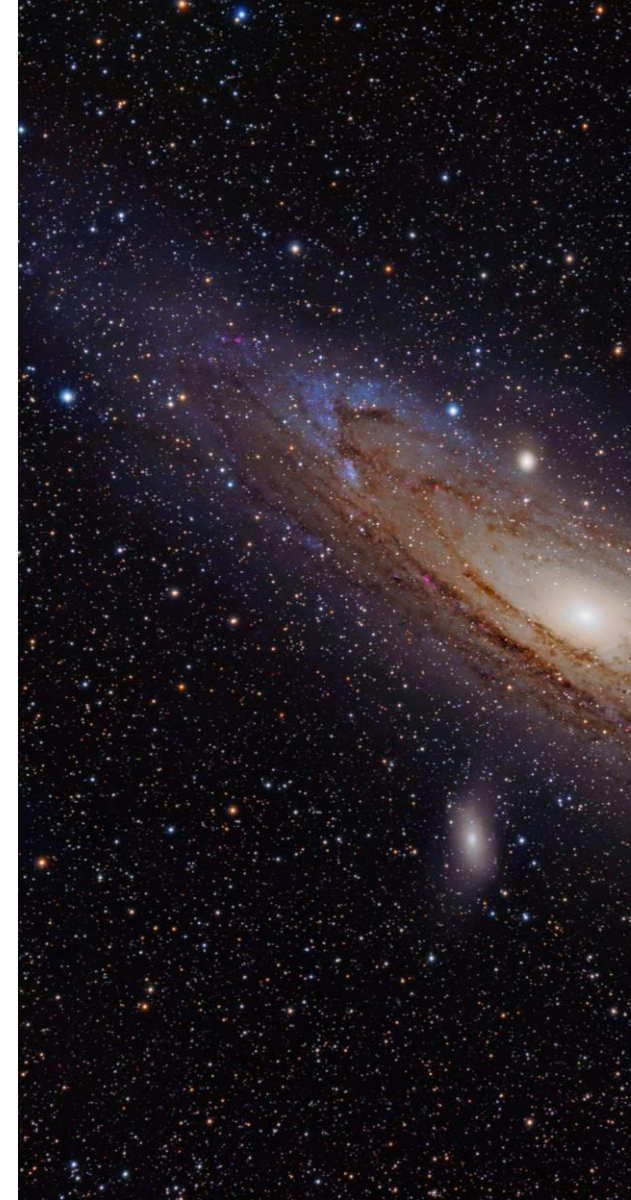




# Av og til strekker ikke store heltall til for alt

Hva med disse tallene?

- Andromedagalaksen er 24 029 742 100 000 000 000 km unna.
  - $\pi \approx 3,14159265$
  - Et H-atom er 0,000 000 096 mm stort.
- Vi trenger altså ikke bare heltall, men også tall som:
    - kan ha veldig små og veldig store verdier
    - kan ha desimaler
    - ikke behøver å være helt nøyaktige.



## Flyttall er løsningen

Løsningen i det desimale tallsystemet er å oppgi tallet med 10-erpotens:

- Andromedagalaksen er  $2,4 * 10^{19}$  km unna.
- $\pi \approx 3,14159265$
- Et H-atom er  $9,6 * 10^{-8}$  mm stort.

Så kan vi oppgi den justerte tallverdien (9,6) og 10-erpotensen (-8) hver for seg.

På en datamaskin gjør vi det samme, men vi bruker 2-erpotenser

31	30	23	22	0
<i>S</i>	<i>2-erpotens</i>	<i>Tallverdien</i>		

## Flyttall i programmeringsspråk

I Java (og de fleste andre programmeringsspråk) har vi disse flyttallene:

			<b>Minste</b>	<b>Største</b>
<b>float</b>	32 bit	7 sifre	$1,2 \cdot 10^{-38}$	$3,4 \cdot 10^{38}$
<b>double</b>	64 bit	16 sifre	$2,2 \cdot 10^{-308}$	$1,8 \cdot 10^{308}$

Python har bare en **double**, men kaller den **float**.

## Representasjon av tekst

Hvordan lagrer vi tegn i datamaskinen?

- Husk at maskinen i utgangspunktet bare kjenner til 0 og 1

Er ikke det enkelt da?

Sett opp en tabell over tegn vi trenger og gi hvert tegn et nummer:

A=1, B=2, . . .

Så lagrer vi det nummeret for hver bokstav.

# Problem: hva om ikke alle bruker samme tabell?

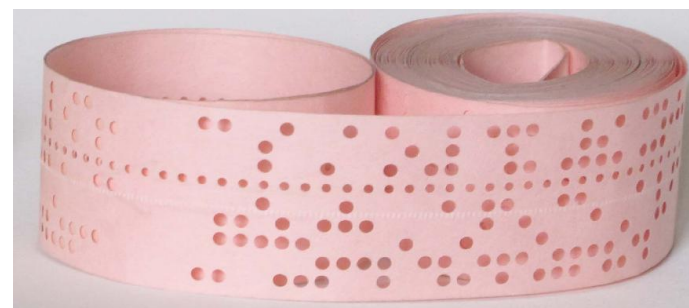
The screenshot shows a browser window displaying a Wikipedia page. The address bar shows the URL: `en.wikipedia.org/wiki/Mojibake#/media/File:Mojibakevector.png`. The page title is "Mojibake". The search bar contains the text "æ-†å—åŒ-ã". Below the search bar, there is a list of search results, with the first one being "æ-†å—åŒ-ã". The page also features a sidebar with a search bar and a list of search results. The main content area shows the start of an article, with the first sentence being "W æ-†å—åŒ-ã".

## Overføring av data

- Tidlig i datamaskinhistorien hadde hver maskintype sin egen tabell
- Men etter hvert ble det behov for at maskiner kunne kommunisere med hverandre



Magnetbånd



Hullbånd



# ASCII

Første vellykkede forsøk på standardisering var ASCII (American Standard Code for Information Interchange) i 1963; den har 128 tegn:

### ASCII Code Chart

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	A	B	C	D	E	F
0	NUL	SOH	STX	ETX	EOT	ENQ	ACK	BEL	BS	HT	LF	VT	FF	CR	SO	SI
1	DLE	DC1	DC2	DC3	DC4	NAK	SYN	ETB	CAN	EM	SUB	ESC	FS	GS	RS	US
2		!	"	#	\$	%	&	'	(	)	*	+	,	-	.	/
3	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	:	;	<	=	>	?
4	@	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O
5	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	[	\	]	^	_
6	`	a	b	c	d	e	f	g	h	i	j	k	l	m	n	o
7	p	q	r	s	t	u	v	w	x	y	z	{		}	~	DEL



## ASCII var vellykket

- + ASCII ble etter hvert brukt av de fleste
- + Det er lett å sjekke om et tegn er et siffer eller en bokstav
- + Det er lett å konvertere fra liten til stor bokstav
- Mangler  $\text{ÆØÅ}$  og mange andre bokstaver og tegn

Det siste ga opphav til et utall av lokale varianter der for eksempel `[ \ { | }` ble erstattet av  $\text{ÆØÅæøå}$ . Dette førte til «Gj|vik-syndromet».

# Latin-1 / ISO 8859-1

- En klart bedre løsning ble ISO 8859-1 (Latin-1) med 256 tegn.
- Den (og varianter) er ennå i bruk.
- Hvert tegn bruker 1 byte (8 bit)
- Bra i Norge og andre land, men fremdeles ikke en fullverdi erstatning

000	32	040	64	100	96	140	128	200	160	240	192	300	224	340							
00	20	00	40	80	80	80	80	80	80	80	80	80	80	80							
1	001	33	!	041	65	A	101	97	a	141	129	201	161	241	193	Á	301	225	á	341	
	01			21		41			61			81		i	A1	Á	C1		á	E1	
2	002	34	"	042	66	B	102	98	b	142	130	202	162	242	194	Â	302	226	â	342	
	02			22		42			62			82		ç	A2	Â	C2		â	E2	
3	003	35	#	043	67	C	103	99	c	143	131	203	163	243	195	Ã	303	227	ã	343	
	03			23		43			63			83		£	A3	Ã	C3		ã	E3	
4	004	36	\$	044	68	D	104	100	d	144	132	204	164	244	196	Ä	304	228	ä	344	
	04			24		44			64			84		o	A4	Ä	C4		ä	E4	
5	005	37	%	045	69	E	105	101	e	145	133	205	165	245	197	Å	305	229	å	345	
	05			25		45			65			85		¥	A5	Å	C5		å	E5	
6	006	38	&	046	70	F	106	102	f	146	134	206	166	246	198	Æ	306	230	æ	346	
	06			26		46			66			86		ı	A6	Æ	C6		æ	E6	
7	007	39	,	047	71	G	107	103	g	147	135	207	167	247	199	Ç	307	231	ç	347	
	07			27		47			67			87		§	A7	Ç	C7		ç	E7	
8	010	40	(	050	72	H	110	104	h	150	136	210	168	250	200	È	310	232	è	350	
	08			28		48			68			88		..	A8	È	C8		è	E8	
9	011	41	)	051	73	I	111	105	i	151	137	211	169	251	201	É	311	233	é	351	
	09			29		49			69			89		©	A9	É	C9		é	E9	
10	012	42	※	052	74	J	112	106	j	152	138	212	170	252	202	Ê	312	234	ê	352	
	0A			2A		4A			6A			8A		à	AA	Ê	CA		ê	EA	
11	013	43	+	053	75	K	113	107	k	153	139	213	171	253	203	Ë	313	235	ë	353	
	0B			2B		4B			6B			8B		«	AB	Ë	CB		ë	EB	
12	014	44	,	054	76	L	114	108	l	154	140	214	172	254	204	Ì	314	236	ì	354	
	0C			2C		4C			6C			8C		¬	AC	Ì	CC		ì	EC	
13	015	45	-	055	77	M	115	109	m	155	141	215	173	255	205	Í	315	237	í	355	
	0D			2D		4D			6D			8D		-	AD	Í	CD		í	ED	
14	016	46	.	056	78	N	116	110	n	156	142	216	174	256	206	Î	316	238	î	356	
	0E			2E		4E			6E			8E		®	AE	Î	CE		î	EE	
15	017	47	/	057	79	O	117	111	o	157	143	217	175	257	207	Ï	317	239	ï	357	
	0F			2F		4F			6F			8F		-	AF	Ï	CF		ï	EF	
16	020	48	0	060	80	P	120	112	p	160	144	220	176	260	208	Ð	320	240	ð	360	
	10			30		50			70			90		o	Bo	Ð	Do		ð	F0	
17	021	49	1	061	81	Q	121	113	q	161	145	221	177	261	209	Ñ	321	241	ñ	361	
	11			31		51			71			91		±	B1	Ñ	D1		ñ	F1	
18	022	50	2	062	82	R	122	114	r	162	146	222	178	262	210	Ò	322	242	ò	362	
	12			32		52			72			92		2	B2	Ò	D2		ò	F2	
19	023	51	3	063	83	S	123	115	s	163	147	223	179	3	263	211	Ó	323	243	ó	363
	13			33		53			73			93		3	B3	Ó	D3		ó	F3	
20	024	52	4	064	84	T	124	116	t	164	148	224	180	4	264	212	Ô	324	244	ô	364
	14			34		54			74			94		4	B4	Ô	D4		ô	F4	
21	025	53	5	065	85	U	125	117	u	165	149	225	181	5	265	213	Õ	325	245	õ	365
	15			35		55			75			95		µ	B5	Õ	D5		õ	F5	
22	026	54	6	066	86	V	126	118	v	166	150	226	182	6	266	214	Ö	326	246	ö	366
	16			36		56			76			96		¶	B6	Ö	D6		ö	F6	
23	027	55	7	067	87	W	127	119	w	167	151	227	183	7	267	215	×	327	247	÷	367
	17			37		57			77			97		·	B7	×	D7		÷	F7	
24	030	56	8	070	88	X	130	120	x	170	152	230	184	8	270	216	Ø	330	248	ø	370
	18			38		58			78			98		8	B8	Ø	D8		ø	F8	
25	031	57	9	071	89	Y	131	121	y	171	153	231	185	9	271	217	Ù	331	249	ù	371
	19			39		59			79			99		9	B9	Ù	D9		ù	F9	
26	032	58	:	072	90	Z	132	122	z	172	154	232	186	0	272	218	Ú	332	250	ú	372
	1A			3A		5A			7A			9A		0	BA	Ú	DA		ú	FA	
27	033	59	;	073	91	[	133	123	{	173	155	233	187	»	273	219	Û	333	251	û	373
	1B			3B		5B			7B			9B		»	BB	Û	DB		û	FB	
28	034	60	<	074	92	\	134	124		174	156	234	188	¼	274	220	Ü	334	252	ü	374
	1C			3C		5C			7C			9C		¼	BC	Ü	DC		ü	FC	
29	035	61	=	075	93	]	135	125	}	175	157	235	189	½	275	221	Ý	335	253	ý	375
	1D			3D		5D			7D			9D		½	BD	Ý	DD		ý	FD	
30	036	62	>	076	94	^	136	126	~	176	158	236	190	¾	276	222	Þ	336	254	þ	376
	1E			3E		5E			7E			9E		¾	BE	Þ	DE		þ	FE	
31	037	63	?	077	95	_	137	127	—	177	159	237	191	¿	277	223	ß	337	255	ÿ	377
	1F			3F		5F			7F			9F		¿	BF	ß	DF		ÿ	FF	

# Unicode

- Den «ordentlige» løsningen på problemet
- Omfatter alle skriftspråk i verden som er, eller har vært, i bruk
- Er stort sett ferdig



- Det er plass til drøyt 1 000 000 tegn.
- Litt over 143 000 tegn er foreløpig definert.
- Det meste av nyere programvare støtter Unicode

## face-affection

No	Code	Sample	CLDR Short Name
14	<a href="#">U+1F978</a>		smiling face with hearts
15	<a href="#">U+1F68D</a>		smiling face with heart-eyes
16	<a href="#">U+1F929</a>		star-struck
17	<a href="#">U+1F618</a>		face blowing a kiss
18	<a href="#">U+1F617</a>		kissing face
19	<a href="#">U+263A</a>		smiling face
20	<a href="#">U+1F61A</a>		kissing face with closed eyes
21	<a href="#">U+1F619</a>		kissing face with smiling eyes
22	<a href="#">U+1F972</a>		☹️ smiling face with tear

## face-tongue

No	Code	Sample	CLDR Short Name
23	<a href="#">U+1F60B</a>		face savoring food
24	<a href="#">U+1F61B</a>		face with tongue
25	<a href="#">U+1F61C</a>		winking face with tongue
26	<a href="#">U+1F92A</a>		zany face

# Hvordan representerer vi dette?

Hvordan lagre Unicode-tekst uten å bruke for mye plass på disk eller over nettet?

**UTF-8** bruker fra 1 til 4 byte til å lagre et tegn:

Single byte encoding matches ASCII  
 'A' = 1000001<sub>2</sub>

A	U+0041	<u>0</u> 1000001	←
Å	U+00C5	<u>11</u> 000011 <u>10000</u> 101	
€	U+20AC	<u>111</u> 00010 <u>100000</u> 10 <u>10101</u> 100	
⚡	U+10384	<u>1111</u> 0000 <u>1001</u> 0000 <u>10001</u> 110 <u>10000</u> 100	

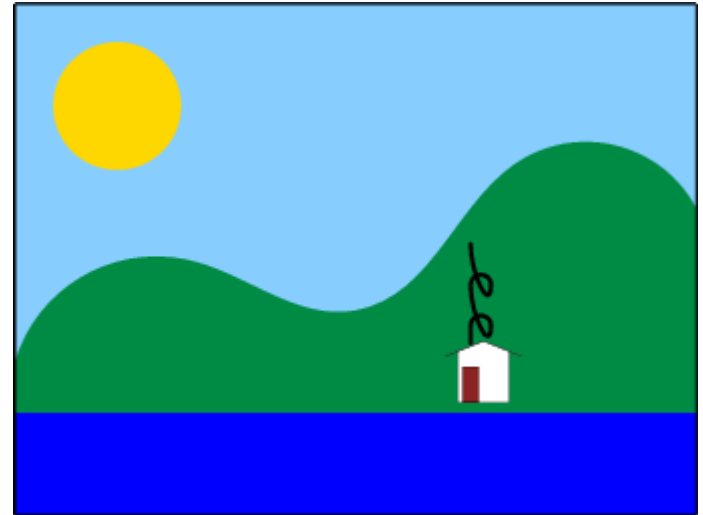
- 01<sub>2</sub>      1-byte sequence
- 110<sub>2</sub>     2-byte sequence
- 1110<sub>2</sub>    3-byte sequence
- 11110<sub>2</sub>   4-byte sequence

Trailing bytes always begin with '10<sub>2</sub>'

# Bilder

Dag har laget dette vakre bildet:

Hvordan kan vi representere dette som bit i en datamaskin?

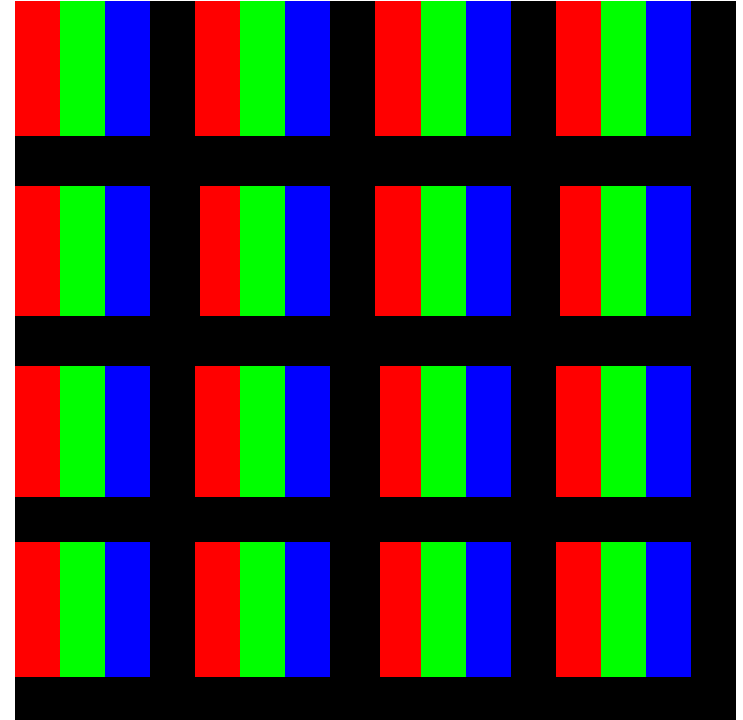


## Pixler - bildepunkter

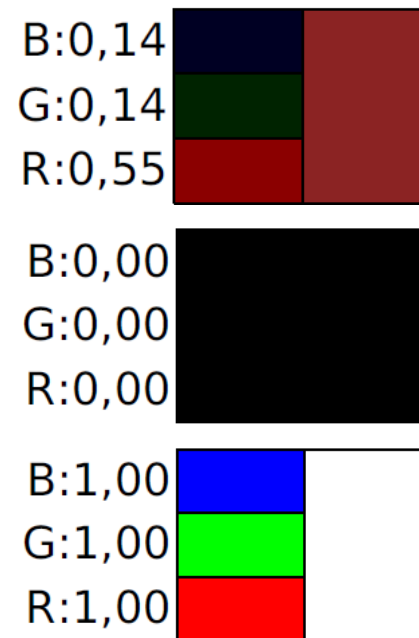
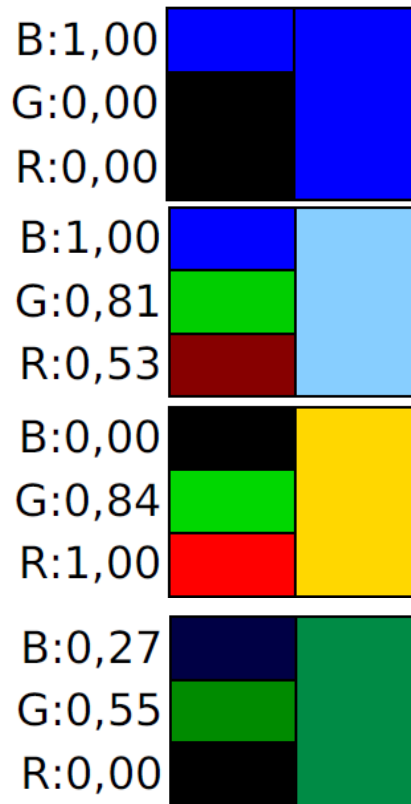
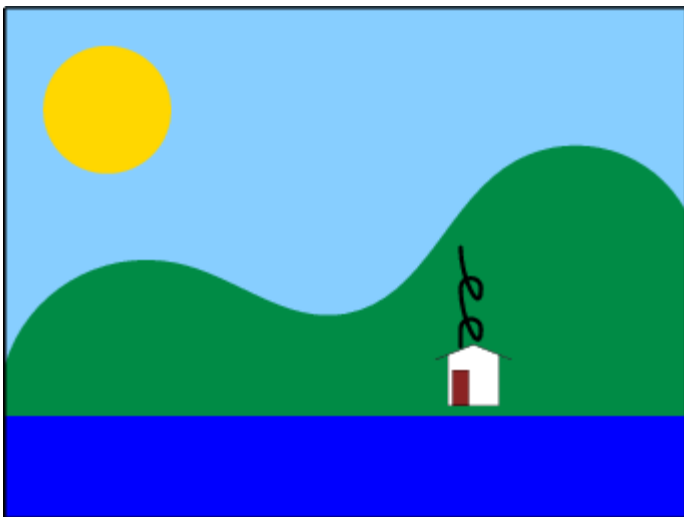
På en fargeskjerm består hvert bildepunkt («pixel») av tre farger:

- Rød
- Grønn
- Blå

som kan lyse sterkt eller svakt.



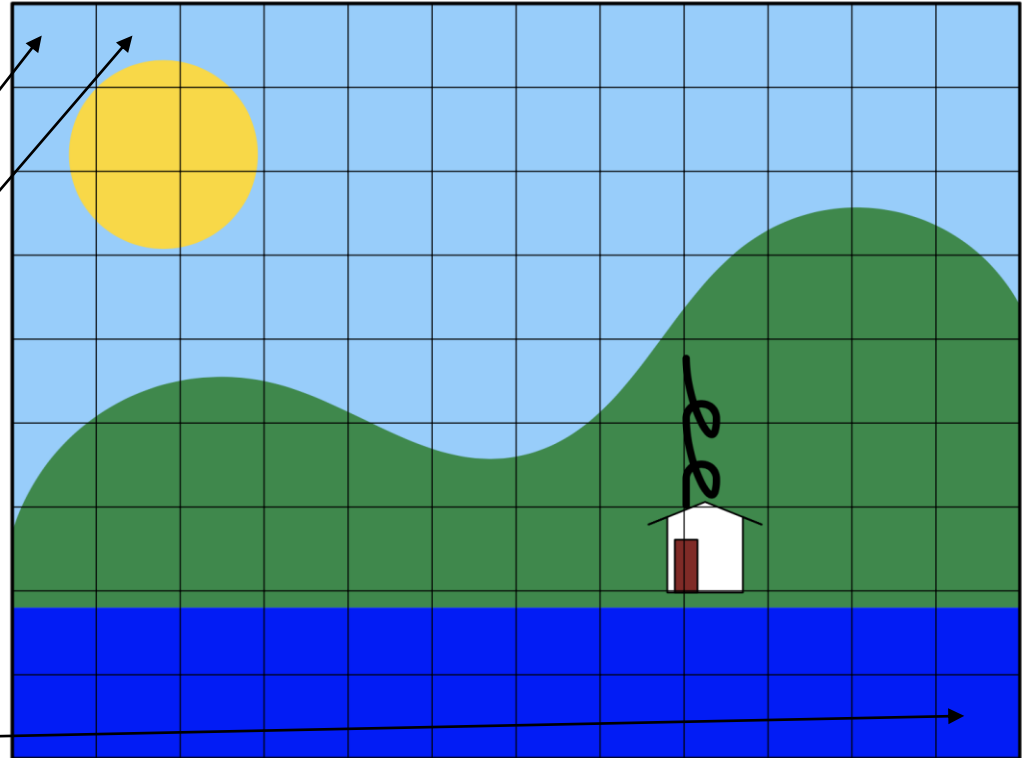
# Hvilke farger trenger vi for å lagre Dags bilde?



For å lagre et bilde må vi dele det inn i passelige biter som kan representeres binært

Vi legger et rutenett på bildet, og noterer mengden R, G og B i hver rute. Om vi bruker 1 byte til hver fargemengde, får vi:

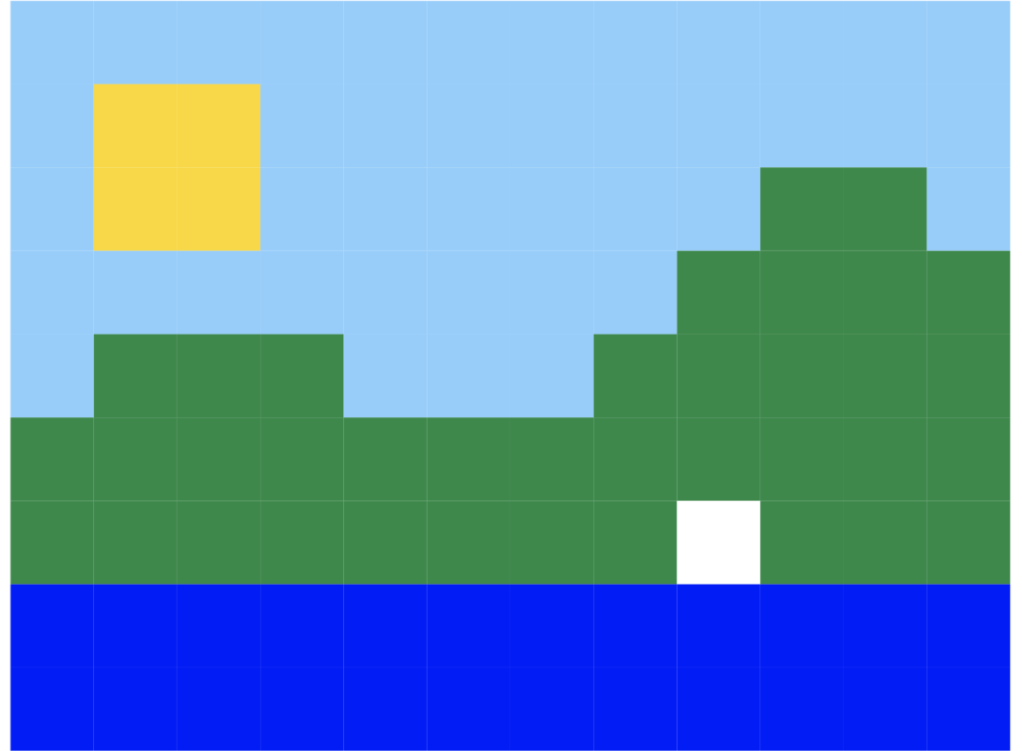
R	G	B
135	206	255
135	206	255
135	206	255
...		
0	0	255



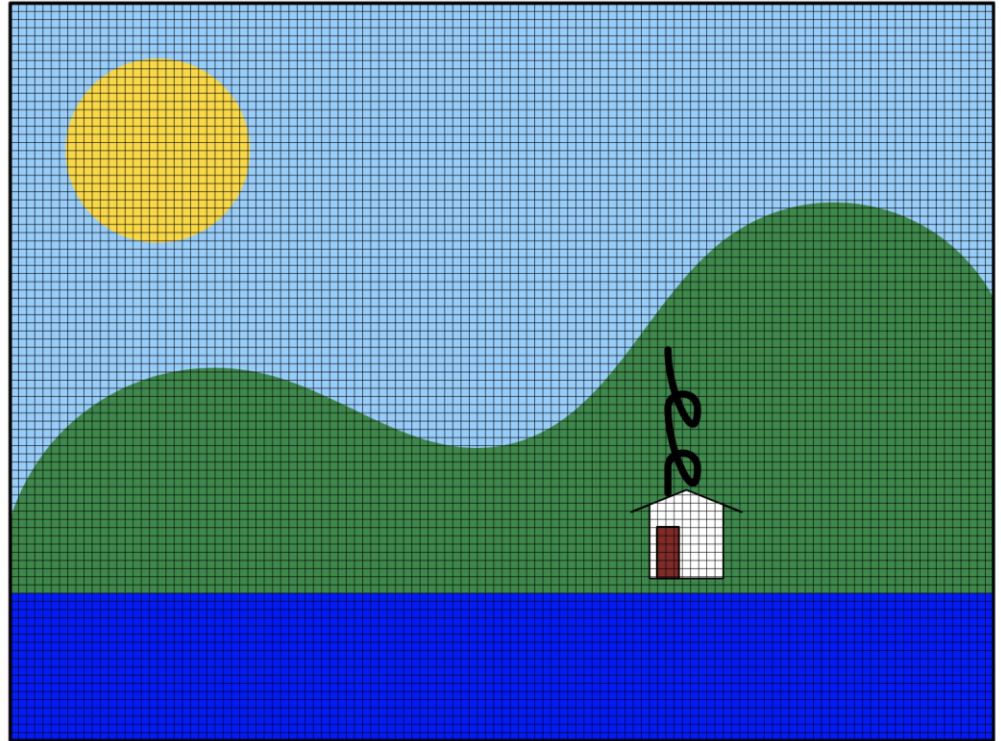
Slike rutenett-representasjoner kalles *rasterbilder*



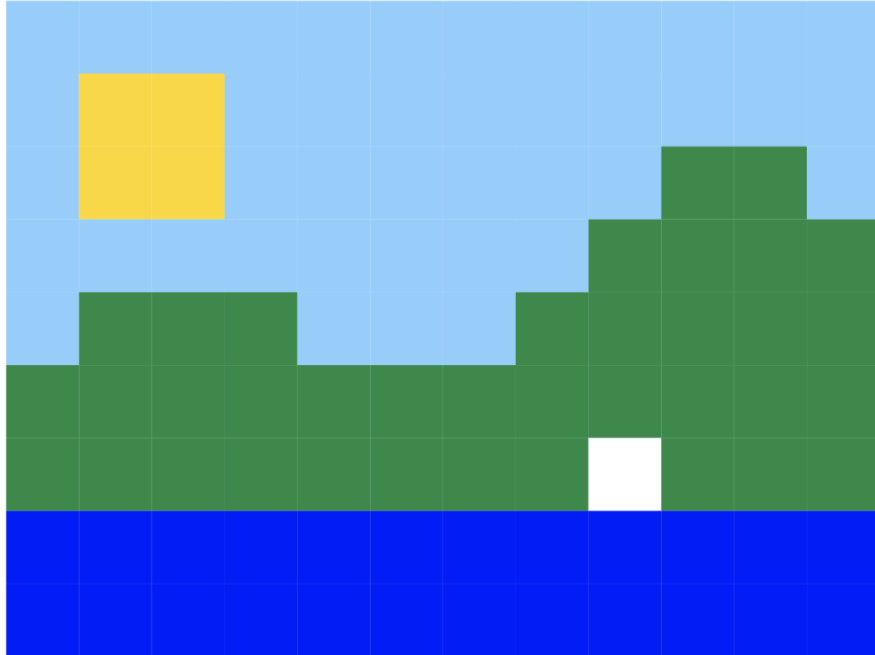
# Og voila...



# Vi bør kanskje prøve med et mer finmasket rutenett

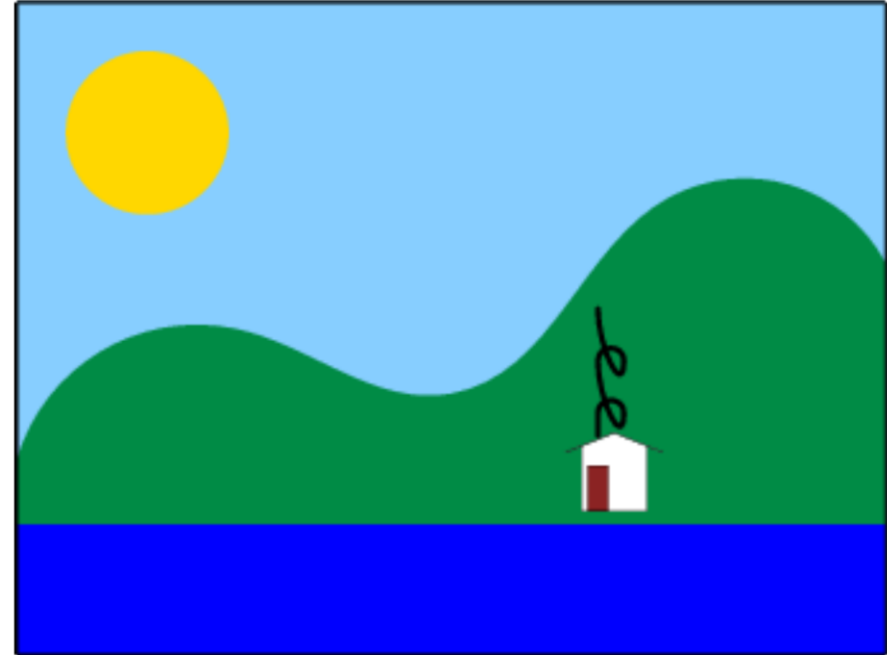


12×9 piksler



324 byte

348×257 piksler



363 682 byte

# Kan vi klare oss med mindre plass?

- Har dere noen idéer?

## Kan vi klare oss med mindre plass?

- Vi kan lage en **fargetabell**
- Vi bruker 3 byte = 24 bit til hvert piksel, men vi har bare *7 ulike farger* i bildet.
- Da kan vi sette opp en tabell, og da trenger vi bare *3 bit* per piksel.

0	0 0 255	mørkeblå
1	135 206 255	lyseblå
2	255 214 0	gul
3	0 140 69	skoggrønn
4	140 36 36	brun
5	0 0 0	svart
6	1 1 1	hvit

363 682 byte  $\Rightarrow$  45 483 byte

## Kan vi være enda smartere?

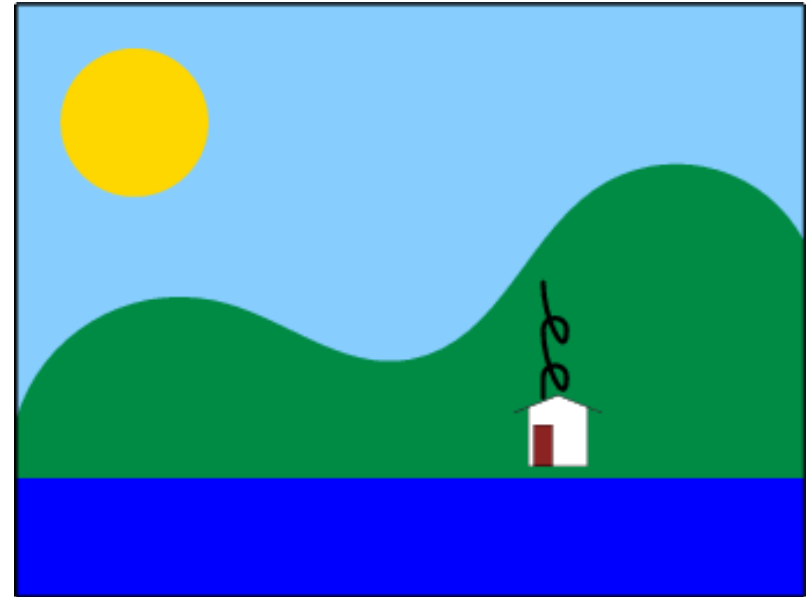
- Det er mange helt like piksler etter hverandre her
- Vi kan lagre fargen, og hvor mange piksler det er etter hverandre

363 682 byte ⇒

45 483 byte ⇒

2 917 byte

- Formater som PNG og GIF bruker slike teknikker, ofte kalt «*run length-koding*».



## Fotografier

- På fotografier er det sjeldnere brå overganger.
- Vi mennesker kan bare skjelne et begrenset antall nyanser.
- Vi søker automatisk etter mønstre.

**Dette kan vi utnytte!**



## JPEG-formatet

- JPEG benytter dette til å lage en komprimert versjon av bildet. Vi kan få ytterligere reduksjon ved å senke kvaliteten.

Ekte rasterbilde	40,7 MB
JPEG 100%	5,5 MB
JPEG 50%	0,94 MB
JPEG 25%	0,61 MB
JPEG 10%	0,34 MB
JPEG 5%	0,24 MB

- Dette er komprimering med **tap**. Det er umulig å komme tilbake til det opprinnelige bildet.























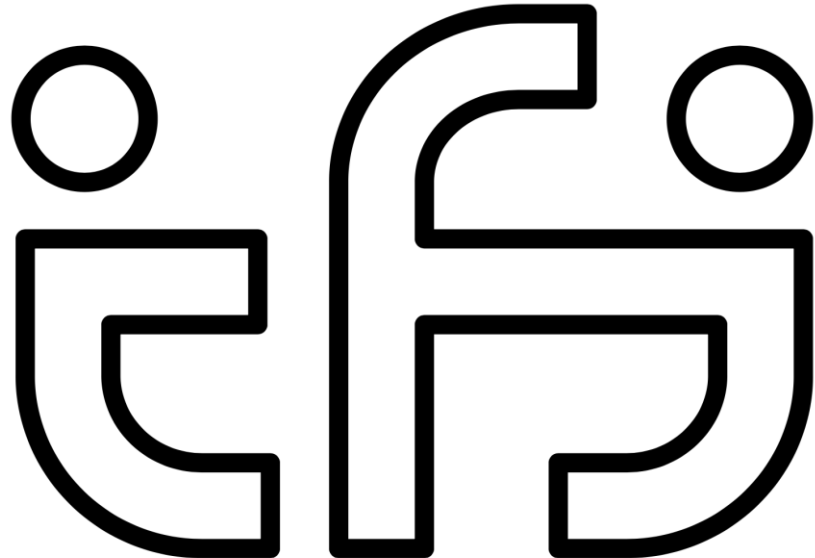
Kvalitet 100%



Kvalitet 5%

# Vektorgrafikk

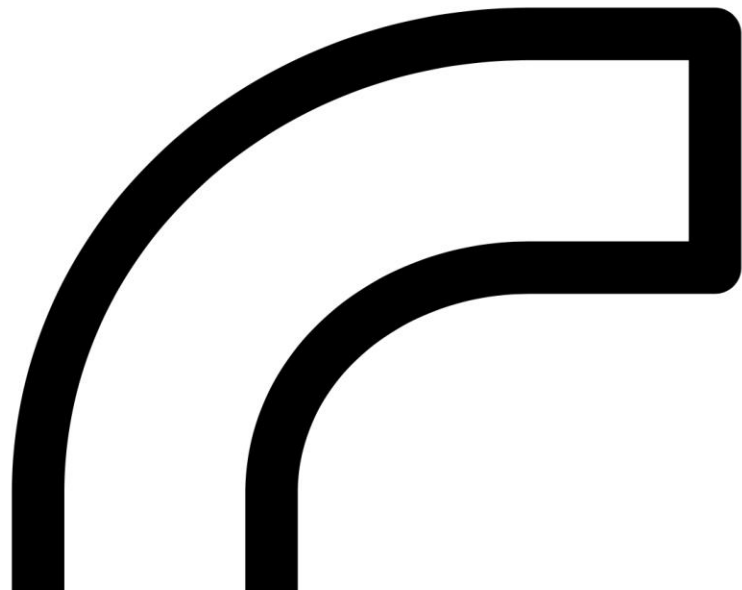
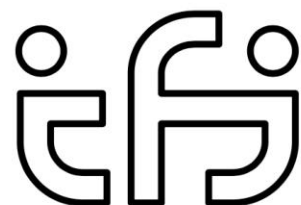
```
newpath  
38.4094 2.83464 moveto  
38.4094 15.44878 lineto  
28.3464 15.44878 lineto  
21.03242 15.44878 14.93857  
21.1286 14.93857 28.3464 curveto  
14.93857 35.77315 lineto  
36.56685 35.77315 lineto  
36.56685 48.38728 lineto  
2.32443 48.38728 lineto  
2.32443 28.3464 lineto  
2.32443 14.16295 14.0667  
2.83464 28.3464 2.83464 curveto  
closepath stroke
```



Raster



Vektor



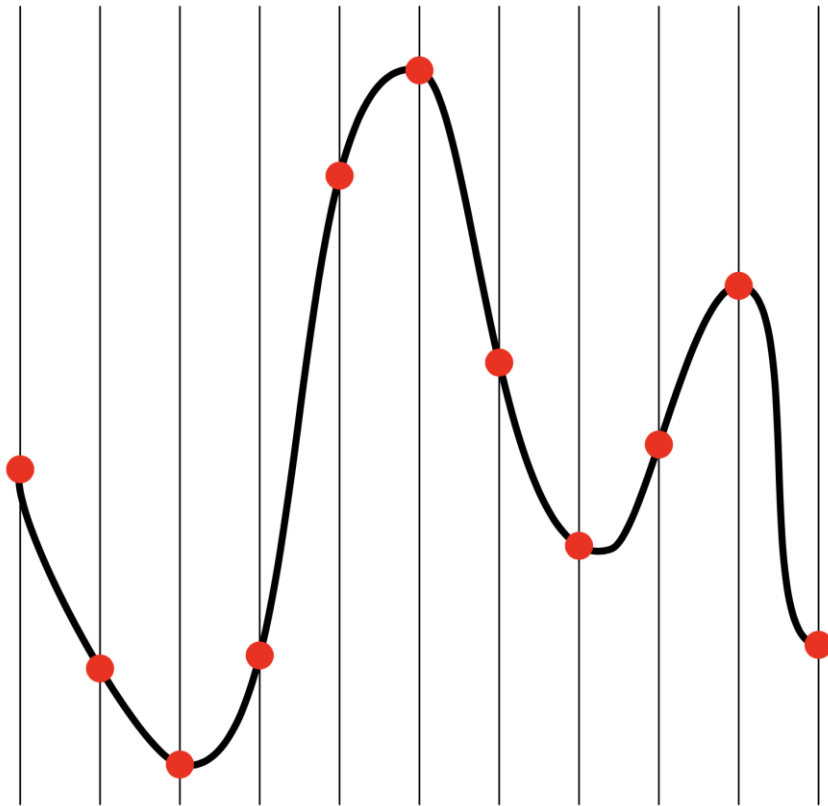


# Hvordan lagre lyd?

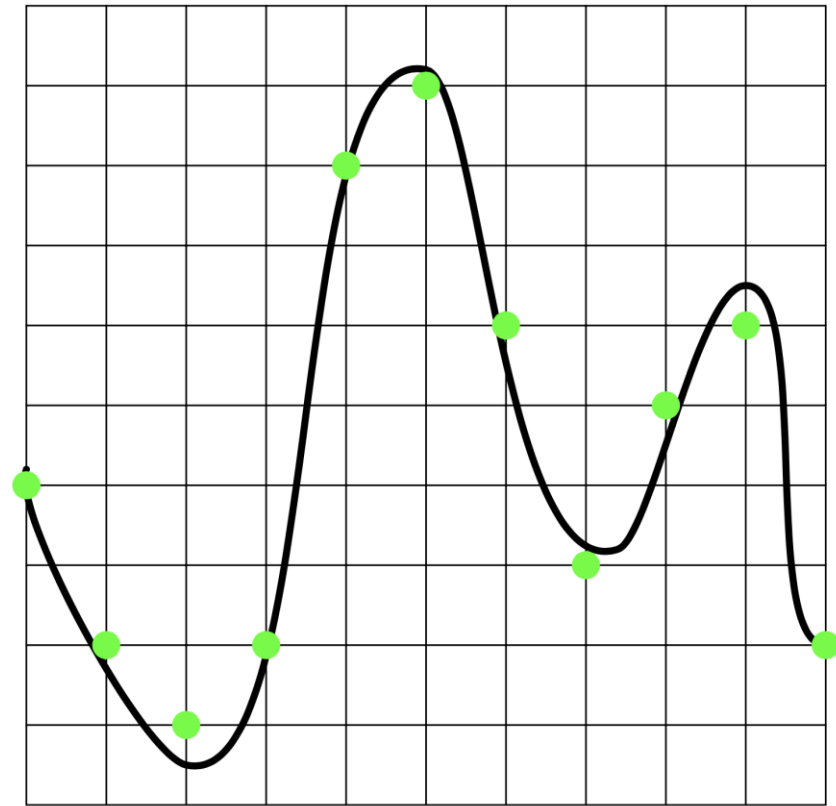
Lyd er bølger i luften, som kan overføres som strøm:



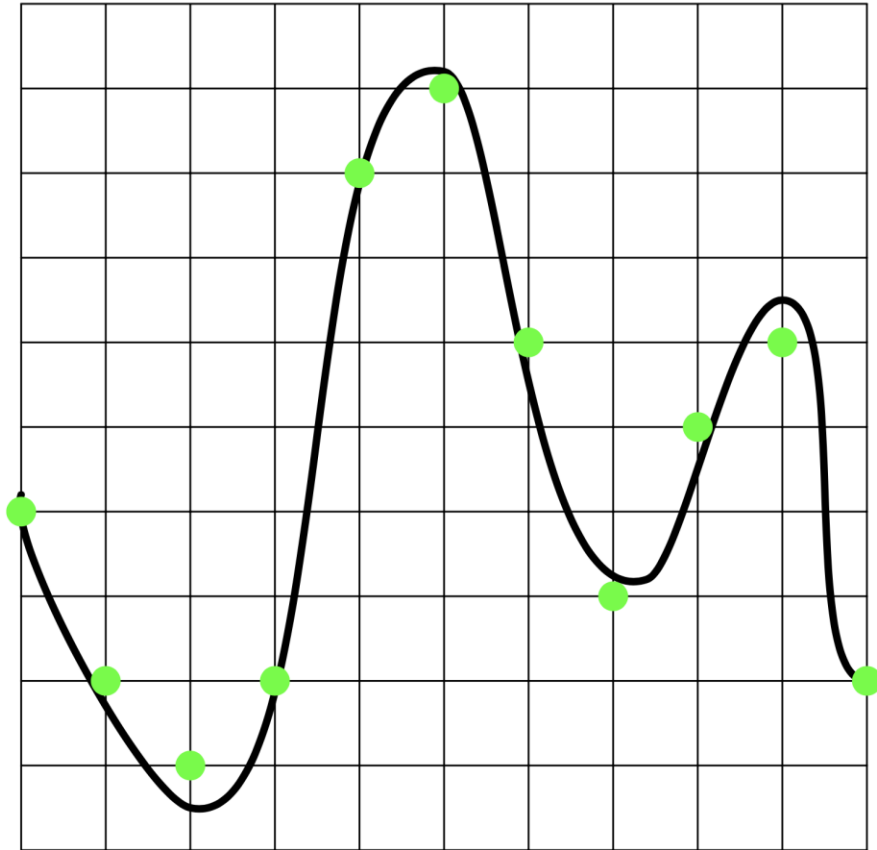
Vi kan lagre lyden ved å måle strømmen med jevne mellomrom:



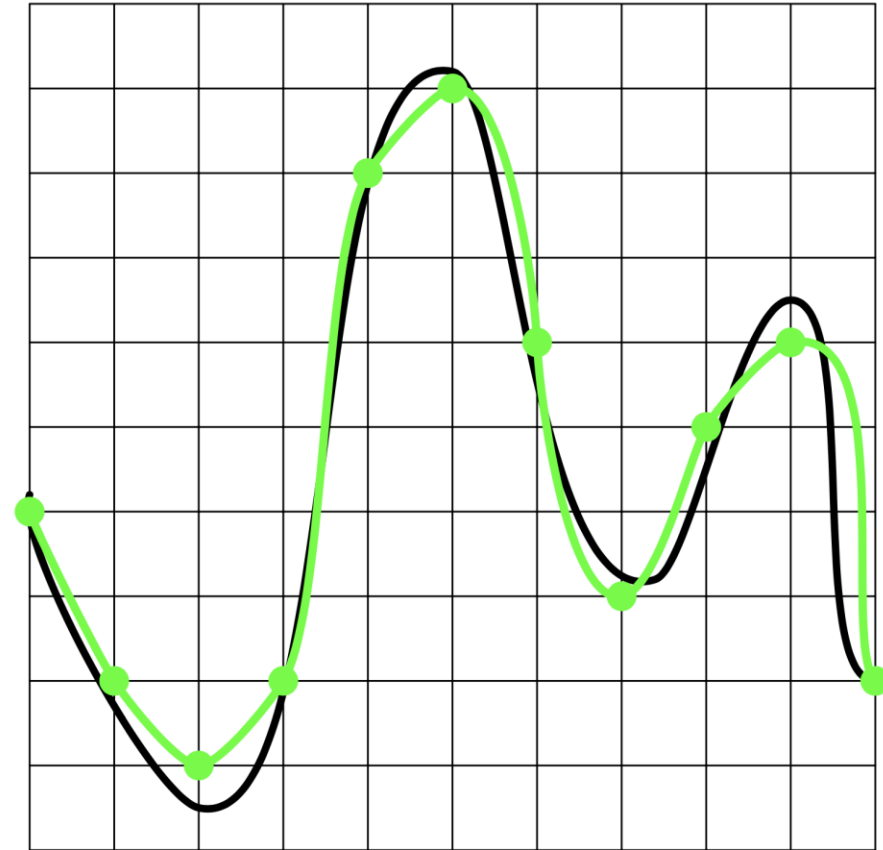
Men for å lagre digitalt må vi måle styrken i faste intervaller:



Med disse målingene



kan vi gjenskape lyden (men ikke helt nøyaktig):



## Lydkvalitet

Kvaliteten på lyd representert digitalt avhenger av

- Hvor ofte vi måler
- Hvor mange trinn vi har
  
- En vanlig CD har 74 minutter spilletid med god lyd: 44 100 målinger per sekund
  - $2^{16} = 65\,536$  intervaller (dvs 2 byte)
  - 2 kanaler
  - + 37% feilkorreksjonsdata

En CD må derfor ha plass til 783 MB.



# Vårt sedvanlige spørsmål: kan vi spare plass?

- Hva tenker dere?

## Vårt sedvanlige spørsmål: kan vi spare plass?

- Høyre og venstre kanal er stort sett nesten like. Det er lurere å lagre én kanal samt forskjellen.
- I stedet for å lagre hver måling med sin verdi, holder det å lagre forskjellen.
- Men: På grunn av feil og spoling må man av og til lagre den ekte verdien.
- Mennesker kan ikke høre lyder under 20 Hz og over 20 000 Hz.
- Om vi hører en kraftig lyd med én frekvens, hører vi ikke litt svakere lyder med noe høyere frekvens.
- Etter å ha hørt en sterk lyd, hører vi dårligere en tid etterpå (inntil 0,2 s).

## Komprimering

- Moderne standarder som **MP2** (brukt i DAB), **MP3** og **AAC** (brukt i DAB+, YouTube, iTunes, . . . ) utnytter dette og tillater til dels sterk komprimering:

CD-kvalitet	1410 kb/s
MP2	ca 256 kb/s
MP3	ca 160 kb/s
AAC	ca 128 kb/s

- Men kvaliteten går merkbart ned om det komprimeres mer enn dette

## Oppsummering av dagens tema

- Alt er bit i en datamaskin; tekst, bilder og lyd
- Unicode og UTF-8 dominerer for koding av tegn men det er ennå andre kodinger man må forholde seg til
- Både rasterbilder og vektorbilder er nyttige, men til hvert sitt formål
- Lydkoding med MP2, MP3 og AAC er blitt standard, men vi bør velge rett kvalitet