

INF2310 – Digital bildebehandling

FORELESNING 11

KOMPRESJON OG KODING – II

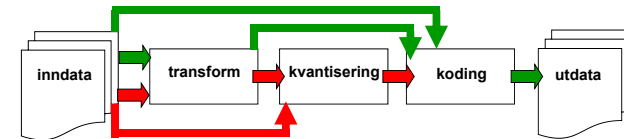
Andreas Kleppe

- Differansetransform
- Løpelengdetransform
- LZW-transform
- JPEG-kompresjon
- Tapsfri prediktiv koding

Kompendium: 18.4, 18.7.3 og 18.8-18.8.1


Repetisjon: Kompresjon

- Kompresjon kan deles inn i tre steg:
 - **Transform** - representer bildet mer kompakt.
 - **Kvantisering** - avrund representasjonen.
 - **Koding** - produser og bruk en kodebok.



- Kompresjon kan gjøres:
 - > **Eksakt / tapsfri** (eng.: *lossless*) – følg de grønne pilene.
 - Kan da eksakt rekonstruere det originale bildet.
 - > **Ikke-tapsfri** (eng.: *lossy*) – følg de røde pilene.
 - Kan da (generelt) ikke eksakt rekonstruere bildet.
 - Resultatet kan likevel være «godt nok».
 - Det finnes en mengde ulike metoder innenfor begge kategorier.

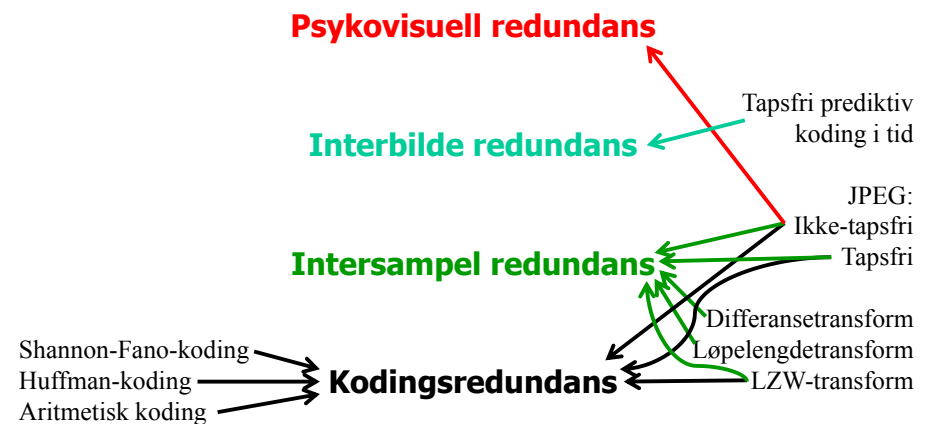
Repetisjon: Ulike typer redundans

- Psykovisuell redundans.**  Mer generelt: **Irrelevant informasjon:** Unødvendig informasjon for anvendelsen, f.eks. for visuell betraktning av hele bildet.
 - Det finnes informasjon vi ikke kan se.
 - Eksempler på enkle muligheter for å redusere redundansen: Subsample eller redusere antall biter per piksel.
- Interbilde-redundans.**
 - Likhet mellom nabobilder i en tidssekvens.
 - Eks.: Lagre noen bilder i tidssekvensen og ellers bare differanser.
- Intersampel-redundans.**
 - Likhet mellom nabopikslers.
 - Eks.: Hver linje i bildet kan løpelengde-transformeres.
- Kodings-redundans.**
 - Enkeltsymboler (enkeltpikslers) blir ikke lagret optimalt.
 - Gitt som gjennomsnittlig kodelengde minus et teoretisk minimum.
 - Velg en metode som er «grei» å bruke og gir liten kodingsredundans.

Kompresjonsmetoder og redundans

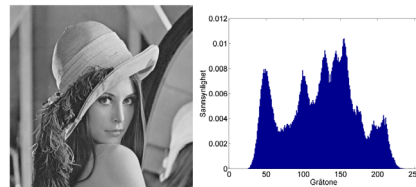
Sist forelesning:

Denne forelesningen:

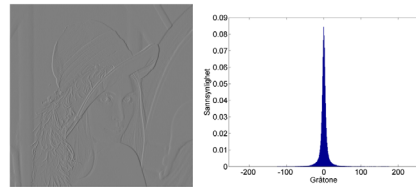


Differansetransform

- Utnytter at horisontale nabopiksler ofte har ganske lik gråtone.
- Gitt en rad i bildet med gråtoner: f_1, \dots, f_N der $0 \leq f_i \leq 2^{b-1}$
- Transformer (reversibelt) til $g_1 = f_1, g_2 = f_2 - f_1, \dots, g_N = f_N - f_{N-1}$
- Merk at: $-(2^{b-1}) \leq g_i \leq 2^{b-1}$
 - Må bruke $b+1$ biter per g_i hvis vi skal tilordne like lange kodeord til alle mulig verdier.
- Ofte er de fleste differansene nær 0.
 - Naturlig binærkoding av differansene er ikke optimalt.



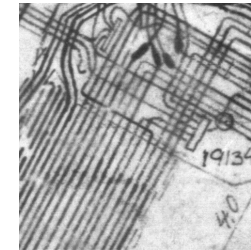
Entropi $\approx 7,45 \Rightarrow CR \approx 1,1$



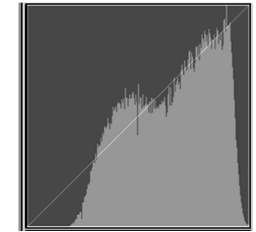
Entropi $\approx 5,07 \Rightarrow CR \approx 1,6$

Differansebilder og histogram

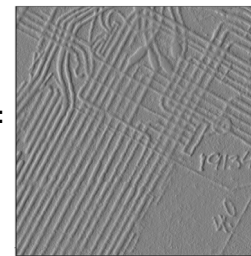
Original:



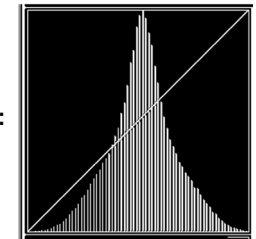
Originalt histogram:



Differansebilde:



Histogram til differansebildet:



Løpelengde-transform

- Ofte inneholder bildet objekter med lignende gråtoner, f.eks. svarte bokstaver på hvit bakgrunn.
- Løpelengde-transformen (eng.: *run-length transform*) **utnytter når horisontale nabopiksler har samme gråtone.**
 - Merk: Krever ekte likhet, ikke bare omtrent like.
 - Løpelengde-transformen komprimerer bedre ettersom kompleksiteten i bildet blir mindre.
- Løpelengde-transformen er reversibel.
- Hvis pikselverdiene til en rad er:


```
33333355555555544777777
```

 (24 tall)
- Så starter løpelengde-transformen fra venstre og finner tallet 3 gjentatt 6 ganger etter hverandre, og returnerer derfor tallparet (3,6). **Formatet er: (tall, løpelengde)**
- For hele sekvensen vil løpelengdetransformen gi de 4 tallparene: (3,6), (5,10), (4,2), (7,6) (merk at dette bare er 8 tall)
- Kodingen avgjør hvor mange biter vi bruker for å lagre tallene.

Bare løpelengder, ikke tall

- I binære bilder trenger vi bare å angi løpelengden for hvert «run».
 - Må også angi om raden starter med hvitt eller svart «run», alternativt forhåndsdefinere dette og tillate en «run length» på 0.
- Histogrammet av løpelengdene er ofte ikke flatt.
 - Bør derfor benytte koding som gir korte kodeord til de hyppigste løpelengdene.
- I ITU-T (tidligere CCITT) standarden for dokument-overføring per fax så Huffman-kodes løpelengdene.
 - Forhåndsdefinerte Huffman-kodebøker, én for svarte og én for hvite "runs".
- Tall-spesifisering i løpelengde-transformen av et gråtonebilde kan med fordel fjernes dersom ett tall forekommer *svært* hyppig.

Repetisjon: Naturlig binærkoding

- Alle kodeord er like lange.
- Symbolets kode er binærrepresentasjonen til symbolets (null-indekserte) indeks.
 - Man legger til 0-ere foran slik at koden får den ønskelige lengden.
- Eks: En 3-biters naturlig binærkode har 8 mulige verdier:

Symbolindeks	0	1	2	3	4	5	6	7
Symbol	s_0	s_1	s_2	s_3	s_4	s_5	s_6	s_7
Kode c_i	000	001	010	011	100	101	110	111

"Gray code"

- Anta at vi har et gråtonebilde med b bitplan.
- Naturlig binærkoding gir ofte høy bitplan-kompleksitet.
 - Selv om nabopiksler ofte har omtrent lik gråtoneverdi så kan mange biter endres i den konvensjonelle binærrepresentasjonen.
 - Eks.: $127 = 01111111$ og $128 = 10000000$
- Anta vi ønsker minst mulig kompleksitet i hvert bitplan.
 - F.eks. fordi lav kompleksitet i hvert bitplan gjør at løpelengde-transform av hvert bitplan gir bedre komprimering.
- Da bør bitene i den alternative binærrepresentasjonen avvike minst mulig for nære gråtoneverdier.
- I «Gray code» **skifter** alltid bare **én bit** når gråtonen endres med 1.
- Overgangen fra naturlig binærkode til «Gray code» er en transform, men både naturlig binærkode og «Gray code» er koder.
 - Både i naturlig binærkode og i «Gray code» er alle kodeord er like lange.
 - Så forskjellen er bare hvilke kodeord som tilordnes hvilke symboler.**

"Gray code"-transformasjoner

- Transformasjon fra naturlig binærkode (BC) til Gray-kode (GC):
 1. Start med MSB i BC og behold alle 0 inntil du treffer 1.
 2. 1 beholdes, men alle følgende bits komplementeres inntil du treffer 0.
 3. 0 komplementeres, men alle følgende bit beholdes inntil du treffer 1.
 4. Gå til 2.

Huskeregul:
Marker forskjellene fra forrige bit. Bruk at før første bit er 0.

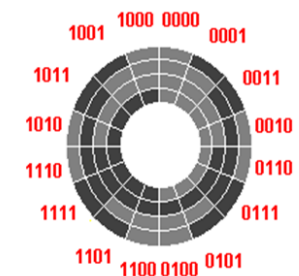
Huskeregul:
Fyll inn mellom par av 1-ere og fjern den siste 1-eren i hvert par. Hvis antall 1-ere er odde; fyll inn fra siste 1-er.
- Fra Gray-kode til naturlig binærkode:
 1. Start med MSB i GC og behold alle 0 inntil du treffer 1.
 2. 1 beholdes, men alle følgende bits komplementeres inntil du treffer 1.
 3. 1 komplementeres, men alle følgende bits beholdes inntil du treffer 1.
 4. Gå til 2.

«MSB» står for «most significant bit»

Eksempel: Gray-koding

4-biters Gray- og naturlig binærkode:

Gray-kode	Naturlig binærk.	Desimal-tall
0000g	0000b	0d
0001	0001	1
0011	0010	2
0010	0011	3
0110	0100	4
0111	0101	5
0101	0110	6
0100	0111	7
1100	1000	8
1101	1001	9
1111	1010	10
1110	1011	11
1010	1100	12
1011	1101	13
1001	1110	14
1000	1111	15

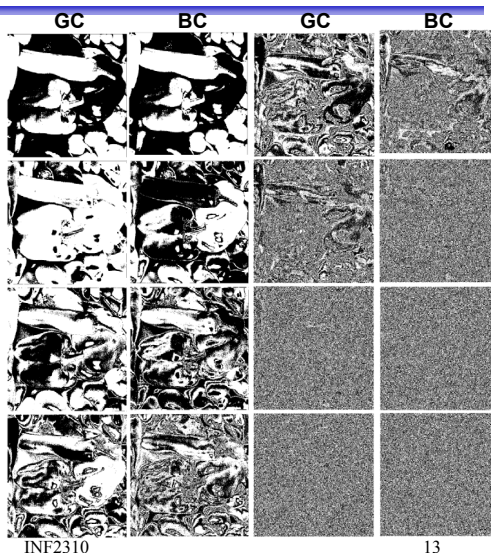


«Gray code shaft encoder»
Brukes for sikker avlesing av vinkel, f.eks. i styring av robot-armer.

Brukt i Frank Gray's patent fra 1953, men ble brukt i Émile Baudot's telegrafkode fra 1870.

Gray-kode i gråtonebilder

- MSB er alltid lik i de to representasjonene.
- Større homogene områder i hvert bitplan i Gray-kode enn i naturlig binærkode.
- Flere bitplan med «støy» i naturlig binærkode.
- => Løpelengdetransform av hvert bitplan gir bedre kompresjon vba. Gray-kode enn naturlig binærkode.



F11 07.04.2014

INF2310

13

Lempel-Ziv-Welch-transform

- Utnytter **mønstre** i meldingen.
 - Ser på samforekomster av symboler.
 - Reduserer derfor først og fremst intersample-redundans.
- Lar en **symbolsekvens få én kode**.
- **Bygger opp en liste** av symbolsekvenser/strenger.
 - ... både under kompresjon og dekompresjon.
 - Listen skal verken lagres eller sendes.
 - Senderen bygger opp listen fra meldingen han skal kode.
 - Mottakeren bygger opp listen fra meldingen han mottar.
- Det **eneste man trenger er et standard alfabet**.
 - F.eks. ASCII eller heltallene f.o.m. 0 t.o.m. 255.

F11 07.04.2014

INF2310

14

Eksempel: LZW-transform

- Alfabetet: a, b og c med koder 0, 1 og 2, henholdsvis.
- Meldingen: ababcbababaaaaabab (18 symboler)
- LZW-sender: ny streng = **sendt streng pluss neste usendt symbol**
- LZW-mottaker: ny streng = **nest siste streng pluss første symbol i sist tilsendte streng**

Ser	Sender	Senders liste	Mottar	Tolker	Mottakers liste
		a=0, b=1, c=2			a=0, b=1, c=2
a	0	ab=3	0	a	
b	1	ba=4	1	b	ab=3
ab	3	abc=5	3	ab	ba=4
c	2	cb=6	2	c	abc=5
ba	4	bab=7	4	ba	cb=6
bab	7	baba=8	7		

- » Vi mottar kode 7, men denne koden finnes ikke i listen!
- » Fra ny-streng-oppskriften vet vi at kode 7 ble laget ved: ba + ?
- » Siden kode 7 nå sendes, må: ? = b => 7 = ba + b = bab

F11 07.04.2014

INF2310

15

Eksempel: LZW-transform

Melding:
ababcbabab
aaaaabab

Ser	Sender	Senders liste	Mottar	Tolker	Mottakers liste
		a=0, b=1, c=2			a=0, b=1, c=2
a	0	ab=3	0	a	
b	1	ba=4	1	b	ab=3
ab	3	abc=5	3	ab	ba=4
c	2	cb=6	2	c	abc=5
ba	4	bab=7	4	ba	cb=6
bab	7	baba=8	7	bab	bab=7
a	0	aa=9	0	a	baba=8
aa	9	aaa=10	9	aa	aa=9
aa	9	aab=11	9	aa	aaa=10
bab	7		7	bab	aab=11

- » Senderen må ha laget kode 9 da 0 = a ble sendt.
- » Siden kode 9 nå sendes, må siste symbol i kode 9 være a.
- » Derfor er må: 9 = a+a = aa

- Istedenfor **18 symboler er det sendt 10 koder**.
- 5 av 12 koder som ble laget ble ikke brukt.

F11 07.04.2014

INF2310

16

G&W-eksempel: LZW-transform

- Alfabet: 0, 1, ..., 255 med koder 0, 1, ..., 255, henholdsvis.
- Melding: aabbaabbaabbaabb (16 piksler med gråtoner a=39 og b=126)
- LZW-sender: ny streng = **sendt streng** **pluss** **neste usendte symbol**
- LZW-mottaker: ny streng = **nest siste streng** **pluss** **første symbol i sist tilsendte streng**

Ser	Sender	Senders liste	Mottar	Tolker	Mottakers liste
a	39	aa=256	39	a	
a	39	ab=257	39	a	256=aa
b	126	bb=258	126	b	257=ab
b	126	ba=259	126	b	258=bb
aa	256	aab=260	256	aa	259=ba
bb	258	bba=261	258	bb	260=aab
aab	260	aabb=262	260	aab	261=bba
ba	259	baa=263	259	ba	262=aabb
ab	257	abb=264	257	ab	263=baa
b	126		126	b	264=abb

- Bruker 9 biter for hver kode; opprinnelig bruktes 8 biter (ved naturlig b.k.).
- Kompresjonsrate CR = $(16 \times 8) / (10 \times 9) = 1,4222\dots$

F11 07.04.2014

INF2310

17

Lempel-Ziv-Welch-transform

- LZW-kodene blir normalt naturlig binærkodet.
- Komprimerer typiske tekstfiler med en faktor på ≈ 2 .
- **LZW-transform er mye brukt!**
 - Finnes i Unix' *compress*-kommando fra 1984.
 - Finnes i GIF-formatet fra 1987.
 - Er en opsjon i TIFF-formatet og i PDF-formatet.
- Men fått mye negativ oppmerksomhet pga. (nå utgått) patent.
- LZW-kodene kan **kodes videre** (f.eks. Huffman-kodes)!
- For å redusere antall mulige koder kan **listen begrenses**.
 - Vi kan sette en maksimumsgrense, f.eks. 2^{b+1} , og så ikke lage flere koder.
 - Vi kan ha faste prosedyrer for sletting av lite brukte / gamle koder.
 - Ofte får vi ikke bruk for alle kodene, men vi må ha **faste** prosedyrer for sletting slik at mottaker sletter likt som sender.

F11 07.04.2014

INF2310

18

Ikke-tapsfri kompresjon

- For å få høye kompresjonsrater, er det ofte nødvendig med ikke-tapsfri kompresjon.
- Husk: Man kan da **ikke rekonstruere** det originale bildet, fordi et **informasjonstap** har skjedd.
- Noen enkle metoder for ikke-tapsfri kompresjon:
 - Rekvantisering til færre antall gråtoner.
 - Resampling til dårligere romlig oppløsning.
 - Filtreringsbaserte metoder, f.eks. erstatt hvert ikke-overlappende 3×3 -område med én piksel som har verdi lik f.eks. middelverdien eller medianverdien av de 9 pikselverdiene.

F11 07.04.2014

INF2310

19

Hvor god er bildekvaliteten?

- Hvis vi bruker **ikke-tapsfri kompresjon** må vi kontrollere at kvaliteten på ut-bildet er «**god nok**».
- Betegn $M \times N$ inn-bildet for f og ut-bildet etter kompresjon og så dekompresjon for g . Feilen forårsaket av komprimeringen er da:
$$e(x,y) = g(x,y) - f(x,y)$$
- RMS-avviket (kvadratfeilen) mellom bildene er:

$$e_{RMS} = \sqrt{\frac{1}{MN} \sum_{x=1}^M \sum_{y=1}^N e^2(x,y)}$$

- Vi kan betrakte feilen som **støy** og se på midlet kvadratisk signal-støy-forhold (SNR_{MS}):

$$SNR_{MS} = \frac{\sum_{x=1}^M \sum_{y=1}^N g^2(x,y)}{\sum_{x=1}^M \sum_{y=1}^N e^2(x,y)}$$

F11 07.04.2014

INF2310

20

Hvor god er bildekvaliteten?

- RMS-verdien av SNR er da:

$$SNR_{RMS} = \sqrt{\frac{\sum_{x=1}^M \sum_{y=1}^N g^2(x, y)}{\sum_{x=1}^M \sum_{y=1}^N e^2(x, y)}}$$

- Bildekvalitetsmålene ovenfor slår sammen alle feil over hele bildet.
 - Vårt synssystem er ikke slik!
 - F.eks. vil mange små avvik kunne føre til en større SNR_{RMS} enn enkelte manglende eller falske objekter i forgrunnen, men vi vil oppfatte at sistnevnte er av dårligst kvalitet.
- Ofte ønsker vi at bildekvalitetsmålet skal gjenspeile **vår oppfatning av bildets kvalitet**.
 - F.eks. hvis formålet med bildet er visuell betraktning.
 - Husk: Vår oppfatning er subjektiv!

Hvor god er bildekvaliteten?

- Et bildekvalitetsmål som godt gjenspeiler vår oppfatning vil typisk basere seg på flere parametere.
 - Hver parameter prøver å indikere hvor ille vi oppfatter en side ved kompresjonsfeilen.
 - Bildekvalitetsmålet er én verdi som baserer seg på alle parametere.
- Feil rundt kanter oppfattes som ille.
- Feil i forgrunnen oppfattes som verre enn feil i bakgrunnen.
- Manglende eller falske strukturer oppfattes som ille.
- **Kompresjonsgraden** bør trolig **varierte rundt i bildet**:
 - Komprimer nesten-homogene områder kraftig.
 - Har lite informasjon og få ikke-null-koeffisienter i 2D DFT-en.
 - Komprimer kanter og linjer mindre.
 - Har mer informasjon og flere ikke-null-koeffisienter i 2D DFT.

JPEG-standarden

- JPEG (Joint Photographic Expert Group) er en av de vanligste bildekompresjon metodene.
- JPEG-standarden (opprinnelig fra 1992) har varianter både for tapsfri og ikke-tapsfri kompresjon.
 - Den tapsfrie varianten er ikke JPEG-LS (som kom i 1998).
- I begge tilfeller brukes **enten Huffman-koding eller aritmetisk koding**.
- I den tapsfrie varianten benyttes **prediktiv koding**.
- I den ikke-tapsfrie varianten benyttes den **2D diskrete cosinus-transformen (2D DCT)**.

Ikke-tapsfri JPEG-kompresjon

1. Hver bildekanal deles opp i blokker på 8x8 piksler, og hver blokk i hver kanal kodes separat.
2. Dersom intensitetene er gitt uten fortegn; trekk fra 2^{b-1} der 2^b er antall intensitetsverdier.
 - Gjør at forventet gjennomsnittlig pikselverdi er omtrent 0.
 - Eks.: Intensitetsintervallet $[0, 255]$; 128 trekkes fra alle pikselverdiene.
3. Hver blokk transformeres med 2D DCT (diskret cosinus-transform).

124	125	122	120	122	119	117	118
121	121	120	119	119	120	120	118
126	124	123	122	121	121	120	120
124	124	125	125	126	125	124	124
127	127	128	129	130	128	127	125
143	142	143	142	140	139	139	139
150	148	152	152	152	150	151	151
156	159	158	155	158	158	157	156

39.88	6.56	-2.24	1.22	-0.37	-1.08	0.79	1.13
-102.43	4.56	2.26	1.12	0.35	-0.63	-1.05	-0.48
37.77	1.31	1.77	0.25	-1.50	-2.21	-0.10	0.23
-5.67	2.24	-1.32	-0.81	1.41	0.22	-0.13	0.17
-3.37	-0.74	-1.75	0.77	-0.62	-2.65	-1.30	0.76
5.98	-0.13	-0.45	-0.77	1.99	-0.26	1.46	0.00
3.97	5.52	2.39	-0.55	-0.05	-0.84	-0.52	-0.13
-3.43	0.51	-1.07	0.87	0.96	0.09	0.33	0.01

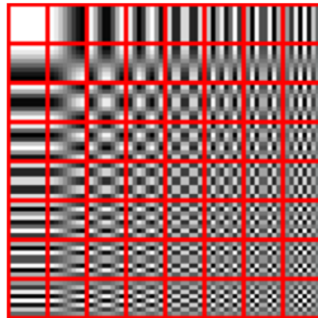
- Mye av informasjonen i de 64 pikslene samles i en liten del av de 64 2D DCT-koeffisientene; nemlig de i øverste, venstre hjørne.

2D diskret cosinus-transform

- Grunnpilaren i ikke-tapsfri JPEG-kompresjon er 2D DCT:

$$F(u, v) = \frac{2}{\sqrt{MN}} c(u)c(v) \sum_{x=0}^{M-1} \sum_{y=0}^{N-1} f(x, y) \cos\left[\frac{\pi u}{M}\left(x + \frac{1}{2}\right)\right] \cos\left[\frac{\pi v}{N}\left(y + \frac{1}{2}\right)\right], \quad c(\xi) = \begin{cases} \frac{1}{\sqrt{2}} & \text{hvis } \xi = 0 \\ 1 & \text{ellers} \end{cases}$$

- Sterkt relatert til 2D DFT.
- I JPEG transformerer vi 8x8-blokker så vi bruker bare de 64 «8x8-cosinus-bildene»:
 - For hvert bilde vi går til høyre eller ned så økes den tilhørende frekvenskomponenten med 0,5.
 - Husk: I 2D DFT økte frekvenskomp. med 1, som lagde par med like cosinus-bilder.
 - Husk: I 2D DFT hadde vi også noen sinus-bilder.
 - 2D DCT-koeffisientene beregnes analogt med det vi gjorde for 2D DFT; summere punktproduktet mellom 8x8-blokken og hvert «cosinus-bilde».
 - 2D DCT beregnes hurtig ved å forhåndsregnes de 64 «8x8-cosinus-bildene».

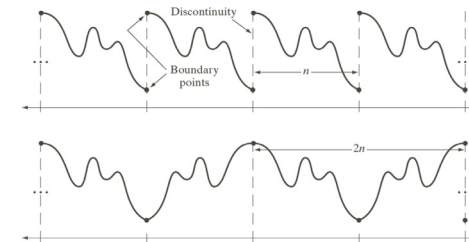


Hvorfor DCT og ikke DFT?

- Den implisitt antatte N-punkts periodisiteten i DFT-en vil introdusere høye frekvenser pga. randdiskontinuitet.
 - Fjerner vi disse frekvensene får vi kraftige blokk-artefakter.
 - Beholder vi dem reduseres kompresjonsraten ift. DCT der vi ofte slipper å beholde de fleste høye frekvenser.

N er lengden av 1D-bildet.

I JPEG-sammenheng er «randen» blokkranden.



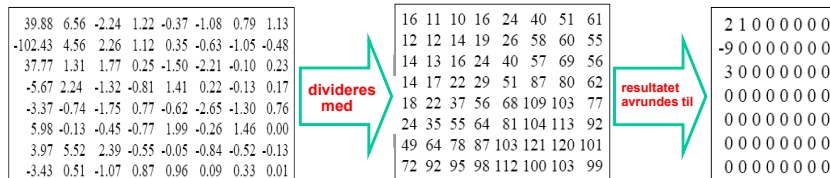
- DCT er implisitt 2N-punkts periodisk og symmetrisk om N, derfor **introdueres ikke disse høye frekvensene**.

Ikke-tapsfri JPEG-kompresjon

JPEG-kompresjonsalgoritmen fortsetter med at:

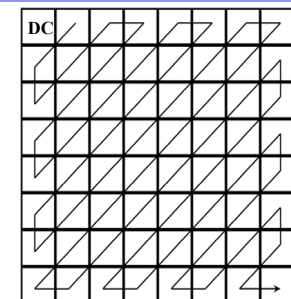
4.2D DCT-koeffisientene:

- punktdivideres med en vektmatrise og deretter
- avrundes til nærmeste heltall.



Ikke-tapsfri JPEG-kompresjon (sekvensiell modus)

DC- og AC-elementene behandles nå separat.



AC-elementene:

1. Sikk-sakk-skannes:

- Ordner elementene i en 1D-følge.
- Absoluttverdien av elementene vil stort sett avta utover i følgen.
- Mange koeffisienter er null, spesielt litt uti følgen.

2.0-basert løpelengdetransform av 1D-følgen.

3. «Løpelengdeparene» Huffman- eller aritmetisk kodes.

- Et «løpelengdepar» er her (antall 0-ere, antall biter i «ikke-0»).
- Aritmetisk koding gir ofte 5-10 % bedre kompresjon (ifølge JPEG-medlemmers tester)

Ikke-tapsfri JPEG-kompresjon

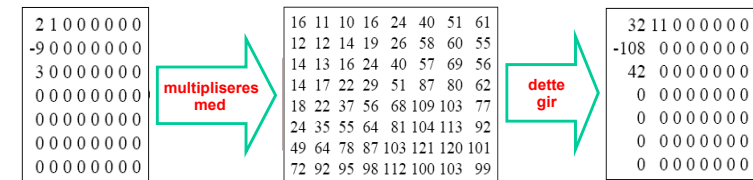
DC- og AC-elementene behandles nå separat.

DC-elementene:

1. For hver kanal samles DC-elementene fra alle blokkene.
2. Disse er korrelerte og blir derfor differansetransformert.
3. Differansene Huffman-kodes eller aritmetisk kodes.
 - Mer presist: Antall biter i hver differanse entropikodes.

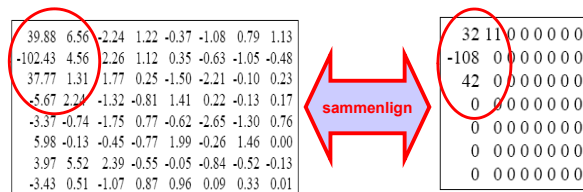
Ikke-tapsfri JPEG-dekompresjon

- Huffman-kodingen og den aritmetiske kodingen reversibel, og gir AC-«løpelengdeparene» og DC-differansene.
- «Løpelengdetransformen» og differansetransformen er reversibel, og gir de skalerte og kvantifiserte 2D DCT-koeffisientene.
- Sikk-sakk-transformen er reversibel, og gir en heltallsmatrise.
- Denne matrisen punktmultipliseres med vektmatrisen.



Ikke-tapsfri JPEG-dekompresjon

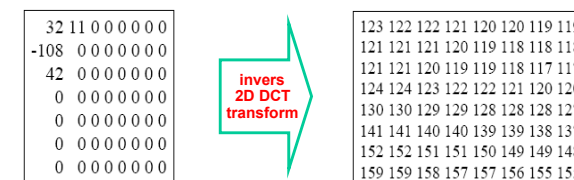
- Produktet er **IKKE** helt likt 2D DCT-koeffisientene.



- Men **de store trekkene er bevart**.
 - Her (og oftest): De store tallene i øvre venstre hjørne.
 - I enkelt blokker eller ved høy kvalitet: Noen andre tall også.
- De fleste tallene i matrisen er lik 0, men disse var også opprinnelig nær 0.

Ikke-tapsfri JPEG-dekompresjon

- Så gjør vi en invers 2D DCT, og avrunder de resulterende verdiene til nærmeste heltall.
- Vi har da fått rekonstruert en 8x8 piksels bildeblokk.



Ikke-tapsfri JPEG-dekompresjon

- Differansene fra den originale blokken er **små!**

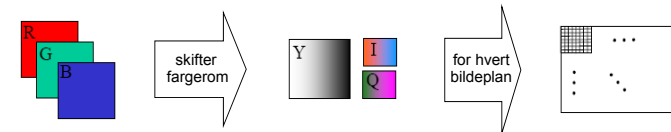
124 125 122 120 122 119 117 118	123 122 122 121 120 120 119 119	1 3 0 -1 -2 -1 -2 -1
121 121 120 119 119 120 120 118	121 121 121 120 119 118 118 118	0 0 -1 -1 0 2 2 0
126 124 123 122 121 121 120 120	121 121 120 119 119 118 117 117	5 3 3 3 3 3 3 3
124 124 125 125 126 125 124 124	124 124 123 122 122 121 120 120	0 0 2 3 4 4 4 4
127 127 128 129 130 128 127 125	130 130 129 129 128 128 128 127	-3 -3 -1 0 2 0 -1 -2
143 142 143 142 140 139 139 139	141 141 140 140 139 139 138 137	2 1 3 2 1 0 1 2
150 148 152 152 152 152 150 151	152 152 151 151 150 149 149 148	2 -4 1 1 2 3 1 3
156 159 158 155 158 158 157 156	159 159 158 157 157 156 155 155	-3 0 0 -2 -1 2 2 1

- De er **likevel ikke 0.**
- Det kan bli gjort forskjellig feil på nabopikslar, spesielt dersom de tilhører forskjellige blokker.
 - Kompresjon / dekompresjon kan derfor gi **blokk-artefakter**; rekonstruksjonsfeil som gjør at vi ser at bildet er blokk-inndelt.

Ikke-tapsfri JPEG-kompresjon av fargebilde

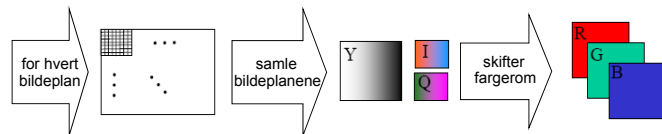
- Skifter fargerom for å separere lysintensitet fra kromasi.
 - Stemmer bedre med hvordan vi oppfatter et fargebilde.
 - Lysintensiteten er viktigere enn kromasi for oss.
 - Kan også gi lavere kompleksitet i hver kanal.
- Nedsamplere (normalt) kromasitet-kanalene.
 - Typisk med en faktor 2 i begge retninger.
- Hver bildekanal deles opp i blokker på 8x8 pikslar, og hver blokk kodes separat som før.
 - Kan bruke forskjellige vektmatriser for intensitet- og kromasitet-kanalene.

Intet fargerom er spesifisert i del 1 (1992) av JPEG-standarden. En senere del, del 5 (2009), spesifiserer filformatet JFIF (JPEG File Interchange Format). Her brukes fargermodellen $YCbCr$.



Ikke-tapsfri JPEG-dekompresjon av fargebilde

- Alle dekomprimerte 8x8-blokker i hver bildekanal samles til en matrise for den bildekanalen.
- Bildekanalene samles til et fargebilde.
- Vi skifter fargerom fra den brukte fargermodellen til:
 - til RGB for fremvisning, eller
 - til CMYK for utskrift.



- Selv om kromasitet-kanalene har redusert oppløsning, har vi full oppløsning i RGB-fargerommet.
 - Kan få 8x8-blokkartefakter i intensitet.
 - Ved en faktor 2 nedsampling i hver retning av kromasitet-kanalene kan vi få 16x16 pikslers blokkartefakter i kromasi («fargene»).

Rekonstruksjonsfeil i gråtonebilder

- 2D DCT kan gi **8x8-pikslers blokk-artefakter**, **glatting** og **ringinger**.
- Avhengig av vektmatrisen
 - som bestemmer hvor mange koeffisienter som lagres, og hvor presist disse lagres.



Blokk-artefakter

- Blokk-artefaktene øker med kompresjonsraten.



- Øverst: kompresjonsrate = 25
- Nederst: kompresjonsrate = 52

Eksperiment: Skalering av vektmatrisen

- Ikke-tapsfri JPEG-komprimerer og dekomprimerer ved bruk av vektmatrisen:

16	11	10	16	24	40	51	61
12	12	14	19	26	58	60	55
14	13	16	24	40	57	69	56
14	17	22	29	51	87	80	62
18	22	37	56	68	109	103	77
24	35	55	64	81	104	113	92
49	64	78	87	103	121	120	101
72	92	95	98	112	100	103	99

skalert med hhv.:

1, 2, 4
8, 16, 32

- Får da kompresjonsrater på hhv.:
12, 19, 30
49, 85, 182



Rekonstruksjonsfeil i fargebilder

- 24-biters RGB-bilde komprimert til 1,5-2 biter per piksel (bpp).
- 0,5 - 0,75 bpp gir god/meget god kvalitet.
- 0,25 - 0,5 bpp gir noen feil.
 - 8x8-blokkeffekt i intensitet.
 - Kromasifeil («fargefeil») i muligens større blokker.
- JPEG 2000 bruker ikke blokker.
 - Gir høyere kompresjon.
 - Og/eller mye bedre kvalitet:

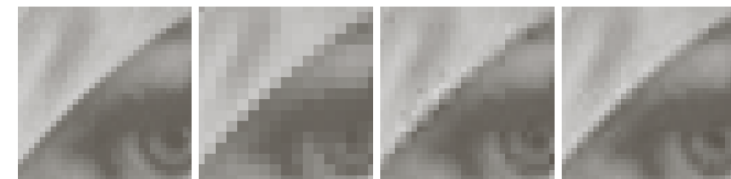
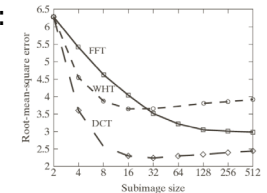


Original JPEG JPEG 2000



Blokkstørrelse

- Kompresjonsraten og eksekveringstiden øker med blokkstørrelsen, men rekonstruksjonsfeilen avtar opp til et punkt:
- Eksperiment: For forskjellige n ;
 - Del opp bildet i $n \times n$ piksels blokker.
 - 2D DCT, behold 25% av koeffisientene.
 - Invers 2D DCT og beregn kvadratfeilen.
- Blokk-artefakter avtar** med blokkstørrelse:



Original 2x2-blokker 4x4-blokker 8x8-blokker

- Men **ringing-problemet øker** med blokkstørrelsen!

Tapsfri JPEG-kompresjon

- I den tapsfrie varianten av JPEG benytter **prediktiv koding**.
- Generelt for prediktiv koding så kodes:
$$e(x,y) = f(x,y) - g(x,y)$$
der $g(x,y)$ er **predikert fra m naboer** rundt (x,y) .
- 1D lineær prediktor av orden m :
$$g(x,y) = \text{round} \left[\sum_{i=1}^m \alpha_i f(x,y-i) \right]$$
- Førsteordens lineær prediktor:
$$g(x,y) = \text{round} [\alpha f(x,y-1)]$$
 - Hvilken transform er dette hvis $\alpha=1$?
- Med lik-lengde koding trenger vi et ekstra bit per piksel $e(x,y)$.
 - Eller enda flere biter dersom summen av prediksjonskoeffisientene, α_i , er mer enn 1.
 - Løsning: **Entropikoding**.

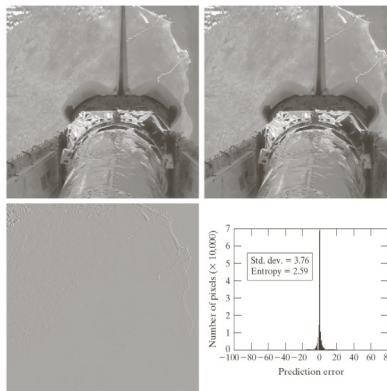
Tapsfri JPEG-kompresjon

- I tapsfri JPEG-kompresjon predikeres $f(x,y)$ ved bruk av opptil 3 elementer:
 - X er pikselen vi ønsker å predikere.
 - Benytter 1-3 av elementene A, B og C.
- Prediksjonsfeilene entropikodes.
 - Huffman-koding eller aritmetisk koding.
- Kompresjonsraten er avhengig av:
 - Biter per piksel i originalbildet.
 - Entropien til prediksjonsfeilene.
- For vanlige fargebilder blir kompresjonsraten ≈ 2 .
- Brukes for det meste kun i medisinske anvendelser.

C	B	
A	X	

Tapsfri koding av bildesekvenser

- Prediksjon også mulig i tidssekvenser:
$$g(x,y,t) = \text{round} \left[\sum_{i=1}^m \alpha_i f(x,y,t-i) \right]$$
- Enkleste mulighet: Førsteordens lineær:
$$g(x,y,t) = \text{round} [\alpha f(x,y,t-1)]$$
- Eksempel:
 - Differanse-entropien er lav: $H=2,59$
 - Gir en optimal kompresjonsrate (ved koding av enkelt differanser):
 $CR \approx 8/2,59 \approx 3$
- Bevegelse-deteksjon og bevegelse-kompensasjon innenfor blokker er nødvendig for å øke kompresjonsraten.
 - Blokkene kalles ofte **makroblokker** og kan f.eks. være 16x16 piksler.



Digital video

- Kompresjon av digitale bildesekvenser/video er vanligvis basert på **prediktiv koding med bevegelse-kompensasjon og 2D DCT**.
- I nyere standarder er prediksjonen basert på **både tidligere og fremtidige bilder**.
 - Typisk: Noen bilder er **upredikerte**, noen flere bruker **kun tidligere bilder**, mens de fleste bruker både **tidligere og fremtidige**.
- Med 50-60 bilder i sekundet er det mye å spare på prediksjon!
- ISO/IEC sine standarder for videokompresjon (gjennom sin Motion Picture Expert Group (MPEG)):
 - MPEG-1 (1992), MPEG-2 (1994), MPEG-4 (1998), MPEG-H (2013).
- ITU-T har også standarder for videokompresjon (gjennom sin Visual Coding Experts Group (VCEG)):
 - H.120 (1984), H.26x-familien (H.265 (2013) = MPEG-H Part 2).

Oppsummering: Kompresjon

- Hensikt: Kompakt data-representasjon, «samme» informasjon.
 - Fjerner eller reduserer redundanser.
- Kompresjon er basert på informasjonsteori.
- Antall biter per symbol/piksel er sentralt, og varierer med kompresjonsmetodene og meldingene.
- Sentrale algoritmer:
 - Transformer (brukes før koding):
Løpelengdetransform, LZW-transform, 2D DCT, og prediktiv koding; differansetransform, differanse i tid m.m.
 - Koding (husk kodingsredundans og entropi!)
 - Huffman-koding: Til å lage en forhåndsdefinert kodebok, eller bruk symbolhistogrammet til meldingen og send kodeboken.
 - Aritmetisk koding: Representerer meldingen som et intervall og så koder intervallet som det binært sett korteste tallet i intervallet. Send eller ha forhåndsdefinert modellen.