



Rozvoj lidských zdrojů TUL pro zvyšování relevance, kvality a přístupu ke vzdělání v podmínkách Průmyslu 4.0

CZ.02.2.69/0.0/0.0/16_015/0002329

Úvod do zpracování obrazů

Mechatronika

Prezentace přednášky č. 3

Grafické formáty, geometrické transformace

doc. Ing. Josef Chaloupka, Ph.D.









- Komprese obrazových dat
- Bezztrátové algoritmy >>> efektivního kódování, v obraze existují zákonitosti-podobnost některých sousedních pixelů
- Každou posloupnost opakujících se stejných čísel zapíšeme pouze jednou a k ní kolikrát se má opakovat (run-length encoding RLE)
- Speciální kódy pro skupiny hodnot, které se často opakují (např. Lempel-Ziv-Welch neboli LZW algoritmus)
- Pro jednotlivé hodnoty kódy, které mají různý počet bitů a těm, které se opakují nejčastěji, se přidělí kódy nejkratší, zatímco těm nejméně častým nejdelší (entropy coding, Huffmanův kód, Aritmetické kódování)
- Hodnotu každého pixelu vždy nejprve odhadnout na základě hodnot jednoho
 nebo více předchozích pixelů a zaznamenat pouze rozdíl mezi odhadnutou a
 skutečnou hodnotou (predictive coding), dokonalá metoda odhadu hodnot >>>
 rozdíl mezi skutečnou a odhadovanou metodou nula nebo přinejhorším nějaké
 hodně malé číslo >>> řetězec čísel, kde převažují nuly a malá čísla >>>
 kódovaní pomocí předchozích metod
- Matematických transformace (např. Haarovy transformace).







- GIF (Graphics Interchange Format) od: Compuserve, rozšířený formát na webu, bezztrátový - LZW kódování (patent spol. Unisys – poplatek z komerčního užívání), pro jednoduchou grafiku - maximálně 8 bitů na pixel (256 barev), pro obrázky s malým počtem barev a výraznými hranami, dvě varianty GIFu – 87, 89a (podporuje průhlednost, animace, ...)
- PNG (Portable Network Graphics) (GIF-patentem Unisysu) bezztrátový starší Lempel-Ziv komprese, 1-48 bitů na pixel, málo rozšířený
- TIFF (Tagged Image File Format) od: Adobe, požadavek vysoké kvality, komplikovaný formát – uložení bez komprese nebo různě komprimované (LZW, run-length, ztrátová JPEG atd.), ne vždy čitelný formát









RLE kódování

- RLE kódování
- Run-length encoding
- Bezztrátová kompresní metoda, kódování posloupnosti stejných hodnot do dvou čísel >>> délka posloupnosti, znak (číslo...)
- Využití >>> především u komprese obrazových dat, kde se v obraze mohou vyskytovat barevné plochy se stejnou hodnotou >>> jpg, tiff, ...
- (-) Nevýhody V nejhorším případě, kdy se data ani jednou neopakují může být kompresní poměr = 2, tj. komprimovaný datový řetězec je 2x větší než původní
- Př.:

datový řetězec: AAAAAFFFFCHHH (13 znaků)

kódovaný datový řetězec: 5A4F1C3H (8 znaků)

kompresní poměr: 0,62 (62%)





LZW



- Lempel-Ziv-Welchův algoritmus (1978)
- Kompresní/dekompresní metoda, využití přenos dat, GIF, TIFF, postscript
- (+) rychlá metoda, (-) horší kompresní poměr (cca o 30% horší než nejlepší met.)
- Slovník ukládají se opakující se znaky
- Pokud se vyskytne několik stejných posloupností znaků nahrazení stejným číslem
- Slovník se neukládá, ale je znovu vytvořen ze zakódovaného souboru





LZW



- Lempel-Ziv-Welchův algoritmus (1978) komprese
- Př. řetězec abcabcabcbcba (13 znaků), vstupní abeceda (použité znaky): a b c
 přiřazení čísel a = 1, b = 2, c = 3
- 1. Nalezení nejdelší fráze ze slovníku shodné se vstupem, index na výstup, odebrání
- 2. Nová fráze = nalezená fráze + jeden další znak

Krok	text vstupu	nalezená fráze	výstup	nová fráze	Index nov. fráze
1	abcabcabcbcba	а	1	ab	4
2	bcabcabcbcba	b	2	bc	5
3	cabcabcbcba	С	3	ca	6
4	abcabcbcba	ab	4	abc	7
5	cabcbcba	ca	6	cab	8
6	bcbcba	bc	5	bcb	9
7	bcba	bcb	9		
8	а	а	1		

Výstup: řetězec 12346591 (8 čísel), kompresní poměr 61,5%





LZW



- Lempel-Ziv-Welchův algoritmus (1978) dekomprese
- Př. řetězec 12346591, přiřazení čísel a = 1, b = 2, c = 3
- K číslu přiřazená fráze
- Nová fráze = fráze z předchozího kroku + první znak fráze výstupu
- Pokud číslo na vstupu je větší než současné číslo ve vytvářeném slovníku: výstup = nová fráze = minulá fráze + její první znak

Krok	vstup	výstup	nová fráz	ze	Index nov. fráze
1	1	а			
2	2	b	ab		4
3	3	С	bc		5
4	4	ab	ca		6
5	6	ca	abc		7
6	5	bc	cab		8
7	9	bcb	bcb		9
8	1	а			

Výstup: řetězec abcabcabcba





Huffmanovo kódování

- Huffmanovo kódování
- Algoritmus navržen Davidem Huffmanem (1952)
- Využití prefixového kódu kód žádného znaku není prefixem jiného znaku, neprefixový kód: Morseova abeceda
- Proměnná délka kódových slov >>> "znaky", které jsou nejvíce četné mají nejkratší délku a naopak
- Algoritmus kódování:
- 1. Zjištění četnosti jednotlivých "znaků"
- 2. Vytvoření jednotlivých kódů na základě četností
- 3. Nahrazení jednotlivými znaků v datovém souboru nalezenými kódy
- (+) **Výhody** rychlá komprese a dekomprese, nenáročné na paměť
- (-) Nevýhody nutnost nalezených kódů, menší kompresní poměr





Huffmanovo kódování

- Příklad: znakový řetězec ABRAKADABRA
- 1) četnosti A (5x 0,46), R (2x 0,18), B (2x 0,18), K (1x 0,09), D (1x 0,09)
- 2) vytvoření tabulky dle četností
- 3) poslední dvě četnosti se sečtou a zařadí se do tabulky, sčítá se až do 1

A 0,46		A 0,46		A 0,46		KDBR 0,54	1
R 0,18		R 0,18		KDB 0,36	1	A 0,46	0
B 0,18		B 0,18	1	R 0,18	0		
K 0,09	1	KD 0,18	0				
D 0,09	0						

- 4) Posledním dvěma slovům v každém sloupci tabulce přiřadíme 1 (vyšší četnost) a 0 (nižší četnost)
- 5) Výsledný kód znaku >>> posloupnost 0 a 1 dle toho jak se znak seskupoval s dalšími znaky, např. pro znak K: (1) – KDBR, (1) KDB, (0) KD a (1) K.
 Výsledné kódy A (0), R (10), B (111), K (1101), D (1100)
- 6) Výsledný řetězec pro ABRAKADABRA: 0 111 10 0 1101 0 1100 0 111 10 0, tj.: 01111001101011000111100
- Kompresní poměr (pokud 1 znak = 8 bit.): 0,26 (26%)





Aritmetické kódování

- Huffmanův kód >>> problém při stejné pravděpodobnosti výskytu >>> možné řešení >>> aritmetické kódování
- Pro bezztrátovou kompresi dat, proměnná délka kódových slov jako u Huffmanova kódování, pří kódování se však vstupní znak nenahrazuje specifickým kódem, ale výsledek, tj. vstupní datový řetězec se nahradí reálným číslem z intervalu <0,1).

Algoritmus kódování:

- 1. Zjištění četnosti (pravděpodobnosti výskytu) jednotlivých "znaků"
- 2. Dle pravděpodobnosti výskytu znaků se umístí znak v intervalu <0,1)
- 3. Celý interval <0,1) je postupně omezován z obou stran na základě přicházejících znaků.
- 4. Každý znak vybere z aktuálního intervalu odpovídající poměrnou část >>> nový základ pro následující symbol.
- 5. Po průchodu (načtení) všech znaků dostáváme podinterval z intervalu <0,1), výsledkem je pak libovolné reálné číslo z tohoto intervalu.
- 6. Na konec kódované zprávy dáme speciální znak, jinak při dekódování není možné určit konec datového toku, nebo uložíme délku původní posloupnosti znaků



ÎE

- Aritmetické kódování př.
- Datový řetězec CBAABCADAC (10 znaků)
- 1) Pravděpodobnosti výskytu A 0.4 (P1), B 0.2 (P2), C 0.3 (P3), D 0.1 (P4)
- 2) rozdělení v intervalu <0, 1):

Kumulativní pravděpodobnosti:

A

В

C

D





İE

- Aritmetické kódování př.
- Datový řetězec CBAABCADAC (10 znaků)
- Rozdělení intervalu

- 3) Kódování >>> postupné omezování intervalu I = <0, 1), I = <L, H)
- >>> Postupně jsou brány znaky z datového řetězce, k nim známe IZ = <ZL, ZH)
- >>> Nová hodnota intervalu IN = <L + ZL*(H L), L + ZH*(H L))

```
 \begin{array}{l} C>>> I=<0,\ 1),\ \ IN=<0+0.6^*(1-0),\ 0+0.9^*(1-0))=<0.6,\ 0.9)\\ B>>> I=<0.6,\ 0.9),\ IN=<0.6+0.4^*(0.9-0.6),\ 0.6+0.6^*(0.9-0.6))=<0.72,\ 0.78)\\ A>>> I=<0.72,\ 0.78),\ IN=<0.72+0^*(0.78-0.72),\ 0.72+0.4^*(0.78-0.72))=<0.72,\ 0.744)\\ A>>> I=<0.72,\ 0.744),\ IN=<0.72+0^*(0.744-0.72),\ 0.72+0.4^*(0.744-0.72))=<0.72,\ 0.7296)\\ B>>> I=<0.72,\ 0.7296),\ IN=<0.72+0.4^*(0.7296-0.72),\ 0.72+0.6^*(0.7296-0.72))=<0.72384,\ 0.72576)\\ \ldots...\\ \ldots
```

B >>> I = <0.72519936, 0.725208576), IN = <0.7252048896, 0.7252076544), C = 0.725205





İE

- Aritmetické dekódování př.
- Datový řetězec CBAABCADAC (10 znaků)
- Rozdělení intervalu

- Výsledek kódování >>> C = 0.725205
- 1) Počáteční hodnota intervalu dekódování I = <0, 1)
- 2) dekódování znaku: K = ((C L) / (H L)); ZL <= K < ZH >>> nalezneme odpovídající znak
- 3) počítáme nový interval IN = <L + ZL*(H L), L + ZH*(H L))
- I = <0, 1), K = 0.725205, Z = C, IN = <0 + 0.6*(1 0), O + 0.9*(1 0) = <0.6, 0.9)
- I = <0.6, 0.9), K = 0.41735, Z = B, IN = <0.6 + 0.4*(0.9 0.6), 0.6 + 0.6*(0.9 0.6)) = <0.72, 0.78
- I = <0.72, 0.78), K = 0.08675, Z = A, IN = <0.72, 0.744)
- I = <0.72, 0.744), K = 0.216875, znak = A, IN = <0.72, 0.7296)
- ...





 Ztrátové algoritmy >>> část informace obsažené v obrázku lze neuvažovat, bez viditelného rozdílu >>> citlivost lidského oko

- Transformace obrazu, separace jasu a barvy HSI (Hue, Saturation a Intensity) barevnou informaci zaznamenat jen v hrubším rozlišení
- Transformace obrazu do frekvenční oblasti (Fourierova nebo kosinová transformace, wavelety apod.) – zanedbání vyšších frekvencí (v diagonálním směru-malá citlivost lidského oka), zbylé frekvence se různě hrubě kvantizují (zaokrouhlují) podle důležitosti (+) větší komprese, (-) nevratné ztráty





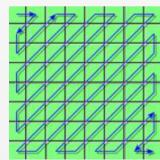


JPG (JPEG, přesněji JFIF) od: Joint Photography Experts Group, ukládání fotografií, hlavní formát pro prezentaci fotografií na webu, digitální fotoaparáty, ztrátový formát založený na diskrétní kosinové transformaci >>> malé čtverečky o rozměrech 8x8 pixelů (rychlost), velká komprese >>> viditelné artefakty tvaru čtverečků, kontury místo plynulých přechodů barev, vzorečky v oblastech s drobnou texturou, "duchové" kolem hran; náhled z nízkých frekvencí

Postup JPG komprese:

- 1) Převod do barevného prostoru YCbCr
- 2) Převzorkování (4:4:4, 4:2:2, 4:2:0)
- odstranění části barevné informace
- 3) Rozdělení obrázku do makrobloků 8x8
- 4) Výpočet DCT: Diskrétní kosinová transformace
- 5) Kvantizace pomocí kvantizační tabulky
- zahození části informace vysoké frekvence
- 6) Linearizace (zig-zag)
- 7) RLE kódování
- 8) Huffmanovo nebo aritmetické kódování









- FPX (Flashpix) od: Kodak, Hewlet Packard, Microsoft a Live Picture, prohlížení velkých obrázků webovým browserem, formát vlastní nezávislé konsorcium Digital Imaging Group, obrázek je v souboru uložený jako pyramida různých rozlišení – zoomování, ztrátová komprese je ztrátová, malé rozšíření
- PCD (PhotoCD) od: Kodak, čitelnost formátu, málokterý editor umí ukládat, bezztrátová komprese je bezztrátová, obrázek ve formě pyramidy, profesionální skenování fotografií
- PSD pro: Adobe Photoshop, bezztrátový formát, podporuje vrstvy, alfa kanály, cesty apod.
- PDF (Portable Document Format) od: Adobe, pro elektronické publikace, ztrátová, bezztrátová komprese, prohlížeč zdarma
- EPS (Encapsulated PostScript) od: Adobe, pro přidávání obrázku do dokumentů, vektorová grafika, rastrové obrázky.
- BMP bitmapa, indexované a RGB obrázky, 1, 4, 8 nebo 24... bitů na pixel, nekomprimovaná nebo bezztrátově komprimovaná data pomocí RLE___





- XBM (X BitMap), bitmapa pro X Windows (Unix)
- PICT formát, používá Macintosh, bez komprese nebo run-length encoding
- TGA (Truevision/Targa), v oblasti počítačové grafiky (hry a pod.).
- Další formáty >>> nové, staré, speciální programy, satelitní snímky, otisky prstů





VELIKOST OBRAZU



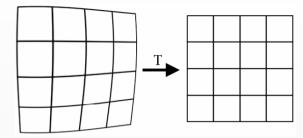
- DPI >>> Dot Per Inch >>> body na palec; 1 palec -> 2,54 cm
- rozměr v cm = počet bodů * 2,54 / DPI
- počet bodů = rozměr v cm * DPI / 2,54
- př.: rozměr = 9 cm, 300 DPI, velikost v bodech = ?
 velikost v bodech = 9 * 300 / 2,54 □1063 pixelů







Transformace >>> zvětšení, rotace, odstranění geometrického zkreslení obrazu



Geometrická transformace >> vektorová funkce >> zobrazí bod x, y do bodu x', y'

$$x' = T_X(x, y)$$
 $y' = T_Y(x, y)$

- T_x, T_y známé nebo je hledáme na základě znalosti původního a transformovaného obrazu >>> známé (vlícové) body
- Geometrická transformace
- 1) transformace souřadnic bodů
- 2) aproximace jasové funkce
- Transformace souřadnic bodů

$$x' = \sum_{r=0}^{m} \sum_{k=0}^{m-r} a_{rk} x^r y^k, \quad y' = \sum_{r=0}^{m} \sum_{k=0}^{m-r} b_{rk} x^r y^k$$

výpočet a_{rk}, b_{rk} metodou nejmenších čtverců







Nahrazení bilineární transformací >>> pro malé změny m = 2 až 3

$$x' = a_0 + a_1x + a_2y + a_3xy$$
 $y' = b_0 + b_1x + b_2y + b_3xy$

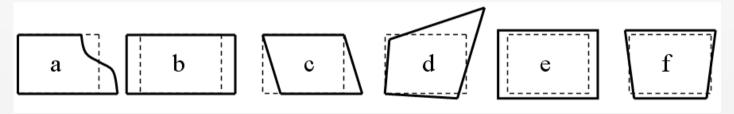
Afinní transformace >>> zvláštní případ bilineární transformace

$$x' = a_0 + a_1x + a_2y$$
 $y' = b_0 + b_1x + b_2y$

• Převedení do homogenních souřadnic

$$\begin{bmatrix} x' \\ y' \\ 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} a_1 & a_2 & a_0 \\ b_1 & b_2 & b_0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x \\ y \\ 1 \end{bmatrix}$$

• Složité geometrické zkreslení >>> rozdělení obrazu na menší části



 a-rozdílná vzdálenost objektů od zrcadla senzoru, b-rovinné zkreslení (skener), c-vesmírný skener-otáčení zeměkoule, e-kamera se vzdaluje od objektů, f-perspektivní zobrazení – model dírkové komory





Jakobián J – informace o změně systému při geometrické transformaci

$$J = \left| \frac{\partial (x', y')}{\partial (x, y)} \right| = \left| \frac{\partial x'}{\partial x} \quad \frac{\partial x'}{\partial y} \right|$$

$$\frac{\partial y'}{\partial x} \quad \frac{\partial y'}{\partial y}$$

singulární transformace J = 0 obraz invariantní vůči transformaci J = 1

$$J = a_1b_2 - a_2b_1 + (a_1b_3 - a_3b_1)x + (a_3b_2 - a_2b_3)y$$

$$J = a_1b_2 - a_2b_1$$

pro bilineární transformaci pro afinní transformaci

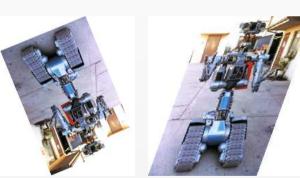
• Rotace o úhel Φ proti originálnímu obrazu

$$x' = x \cdot \cos \Phi + y \cdot \sin \Phi$$
 $y' = -x \cdot \sin \Phi + y \cdot \cos \Phi$ $J = 1$

Změna měřítka

$$x' = ax$$
 $y' = bx$ $J = ab$

• Zkosení o úhel Φ x' = x + y. $\tan \Phi$ y' = y J = 1









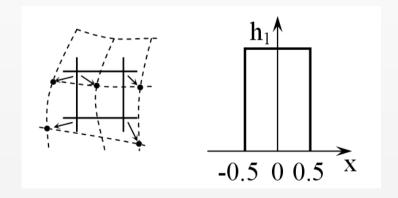
Výpočet souřadnic v původním obraze

$$(x,y) = T^{-1}(x',y')$$

Výsledný (interpolovaný) jas

$$f_n(x,y) = \sum_{l=-\infty}^{\infty} \sum_{k=-\infty}^{\infty} g_s(l\Delta x, k\Delta y) h_n(x - l\Delta y, y - k\Delta y)$$
 hn... interpolační jádro

• 1) Metoda nejbližšího souseda



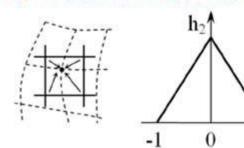
$$f_1(x,y) = g_s(round(x), round(y))$$







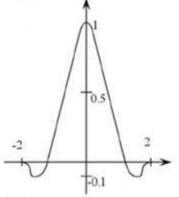
2) Lineární interpolace



$$f_2(x,y) = (1-a)(1-b).g_s(l,k) + a.(1-b).g_s(l+1,k) + b.(1-a).g_s(l,k+1) + a.b.g_s(l+1,k+1)$$

$$I = round(x)$$
 $k = round(y)$ $a = x - 1$ $b = y - k$

3) Bikubická interpolace - bikubický polynom, okolí 16 bodů



$$h_3 = \begin{cases} 1 - 2|x|^2 + |x|^3 & pro \ 0 \le |x| < 1 \\ 4 - 8|x| + 5|x|^2 - |x|^3 & pro \ 1 \le |x| < 2 \\ 0 & jinde \end{cases}$$

Další interpolace - fraktály...





Bikubická interpolace - algoritmus

2.
$$ic = c.\check{c} (id)$$
 $id=1.8 -> ic = 1$ $jc = c.\check{c} (jd)$

3.
$$dx = id - ic$$
$$dy = jd - jc$$

4.
$$f(i', j') = f(ic + m, j + n).R(m - dx).R(dy - n)$$

5.
$$R(x) = (1/6) \cdot [P(x+2)3 - 4P(x+1)3 + 6P(x)3 - 4P(x-1)3]$$

6.
$$P(x) = x, \text{ pro } x > 0$$

 $P(x) = 0, \text{ pro } x \le 0$







