图像压缩技术

数字图像处理 第6讲

内容

- 图像压缩概述
- 变长编码
- 预测编码
- 变换编码
- 图像压缩国际标准

图像压缩

• 动机

- 图像的数据量大,占用较多的存储资源
- 图像的传输,需要占用较大的网络带宽
 - 800万像素照片占用 23MB
- 图像压缩
 - 通过对原始图像进行编码以减少数据量

Color space: RGB

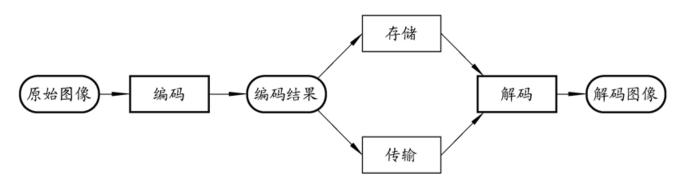
Dimensions: 1200×1600

Kind: JPEG

Size: 181, 088 bytes

Raw data: $1200 \times 1600 \times 3 = 5,760,000$ bytes

Compression ratio: $\frac{181,088}{5,760,000} = 3.14\%$



图像压缩率

- 图像原始存储方法下的平均码长为m
 - 每个像素值占用的二进制位数
 - 灰度图像通常 8 bit
 - 彩色图像通常 8 x 3 = 24 bit
- 图像经过编码后的平均码长为n
 - 该压缩方法的压缩率
 - 通常大于1

$$C_R = \frac{m}{n}$$

图像压缩类型

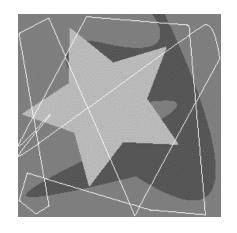
- 信息保存型
 - 在压缩和解压缩过程中没有信息损失
 - 无损压缩
 - 压缩率一般在2~10之间
- 信息损失型
 - 图像经过压缩后并不能经解压缩恢复原状
 - 有损压缩
 - 常能取得较高的压缩率(几十以上)

图像压缩的可行性

- 数据和信息: 数据是信息的载体
 - 对给定量的信息可用不同的数据量来表示
- 图像的原始存储方式存在冗余
 - 冗余: 多余的重复或啰嗦内容(信息、语言等)
- 冗余类型
 - 编码冗余
 - 像素相关冗余
 - 心理视觉冗余

编码冗余

- 图像编码是表示图像信息的符号系统
 - 对每个信息赋予的符号长度为码长
- 平均码长越短, 编码效率越高
- 编码冗余指选择的编码方法效率不高



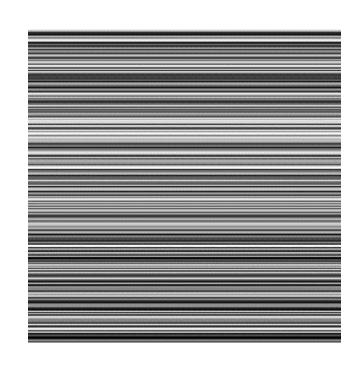
r_k	$p_r(r_k)$	Code 1	$l_I(r_k)$	Code 2	$l_2(r_k)$
$r_{87} = 87$	0.25	01010111	8	01	2
$r_{128} = 128$	0.47	10000000	8	1	1
$r_{186} = 186$	0.25	11000100	8	000	3
$r_{255} = 255$	0.03	11111111	8	001	3
r_k for $k \neq 87, 128, 186, 255$	0	_	8	_	0

Code1平均码长 8bit/pixel Code2平均码长: 1.81 bit/pixel

 $L_{avg} = 0.25(2) + 0.47(1) + 0.25(3) + 0.03(3) \approx 1.81$ bit/pixel

像素相关冗余

- 像素之间是存在相关性的
- 无视这种相关性带来数据的重复



保存每种像素值出现的 (行号,起点,终点)就可以

00000000: (75, 1, 240)

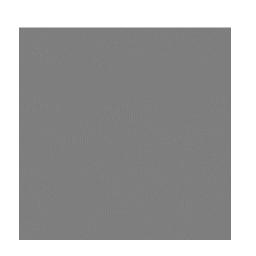
0000001: (36, 1, 240),(49, 1, 240)

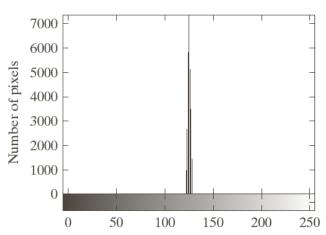
00000010: (81, 1, 240)

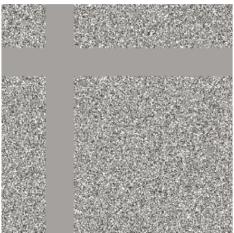
. . .

心理视觉冗余

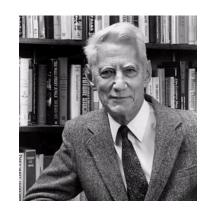
- 人对有些视觉信息并不敏感
- 在不削弱图像视觉感知的情况下可以去除
- 通常是有损压缩







图像信息的衡量 - 信息论



- Claude Shannon 香农
 - 1948年《通讯的数学原理》
 - 信息论奠基人
- 发生概率为P(E)的随机事件E的信息量

$$I(E) = \log_2 \frac{1}{P(E)} = -\log_2 P(E)$$
 单位: bit

- 事情发生越频繁,信息量越少
 - P(E)=1 信息量为 0,比如"太阳从东边升起来"

熵与编码极限

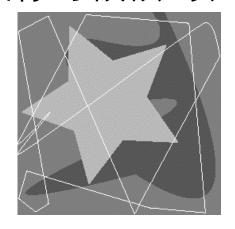
- 信源: 产生消息的源头, 如交通信号灯
- 某信源有 $\{a_1,a_2,\dots,a_J\}$ 种事件发生,其发生概率 $\{P(a_1),P(a_2),\dots,P(a_J)\}$ 信源平均信息量称为熵

$$H = -\sum_{j=1}^{J} P(a_j) \log_2 P(a_j)$$

- 香农第1定律
 - 熵给定了无损描述一个信源所需平均码长的最小值
 - 抛硬币(正 0.5,反 0.5) *H* = 1
 - 掷色子 (各是1/6 概率) H = 2.58
 - 熵反映了信源的不确定性

图像的熵与压缩极限

- 某幅灰度图像可看作由一个灰度信源生成
- 可通过各灰度值的出现概率计算该信源的熵
- 熵决定了描述该信源的所需的最小平均码长
- 则该图像可被该码长完全编码



$$H = -\sum_{k=0}^{L-1} p(r_k) \log_2 p(r_k)$$

r_k	$p_r(r_k)$	Code 1	$l_1(r_k)$	Code 2	$l_2(r_k)$
$r_{87} = 87$	0.25	01010111	8	01	2
$r_{128} = 128$	0.47	10000000	8	1	1
$r_{186} = 186$	0.25	11000100	8	000	3
$r_{255} = 255$	0.03	11111111	8	001	3
r_k for $k \neq 87, 128, 186, 255$	0	_	8	_	0

$$H = -0.25\log_2 0.25 + 0.47\log_2 0.47 + 0.25\log_2 0.25 + 0.03\log_2 0.03$$

$$\approx -0.25(-2) + 0.47(-1.09) + 0.03(-5.06) \approx 1.66 \text{ bit/pixel}$$

$$L_{avg} = 0.25(2) + 0.47(1) + 0.25(3) + 0.03(3) \approx 1.81$$
 bit/pixel

保真度准则

- 无损压缩可以完全保真
- 有损压缩存储损失,需要衡量损失程度
- 客观保真度准则
 - 用编码输入图与解码输出图的差值函数来计算
 - 总误差

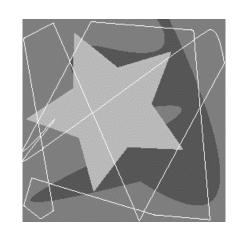
$$\sum_{x=0}^{M-1} \sum_{y=0}^{N-1} \left| \hat{f}(x, y) - f(x, y) \right|$$

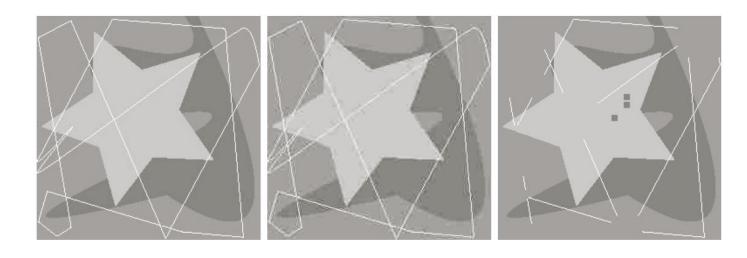
• 均方根误差

$$e_{ms} = \left[\frac{1}{MN} \sum_{x=0}^{M-1} \sum_{y=0}^{N-1} \left[\hat{f}(x, y) - f(x, y) \right]^{2} \right]^{1/2}$$

保真度准则

- 主观保真度准则
 - 使用人的主观评估来衡量图像的质量





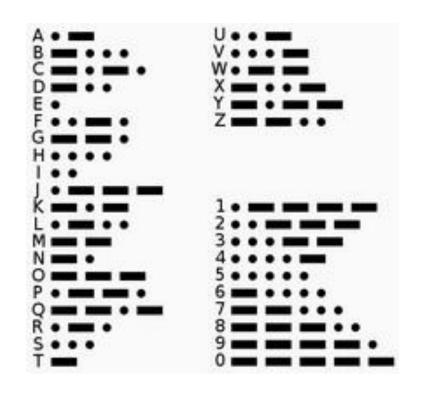
三个图的均方根误差: 5.1 15.6 14.2

内容

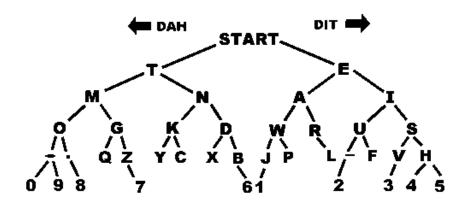
- 图像压缩概述
- 变长编码
 - 哈夫曼编码
- 预测编码
- 变换编码
- 图像压缩国际标准

莫尔斯码

• 美国人摩尔斯 1837 有线电报发明者







变长编码

- 属于统计编码、无损压缩
- 利用像素值的概率分布
 - 出现概率大的像素值用短码长,概率小的用长码长
 - 减少编码冗余
- 也称为熵编码
 - 编码后图像的平均码长接近图像的熵
- 常见方法
 - 哈夫曼编码
 - 算术编码

哈夫曼(Huffman)编码

- 编码分两步
- 消减信源
 - 按概率排序
 - 合并概率最低的两个
 - 持续到只剩两个
- 符号赋值
 - 从后往前递推
 - 每次后面补0/1

初始信源		信源的消减步骤		
符号	概率	1	2	
b_2	0.38	0.38	- 0.62	
b_4	0.30	- 0.32	0.38	
b_3	0.22	0.30		
b_1	0.10			

	初始信	0/ 4 ·	对消减信剂	
符号	概率	码字	1	2
b_2	0.38	1	0.38 1	0.62 0
b_4	0.30	01	+ 0.32 00 -	0.38 1
b_3	0.22	000	0.30 01 -	
b_1	0.10	001		

信源的熵1.86 哈夫曼平均码长1.94

哈夫曼(Huffman)编码

- 解码
 - 直接查表
 - 如01100001 对应b₄ b₂ b₃ b₄

初始信源			
符号	码字		
b_2	1		
b_4	01		
b_3	000		
b_1	001		

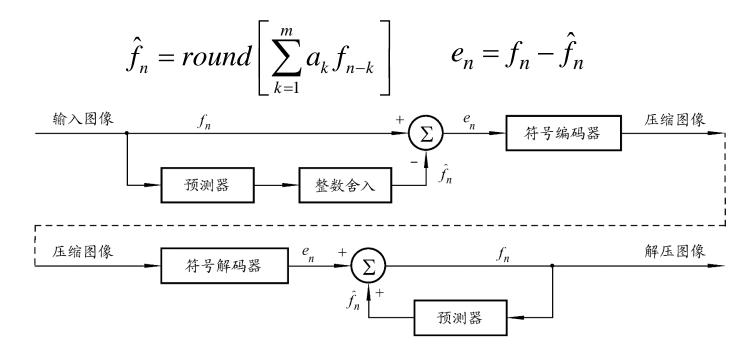
- 哈夫曼编码用于图像时就是建立灰度值映射表
- 编码特点
 - 即时性,解码时无需参考后续符号
 - 唯一性,任何符号串只能以一种方式解码

内容

- 图像压缩概述
- 变长编码
- 预测编码
- 变换编码
- 图像压缩国际标准

预测编码

- 利用图像中存在相关冗余来进行压缩
 - 用邻近像素来预测当前像素, 求出预测误差
 - 再对误差图像进行编码, 如哈夫曼
 - 误差图像的方差比原图像小,所需要码长更短



预测编码举例



预测编码

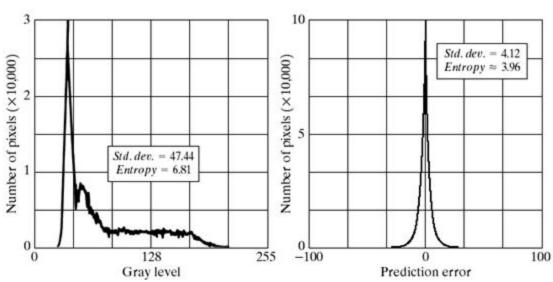
- 预测器
 - 一阶预测器
 - 熵下降
 - 所需码长缩短

$$\hat{f}_n(x, y)$$

= $round[af(x, y-1)]$



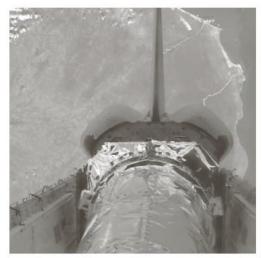


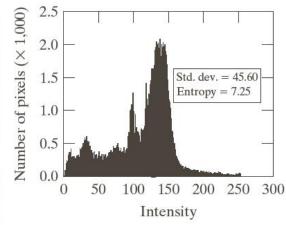


预测编码

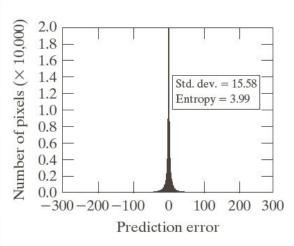
- 预测器
 - 一阶预测器
 - 熵下降
 - 所需码长缩短

 $\hat{f}_n(x, y)$ = round[af(x, y-1)]









内容

- 图像压缩概述
- 变长编码
- 预测编码
- 变换编码
- 图像压缩国际标准

变换编码

- 将图像经过变换(如变到频域)得到系数
- 对系数进行量化和编码

- 变换方法可以选择很多
 - 傅里叶变换
 - 离散余弦变换
 - 小波变换
- 变换编码方法是非信息保持型的(有损压缩)
- 是主流编码方式,JPEG采用此方法

离散余弦变换 DCT

• 一种频域变换

$$C(u,v) = a(u)a(v) \sum_{x=0}^{N-1} \sum_{y=0}^{N-1} f(x,y) \cos \left[\frac{(2x+1)u\pi}{2N} \right] \cos \left[\frac{(2y+1)v\pi}{2N} \right]$$

$$f(x,y) = \sum_{u=0}^{N-1} \sum_{v=0}^{N-1} a(u)a(v)C(u,v)\cos\left[\frac{(2x+1)u\pi}{2N}\right] \cos\left[\frac{(2y+1)v\pi}{2N}\right]$$

$$u, v = 0, 1, \dots, N-1$$

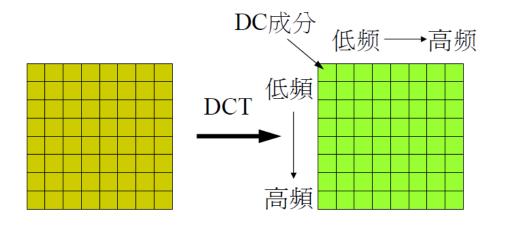
• a(u) 为归一化加权系数

$$a(u) = \begin{cases} \sqrt{1/N} & u = 0 \\ \sqrt{2/N} & u = 1, 2, \dots, N-1 \end{cases}$$

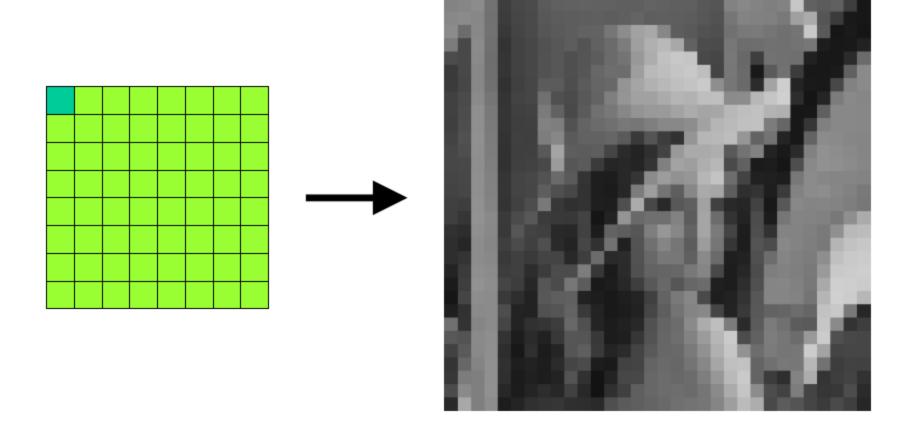
• 图像分成8x8小块,做DCT变换



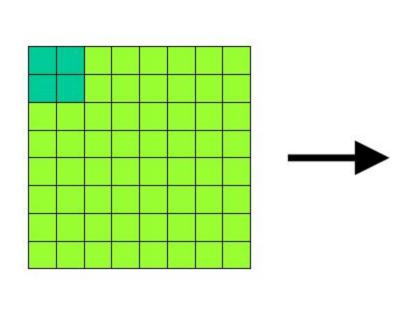




• 仅保留直流分量后重建效果

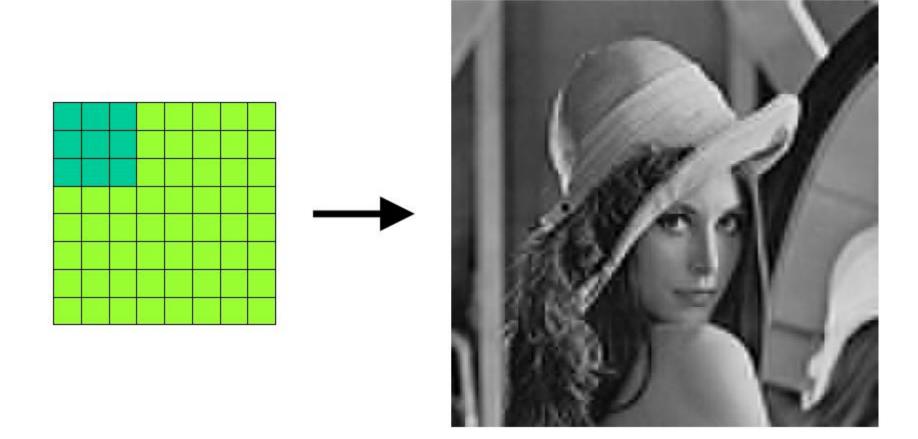


• 保留4个分量后重建效果



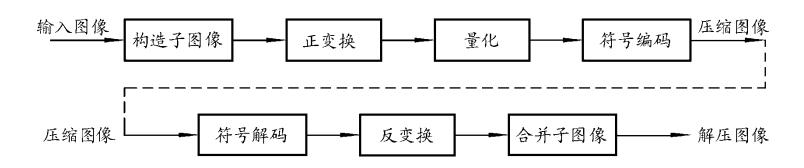


• 保留9个分量后重建效果



基于DCT的变换编码

- 压缩部分
 - 构造子图像: 将图像分成小块, 如8x8
 - 变换: DCT变换
 - 量化: 保留信息量大的系数, 并确定其精度
 - 符号编码: 哈夫曼编码等
- 解码部分是逆操作,除了量化



内容

- 图像压缩概述
- 变长编码
- 预测编码
- 变换编码
- 图像压缩国际标准

静止图像压缩国际标准

JPEG

- 1986年成立的联合图像专家组(joint picture expert group)所制定的静止 图像的压缩标准
- 使用离散余弦变换 DCT
- 通常达到25: 1的压缩率

• JPEG2000

- 由ISO和原CCITT两个组织的联合图像专家组于1997年开始征集提案,于 2000年问世
- 使用离散小波变换 DWT

运动图像压缩国际标准

- Motion JPEG
 - 用JPEG的方法对运动视频/电视信号进行编码,这也称为运动JPEG
- MPEG-1, MPEG-2, MPEG-4
 - 运动图像专家组(MPEG)制定的压缩标准
- H.264/AVC
 - JVT(joint video team)制定的一个面向未来IP和无线环境下的视频压缩的国际标准