图像压缩

黑白图像存储

像素点灰度值:0~255,为8位二进制数

图像的<mark>灰度值序列</mark>:{ p_1, p_2, \ldots, p_n }, p_i 为第i个像素点灰度值

图像存储:每个像素的灰度值占8位, 总计空间为8n





图像变位压缩的概念

变位压缩存储: 将 $\{p_1, p_2, ..., p_n\}$ 分成 m 段 $S_1, S_2, ..., S_m$

同一段的像素占用位数相同第t 段有 l[t]个像素,每个占用 b[t]位段头:记录l[t](8位)和b[t](3位)需要11位总位数为 $b[1]\cdot l[1]+b[2]\cdot l[2]+...+b[m]\cdot l[m]+11m$

图像压缩问题

约束条件: 第 t 段像素个数 $l[t] \le 256$ 第 t 段占用空间: $b[t] \times l[t] + 11$

$$b[t] = \left\lceil \log(\max_{p_k \in S_t} p_k + 1) \right\rceil \leq 8$$

问题: 给定像素序列{ $p_1, p_2, ..., p_n$ },确定最优分段,即

$$\min_{T} \{ \sum_{t=1}^{m} (b[t] \times l[t] + 11) \},$$

$$T = \{ S_{1}, S_{2}, ..., S_{m} \}$$
 为分段

实例

```
灰度值序列
```

分法1:
$$S_1 = \{10, 12, 15\}$$
, $S_2 = \{255\}$, $S_3 = \{1, 2, 1, 1, 2, 2, 1, 1\}$

分法2:
$$S_1$$
={10,12,15,255,1,2,1,1,2,2,1,1}

分法3: 分成12组,每组一个数

存储空间

子问题界定与计算顺序

子问题前边界为1,后边界为i对应像素序列为 $< p_1, p_2, ..., p_i>$ 优化函数值S[i]为最优分段存贮位数计算顺序

$$i = 1$$
 $i = 2$
...

$$i = n$$

算法设计

递推方程: 设S[i]是 $\{p_1, p_2, \dots, p_i\}$ 的最优分段需要的存储位数, S_m 是最后分段

$$S[i] = \min_{1 \le j \le \min\{i, 256\}} \{ S[i-j] + j \times b[i-j+1,i] \} + 11$$

$$b[i-j+1,i] = \begin{bmatrix} \log(\max_{p_k \in S_m} p_k + 1) \end{bmatrix} \le 8$$

$$p_1 \quad p_2 \quad \dots \quad p_{i-j} \quad p_{i-j+1} \quad \dots \quad p_i$$

$$S[i-j] \land \dot{\Box} \qquad \qquad j \wedge \dot{E}$$

$$j \times b[i-j+1,i] \dot{\Box}$$

Compress (P,n)

子问题后

边界i

- 1. $Lmax \leftarrow 256$; $header \leftarrow 11$; $S[0] \leftarrow 0$
- for $i \leftarrow 1$ to n do
- **3.** $b[i] \leftarrow length(P[i])$
- $bmax \leftarrow b[i]$ 4.
- **5.**
- $S[i] \leftarrow S[i-1] + bmax$
- **6.** $l[i] \leftarrow 1$
- for $j \leftarrow 2$ to min $\{i, Lmax\}$ do 7.
- 8. if bmax < b[i-j+1]
- 9. then $bmax \leftarrow b[i-j+1]$ **10.** if S[i] > S[i-j] + j *bmax
- then $S[i] \leftarrow S[i-j] + j *bmax$ 11.
- **12.** $l[i] \leftarrow i$
- **13.** $S[i] \leftarrow S[i] + header$

找到更

最后

段长j

好分段

$$P = <10, 12, 15, 255, 1, 2>.$$

 $S[1]=15, S[2]=19, S[3]=23, S[4]=42, S[5]=50$
 $l[1]=1, l[2]=2, l[3]=3, l[4]=1, l[5]=2$

10	12	15	255	1	2
S[5]=50				1×2-	⊢11 63
10	12	15	255	1	2
S[4]=42				$2\times2+11$ 57	
10	12	15	255	1	2
S[3]=23				3×8+11 58	
10	12	15	255	1	2
S[2]=		4	×8+11	62	
10	12	15	255	1	2
S[1]=15			5×8+11 66		
10	12	15	255	1	2
$6\times8+11$					59

追踪解

```
算法 Traceback (n, l)
```

输入:数组1

输出:数组C

1. j ← 1 // j 为正在追踪的段数

第j段

- 2. while $n \neq 0$ do
- 3. $C[j] \leftarrow l[n] \leftarrow kg$
- 4. $n \leftarrow n l[n]$
- 5. $j \leftarrow j + 1$

C[j]: 从后向前追踪的第j段的长度

时间复杂度: O(n)

小结

- 图像变位存储问题的建模
- 子问题边界的界定
- 递推方程及初值
- 伪码
- 标记函数与解的追踪
- 时间复杂度