# Digital System Design FINAL: Hierarchical Clustering

105060016 謝承儒 電資 20

#### 一. 目的

把散亂的測資中,較為接近的分成一群,如此就能將測資稍微整 理一下。

此次的測資是 hw06 中圖片的第一個 pixel,因此這是把相近顏 色的分成同一堆。

# 二. 方法

- 1. 將每筆測資視為獨立的群聚(cluster),n筆測資就有n個群聚。
- 2. 計算兩個群聚間的距離。

$$d(C_i,C_j) = \sum_{\mathbf{a} \in C_i, \mathbf{b} \in C_j} \frac{d(\mathbf{a},\mathbf{b})}{|C_i||C_j|},$$

- 3. 找出最接近的兩個群聚,將他們相連在一起
- 4. 重複步驟 2.3,直到群聚數量剩下希望的數量。

## 三. 軟、硬體工作分配

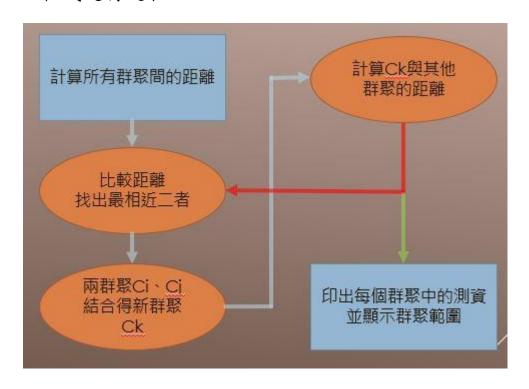
#### 1. 軟體

- A. 找出最接近的兩群聚,並接上
- B. 尋找在該群聚的測資

#### 2. 硬體

- A. 計算兩群聚間的距離
- B. 印出結果

## 四. 程式運行過程



# 五. 軟體中的變數

- node\_dis[NUM\_TEST\_IMAGE][NUM\_TEST\_IMAGE]
   兩測資間的距離
- cluster[NUM\_TEST\_IMAGE] 每個測資所屬的群聚,起初每個都屬於自己(cluster[i]=i), 但一旦接上就會改變裡面的值,例如3和50接上就會將 cluster[50]=3,但cluster[3]=3。
- 4. root\_1, root\_2, child\_1, child\_2,
- cluster\_num = NUM\_TEST\_IMAGE 剩下的群聚數量。

## 六. 軟體中的設計

1. 尋找最接近兩群聚 Ci, Cj

裡用 cluster\_dis 這個陣列,用雙重迴圈去倆俩比對。找出最接近的 Ci,Cj。

2. 將 Ci,Cj 合成為 Ck(Ci<Cj)

利用迴圈找出 cluster[i]==Cj 並改成 Ci,如此代表將兩群聚 合在一起。

3. 計算 Ck(變大的 Ci)與其他群聚的距離

將 root1 設為 Ck, 做以下步驟:

- A. 利用迴圈,找出其他的群聚 Cw(不等於 Ci), 並把 root2 設 為 Cw
- B. 再利用第二層迴圈找出 cluster[i]==root1, 將 child1 設為i。
- C. 再利用第三層迴圈找出 cluster[j]==root2, 將 child2 設為j。
- D. 從 node\_dis[i][j]得到兩測資的距離,回到步驟 C 找下一個 child2。若是 Cw 的測資全部找到,回到步驟 B 找下一個 child1,接著再次計算該 child1 與所有 child2 的距離。
- E. 找完 Cw 後,計算 Ck 與 Cw 的距離(參見上面所提的公式), 就換找下一個群聚。

### 七. Input、Output、Others (FSM)

#### 1. Input:

- A. [31:0] pcpi\_rs1, pcpi\_rs2: 輸入的2個數字。
- B. pcpi\_insn\_valid: 代表是否可以開始計算。
- C. [31:0] mem\_rdata : 藉由上一個 cycle 的 addr,從記憶體得到的值

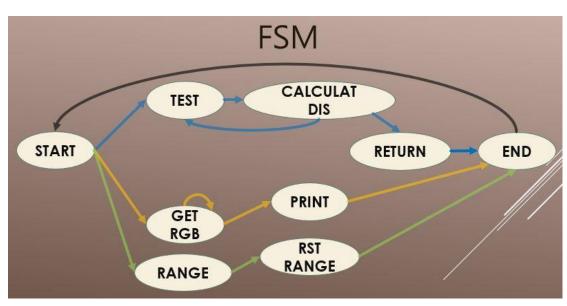
#### 2. Output:

- A. [31:0] pcpi\_rd: 回傳值
- B. pcpi\_wait : 若為 1, 代表還沒算完。
- C. pcpi\_wr : 若為 1, 就將現在的 pcpi\_rd 傳出去。
- D. pcpi\_ready: 若為1,代表已經算完。
- E. [31:0] mem\_addr: 利用 addr可以在下個 cycle 得到記憶體的值。

#### 3. Others:

- A. [2:0] state, next\_state
- B. [31:0] step, next\_step
- C. [31:0] distance, next\_distance
- D. [31:0] R, G, B:該 pixel的 RGB 值
- E. [31:0] MAX\_R, MAX\_G, MAX\_B, MIN\_R, MIN\_G, MIN\_B 該群聚最大的 RGB 與最小的 RGB
- F. [31:0] next\_MAX\_R, next\_MAX\_G, next\_MAX\_B,
   next\_MIN\_R, next\_MIN\_G, next\_MIN\_B
- G. [31:0] return\_value

# 八. FSM 中 state 的轉換



#### 1. START:

每次呼叫硬體 function 時,都會進入這個初始 state,pcpi\_insn\_valid=1,則下個 state 為 TEST,而且將 addr 設為編號為 pcpi\_rs1 的圖片的記憶體位址,如此下一個 cycle 就能取得相對應的 pixel。

若輸入的 pcpi\_rs2 是`print、`print\_range 這類有被特別 定義的數字,則分別進入 GET RGB 或 RANGE。

#### 2. TEST :

將 mem\_rdate 存入 test\_pixel,下個 state 為 TRAIN,並 將 addr 設為編號為 pcpi\_rs2 的圖片的記憶體位址。

#### 3. CALCULATE DIS:

將  $next_distance$  設為  $distance+(text_pixel - mem rdata)^2$ 。

將 step+1 後存入  $next\_step$ ,代表往該 pixel 的顏色(G or B)下繼續計算。

若 step==3 代表兩 pixel 已比完,則進入 RETURN。反之,則進入 TEST 繼續比對。

#### 4. RETURN:

將 return\_value = distance 回傳回去,並把 next distance 初始成 0。next state 是 END。

#### 5. GET RGB:

將  $mem_rdata$  存入  $R \times G \times B(step = 1 \times 2 \times 3 \oplus)$ ,並在得到 RGB 時,和  $MAX_R \times G \times B$  及  $MIN_R \times G \times B$  時比較,以便得到該 群聚的範圍。

若 step=3 代表已經取到 RGB 三色, next state 為 PRINT。

#### 6. PRINT:

將存在 module 的 RGB 顯示出來,next state 為 END。

#### 7. RANGE:

將存在 module 的 MAX\_R、G、B、MIN\_R、G、B 顯示出來, next state 為 RST RANGE。

#### 8. RST RANGE:

把 MAX\_R、G、B 初始成 Ø, MIN\_R、G、B 初始成 255。 next\_state 為 END。

#### 9. END:

將 pcpi\_wr=1、pcpi\_ready=1 讓這次 module 結束。 next state 為 START。

## 九. 加速效果

#### 1. 30 張

#### A. 軟

```
Cycle counter ...... 6039210
Instruction counter .. 1362482
CPI: 4.43
Status:DONE
```

#### B. 軟+硬

```
Cycle counter ...... 5116057
Instruction counter .. 1139334
CPI: 4.49
Status:DONE
```

#### 2. 50 張

#### A. 軟

```
Cycle counter ......27881661
Instruction counter .. 6014548
CPI: 4.63
Status:DONE
```

#### B. 軟+硬

```
Cycle counter ......25618454
Instruction counter .. 5460171
CPI: 4.69
Status:DONE
```

可以看出加速效果大概是10%左右。

## 十. 遇到的問題

# 十一. 討論

## 1. 如何確定結果是正確的

一種方法是自己也用手算,但如此太費時,因此每個群聚的 R、G、B和三色總和範圍都顯示出來。結果如下: A.30選3

|         | 7. JU Z       | 5 ) |      |    |      |    |     |
|---------|---------------|-----|------|----|------|----|-----|
| ROOT= 1 |               |     |      |    |      |    |     |
| NODE=   | 1,            | R=  | 154, | G= | 126, | B= | 105 |
| NODE=   | 4,            | R=  | 170, | G= | 168, | B= | 177 |
| NODE=   | 5,            | R=  | 159, | G= | 150, | B= | 153 |
|         |               |     |      | •  |      |    |     |
|         |               |     |      | •  |      |    |     |
|         |               |     |      | •  |      |    |     |
| NODE=   | 11,           | R=  | 142, | G= | 172, | B= | 176 |
| NODE=   | 29,           | R=  | 202, | G= | 202, | B= | 204 |
| NODE=   | 30,           | R=  | 126, | G= | 122, | B= | 126 |
| R:      | 86~           | 202 |      |    |      |    |     |
| G:      | 96~           | 202 |      |    |      |    |     |
| B:      | 99~           | 204 |      |    |      |    |     |
| ALL:    | 281~          | 608 |      |    |      |    |     |
|         |               |     |      |    |      |    |     |
| ROOT= 2 | <u>)</u><br>- |     |      |    |      |    |     |
| NODE=   | 2,            | R=  | 255, | G= | 253, | B= | 253 |
| NODE=   | 16,           | R=  | 235, | G= | 235, | B= | 237 |
| NODE=   | 21,           | R=  | 252, | G= | 249, | B= | 250 |
| R:      | 235~          | 255 |      |    |      |    |     |
| G:      | 235~          | 253 |      |    |      |    |     |
| B:      | 237~          | 253 |      |    |      |    |     |
| ALL:    | 707~          | 761 |      |    |      |    |     |
|         |               |     |      |    |      |    |     |
| ROOT= 3 | }             |     |      |    |      |    |     |
| NODE=   | 3,            | R=  | 28,  | G= | 37,  | B= | 38  |
| NODE=   | 7,            | R=  | 28,  | G= | 30,  | B= | 33  |
| NODE=   | 10,           | R=  | 53,  | G= | 54,  | B= | 56  |
| NODE=   | 13,           | R=  | 17,  | G= | 17,  | B= | 17  |
| NODE=   | 19,           | R=  | 23,  | G= | 47,  | B= | 52  |
| NODE=   | 24,           | R=  | 73,  | G= | 71,  | B= | 77  |
| NODE=   | 27,           | R=  | 45,  | G= | 42,  | B= | 35  |
| R:      | 17~           | 73  |      |    |      |    |     |
| G:      | 17~           | 71  |      |    |      |    |     |
| B:      | 17~           | 77  |      |    |      |    |     |
| ALL:    | 51~           | 221 |      |    |      |    |     |
|         | B. 30 選       | ₹ 4 |      |    |      |    |     |

| ROOT= 1 |      |     |      |    |      |    |     |
|---------|------|-----|------|----|------|----|-----|
| NODE=   | 1,   | R=  | 154, | G= | 126, | B= | 105 |
|         | 6,   |     | -    |    | 105, |    |     |
| NODE=   | -    | R=  | -    |    | _    | B= |     |
|         | ,    |     | ,    |    | ,    |    |     |
|         |      |     |      | •  |      |    |     |
|         |      |     |      |    |      |    |     |
| NODE=   | 23,  | R=  | 126, | G= | 102, | B= | 117 |
|         | 26,  |     | -    |    | _    | B= | 116 |
|         | •    |     | -    |    | 121, |    | 138 |
|         | -    |     | -    |    | 122, |    | 126 |
| R:      | 86~  | 164 |      |    |      |    |     |
| G:      | 96~  | 142 |      |    |      |    |     |
| B:      | 99~  | 151 |      |    |      |    |     |
| ALL:    | 281~ | 457 | 7    |    |      |    |     |
|         |      |     |      |    |      |    |     |
| ROOT= 2 | 2    |     |      |    |      |    |     |
| NODE=   | 2,   | R=  | 255, | G= | 253, | B= | 253 |
| NODE=   | 16,  | R=  | 235, | G= | 235, | B= | 237 |
| NODE=   | 21,  | R=  | 252, | G= | 249, | B= | 250 |
| R:      | 235~ | 255 |      |    |      |    |     |
| G:      | 235~ | 253 |      |    |      |    |     |
| B:      | 237~ | 253 |      |    |      |    |     |
| ALL:    | 707~ | 761 | _    |    |      |    |     |
|         |      |     |      |    |      |    |     |
| ROOT= 3 | 3    |     |      |    |      |    |     |
| NODE=   | 3,   | R=  | 28,  | G= | 37,  | B= | 38  |
| NODE=   | 7,   | R=  | 28,  | G= | 30,  | B= | 33  |
| NODE=   | 10,  | R=  | 53,  | G= | 54,  | B= | 56  |
| NODE=   | 13,  | R=  | 17,  | G= | 17,  | B= | 17  |
| NODE=   | 19,  | R=  | 23,  | G= | 47,  | B= | 52  |
|         | -    |     | -    |    | 71,  | B= | 77  |
| NODE=   | 27,  | R=  | 45,  | G= | 42,  | B= | 35  |
| R:      | 17~  | 73  |      |    |      |    |     |
| G:      |      |     |      |    |      |    |     |
|         | 17~  |     |      |    |      |    |     |
| ALL:    | 51~  | 221 | •    |    |      |    |     |

ROOT = 4

| NODE= | 4, R=  | 170, G= | 168, B= | 177 |
|-------|--------|---------|---------|-----|
| NODE= | 5, R=  | 159, G= | 150, B= | 153 |
| NODE= | 11, R= | 142, G= | 172, B= | 176 |
| NODE= | 12, R= | 164, G= | 162, B= | 162 |
| NODE= | 18, R= | 197, G= | 198, B= | 201 |
| NODE= | 20, R= | 153, G= | 174, B= | 155 |
| NODE= | 25, R= | 162, G= | 164, B= | 169 |
| NODE= | 29, R= | 202, G= | 202, B= | 204 |

R: 142~ 202 G: 150~ 202 B: 153~ 204 ALL: 445~ 608

> 可以看出,每個群聚間的 R、G、B、ALL 幾乎都沒有重疊到,若 是分的剩餘群聚數越多,每個群聚的範圍也會較小。

# 十二. 資料來源

 http://mirlab.org/jang/books/dcpr/dcHierClustering. asp?title=3-

2%20Hierarchical%20Clustering%20(%B6%A5%BCh%A6%A1%A 4%C0%B8s%AAk)&language=chinese

3-2 Hierarchical Clustering (階層式分群法)