

《資料結構》

一、對下列三個程式片段，請使用Big-O符號，分別估計其最長執行時間（worst time）。程式片段中，S代表一段沒有與n相關的迴圈（no n-dependent loops）。

(一)for (int i = 0; i * 1 < n; i++) (5分)

S

(二)for (int i = 0; Math.sqrt(i) < n; i++) (5分)

S

(三)int k = 1; (10分)

for (int i = 0; i < n; i++)

k *= 2;

for (int i = 0; i < k; i++)

S

試題評析 本題重點在分析程式的時間複雜度，程式有加少許變化，大致不難，小心計算取分不難。

考點命中 《資料結構》，高點文化出版，王致強編著，頁1-23~1-28。

答：

(一)

| 步驟 | i | 條件 | |
|-----|-----|---------------------|------|
| 初始化 | 0 | $0 \times 0 < n$ | |
| 1 | 1 | $1 \times 1 < n$ | |
| 2 | 2 | $2 \times 2 < n$ | |
| 3 | 3 | $3 \times 3 < n$ | |
| ... | ... | ... | |
| k | k | $k \times k \geq n$ | 終止條件 |

由終止條件 $k^2 = n$ 解得 迴圈次數 $k = \sqrt{n} = O(n^{0.5})$

(二)

| 步驟 | i | 條件 | |
|-----|-----|-------------------|------|
| 初始化 | 0 | $\sqrt{0} < n$ | |
| 1 | 1 | $\sqrt{1} < n$ | |
| 2 | 2 | $\sqrt{2} < n$ | |
| 3 | 3 | $\sqrt{3} < n$ | |
| ... | ... | ... | |
| k | k | $\sqrt{k} \geq n$ | 終止條件 |

由終止條件 $\sqrt{k} \geq n$ 解得 迴圈次數 $k \geq n^2 = O(n^2)$

(三)先以第1個迴圈，計算k：

for (int i=0; i<n; i++)

k *=2;

得到 $k=2^n$ ，第1個迴圈時間為 $O(n)$ 。

再執行第2迴圈：

for (int i=0; i<k; i++)

第2個迴圈時間為 $O(k)=O(2^n)$

總時間為： $O(n)+O(2^n)=O(2^n)$ 。

二、有下列資料元素 (data elements)，其數值越小則優先權 (priority) 越高，請分別依序將各元素加入 (add) 優先佇列 (priority queue) 中，且分別以下列三種資料結構實作之。

90, 10, 80, 20, 70, 50, 40, 30

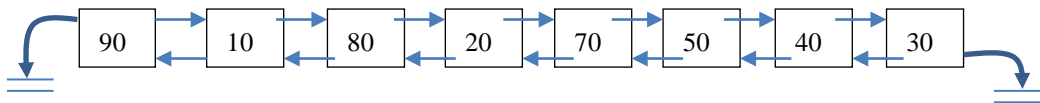
- (一)用雙向鏈接串列 (doubly-linked list) 來實作此優先佇列，請畫出其資料結構圖。(6分)
- (二)用紅黑樹 (red-black tree) 來實作此優先佇列，請畫出其資料結構圖。注意：紅節點請標示R，例如20R表示其值為20的紅 (Red) 節點；黑節點則請標示B，例如50B表示其值為50的黑 (Black) 節點。(7分)
- (三)用最小堆積 (min heap) 來實作此優先佇列，請畫出其資料儲存的陣列 (array) 圖。注意：陣列索引 (array index) 由左向右遞增。(7分)

| | |
|-------------|---|
| 試題評析 | 本題測驗3種優先佇列的實作題：雙向鏈接串列、紅黑樹和最小堆積，只要熟悉3種資料結構的操作，所以拿到的分數與對各種結構了解有關。 |
| 考點命中 | 《資料結構》，高點文化出版，王致強編著，頁7-7、7-9、11-49~11-52。 |

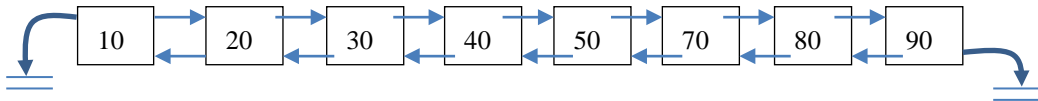
答：

(一)鏈接串列分兩種：

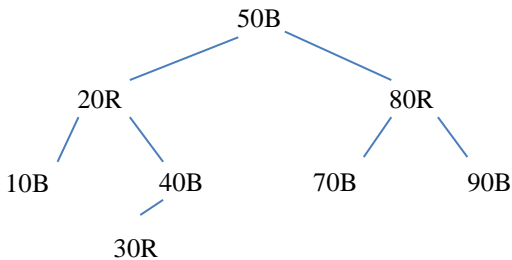
(1)未排序串列



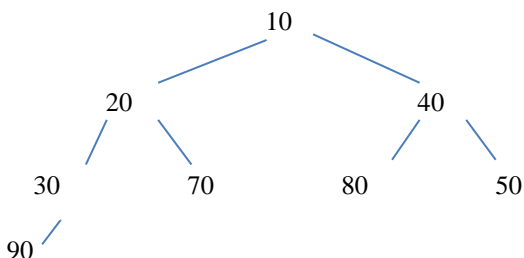
(2)排序串列(由小而大)



(二)紅黑樹：



(三)最小堆積：



重製必究！】

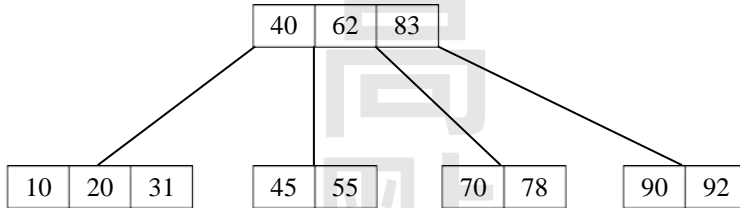
陣列如下：

| | | | | | | | | |
|-------|----|----|----|----|----|----|----|----|
| index | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 |
| value | 10 | 20 | 40 | 30 | 70 | 80 | 50 | 90 |

三、下圖為一棵2-3-4樹。

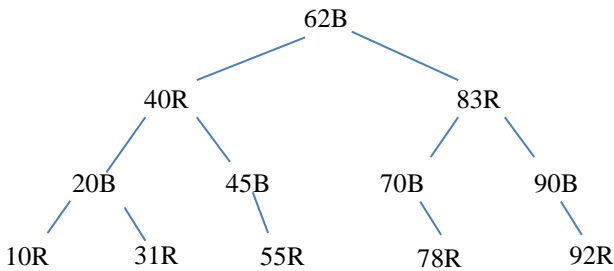
(一)請畫出對應的紅黑樹 (red-black tree)。請參閱上題紅黑樹節點的標示說明。(6分)

(二)首先，插入 (insert) 33；接著，刪去 (delete) 78。請分別畫出對應的2-3-4樹與紅黑樹。(14分)

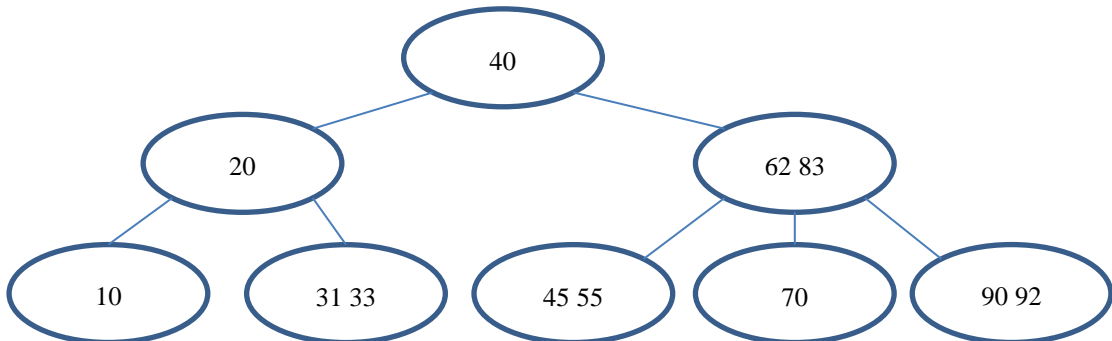


| | |
|-------------|---|
| 試題評析 | 本題包括2個部份：2-3-4樹與紅黑樹的對應轉換，以及插入和刪除操作。 |
| 考點命中 | 《資料結構》，高點文化出版，王致強編著，頁11-48~11-49、11-41~11-43。 |

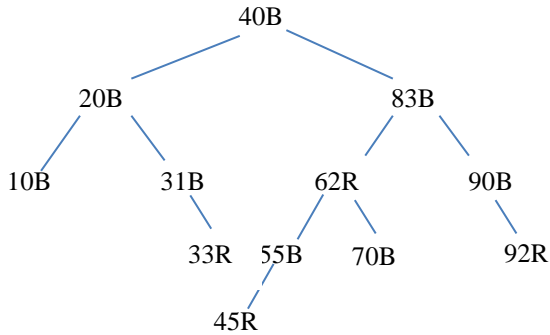
答：
(一)



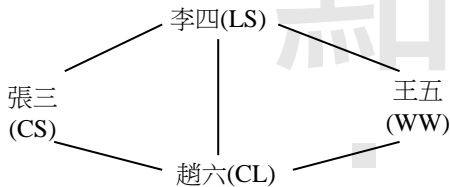
(二)2-3-4樹



紅黑樹



四、下面的無向圖 (undirected graph) 表示四個人的關係，如張三與李四有關係，這二人之間有邊 (edge) 相連，則可走訪。括弧內為人名縮寫，如張三 (Chang San) 的縮寫為CS。若同時有兩個以上的人可處理，則先處理人名縮寫的字母順序較小者。



- (一)由張三(CS)出發，用佇列 (queue) 做廣度優先搜尋 (breadth-first search) 走訪所有人，請寫出走訪順序的中文人名。(10分)
- (二)由張三(CS)出發，用堆疊 (stack) 做深度優先搜尋 (depth-first search) 走訪所有人，請寫出走訪順序的中文人名。(10分)

試題評析 本題測驗廣度優先搜尋與深度優先搜尋，並且分別使用佇列與堆疊進行走訪。

考點命中 《資料結構》，高點文化出版，王致強編著，頁8-18~8-20。

答：

(一)BFS：張三(CS) 趙六(CL) 李四(LS) 王五(WW)

(1)enqueue(張三(CS))

queue:張三(CS)

(2)dequeue() => 走訪 張三(CS)

queue: empty

enqueue(趙六(CL))

enqueue(李四(LS))

queue: 趙六(CL), 李四(LS)

(3)dequeue() => 走訪 趙六(CL)

queue: 李四(LS)

enqueue(王五(WW))

queue: 李四(LS), 王五(WW)

(4)dequeue() => 走訪 李四(LS)

queue: 王五(WW)

(5)dequeue() => 走訪 王五(WW)

queue: empty

(6)結束

(二)DFS：張三(CS) 李四(LS) 王五(WW) 趙六(CL)

【版權所有，重製必究！】

張三(CS), 趙六(CL), 李四(LS), 王五(WW)

- (1)push(張三(CS))
stack: 張三(CS)
- (2)pop() => 走訪 張三(CS)
stack: empty
push(趙六(CL))
push(李四(LS))
stack: 趙六(CL), 李四(LS)
- (3)pop() => 走訪 李四(LS)
stack: 趙六(CL)
push(趙六(CL))
push(王五(WW))
stack: 趙六(CL), 趙六(CL), 王五(WW)
- (4)pop() => 走訪 王五(WW)
stack: 趙六(CL), 趙六(CL)
push(趙六(CL))
stack: 趙六(CL), 趙六(CL), 趙六(CL)
- (5)pop() => 走訪 趙六(CL)
stack: 趙六(CL), 趙六(CL)
- (6)pop() => 趙六(CL) 丟葉
stack: 趙六(CL)
- (7)pop() => 趙六(CL) 丟葉
stack: empty
- (8)結束

五、將下列六個鍵值：

33, 72, 71, 55, 112, 109

存入大小為19的雜湊表 (a hash table of size 19)

雜湊函數h為： $h(key) = key \text{ mod } 19$

分別用下面兩種衝突處理方式 (collision handler)：

- (一)間隔為1 (offset of 1) (12分)
- (二)間隔為商 (quotient-offset) (8分)

請分別寫出兩個雜湊表；並在間隔為1的雜湊表上，標示出一次聚集 (primary clustering)。

| | |
|-------------|-----------------------------------|
| 試題評析 | 本題測驗雜湊法插入資料，以及衝突處理方法。 |
| 考點命中 | 《資料結構》，高點文化出版，王致強編著，頁10-20~10-23。 |

答：

(一)offset為1 (linear probing)

| | | | | | | | | | | | | | | | | | | |
|-----|---|---|---|---|---|---|---|---|---|----|----|----|----|----|----|----|----|-----|
| 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | 10 | 11 | 12 | 13 | 14 | 15 | 16 | 17 | 18 |
| 109 | | | | | | | | | | | | | | 33 | 72 | 71 | 55 | 112 |
| * | | | | | | | | | | | | | | * | * | * | * | * |

*為primary clustering

(二)quotient-offset(double hashing)

| | | | | | | | | | | | | | | | | | | |
|----|---|---|-----|---|-----|---|---|---|---|----|----|----|----|----|----|----|----|----|
| 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | 10 | 11 | 12 | 13 | 14 | 15 | 16 | 17 | 18 |
| 55 | | | 112 | | 109 | | | | | | | | | 33 | 72 | | 71 | |

double hashing

$$F1(x) = x \bmod 19$$

$$F2(x) = x \operatorname{div} 19 \quad \text{以商為offset}$$

| key | home key mod 19 | offset key div 19 |
|-----|--------------------|----------------------|
| 33 | 14 | 1 |
| 72 | 15 | 3 |
| 71 | 14 | 3 |
| 55 | 17 | 2 |
| 112 | 17 | 5 |
| 109 | 14 | 5 |

高點 · 高上

【版權所有，重製必究！】