

《資料結構》

試題評析

第一題：解釋名詞，屬於基本問題，應可簡單拿分。

第二題：二元搜尋樹的基本運算，其中第(二)小題須熟稔刪除的原理，並且對程式（演算法）要了解其做法，才能取得分數。

第三題：圖形表示法的應用問題，並且也考到Dijkstras 單起點最短路徑問題，答題應當不難。

第四題：Shell 排序法稍微冷門的部份，準備完整的考生回答亦不困難。

第五題：應用資料結構表示棋類遊戲的問題，此為近二年常見的考題類型，未考到人工智慧相關內容，能了解題意想出表示方法可簡單處理。

本份試題預測拿到65分是基本的，程度佳、準備完整的應試者應可拿到80分或以上的成績。

一、解釋下列名詞並舉例說明：（每小題5分，共25分）

- (一)演算法 (algorithm)
- (二)時間複雜度 (time complexity)
- (三)遞迴式的解決問題方法 (recursive solution)
- (四)雙向佇列 (Deque)
- (五)最小成本生成樹 (minimum cost spanning tree)

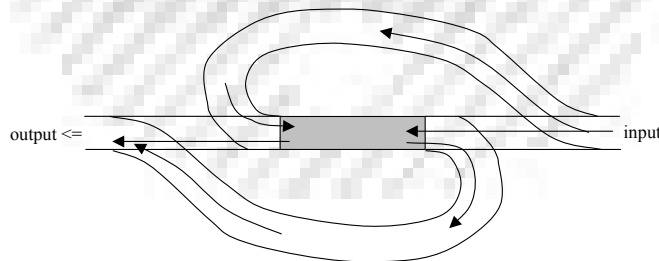
答：

(一)演算法：演算法的定義：為了完成某一特定工作，而設計出的一組有限、有序的指令集合。例如：選擇排序法。

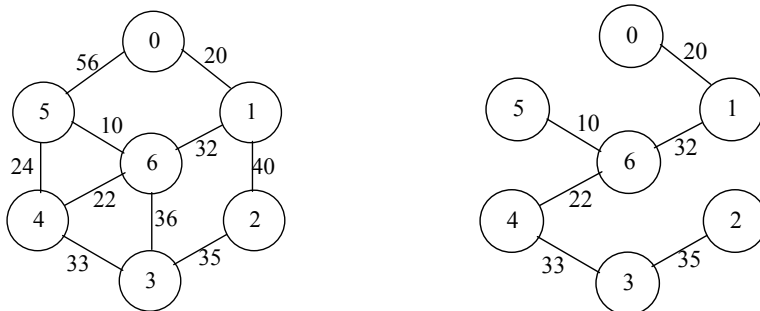
(二)時間複雜度：採用漸近式表示法(Asymptotic Notations)，不計算實際執行指令的個數，而改以計算程式反覆被執行的次數等級，來表示所需時間的成長率現象。例如： $f(n)=O(g(n))$ 。

(三)遞迴式的解決問題方法：一個程序(函數)解決問題時，會呼叫自己的比較簡單版本。例如：n的階層。

(四)雙向佇列：一種線性佇列，兩端皆可以加入資料也都可以刪除資料。例如下圖：



(五)最小成本生成樹：一個圖形的生成樹中，成本最低的一棵。例如：



- 二、請用二元樹 (binary tree) 針對10筆資料：「陳、劉、王、蘇、高、胡、蔡、何、簡、莊」設計出以鏈結 (link) 表示的二元樹資料結構，10筆資料的排序方式可自行決定 (例如，依據筆劃數、注音符號、拼音或其他)。(每小題5分，共25分)
- (一)請用任意程式語言寫出插入 (insert) 一個節點的演算法。
- (二)請用任意程式語言寫出刪除 (delete) 一個節點的演算法。
- (三)請用任意程式語言寫出中序 (inorder) 尋訪的演算法。
- (四)請將「陳、劉、王、蘇、高、胡、蔡、何、簡、莊」及你決定並明確寫出的排序方式，用插入演算法逐一插入二元樹，請畫出最後的二元樹。
- (五)請分析二元樹搜尋 (searching) 的 $O()$ 時間複雜度。

答：

(一)

```

1. void BST_Ins(datatype x, treeptr &t);
2. {
3.     if (t == NULL)
4.     {
5.         t=(treeptr)malloc(sizeof(struct node));
6.         t->data = x;
7.         t->lchild = NULL;
8.         t->rchild = NULL;
9.     }
10.    else if (x < t->data) BST_ins(x, t->lchild);
11.    else if (x > t->data) BST_ins(x, t->rchild)
12. }

```

(二)

```

1. void BST_Delete(datatype x, treeptr &t)
2. {
3.     if (t==NULL) NotFound();
4.     else if (x<t->data) BST_Delete(x,t->left);
5.     else if (x>t->data) BST_Delete(x,t->right);
6.     else
7.     {
8.         treeptr q=t;
9.         if (t->left==NULL) t=t->right;
10.        else if (t->right==NULL) t=t->left;
11.        else
12.        {
13.            treeptr p, q;
14.            p=t; q=p->right;
15.            while (q->left!=NULL)
16.            {
17.                p=q; q=q->left;
18.            }
19.            t->data=q->data;
20.            p->left=q->right;
21.        }
22.        free(q);
23.    }
24. }

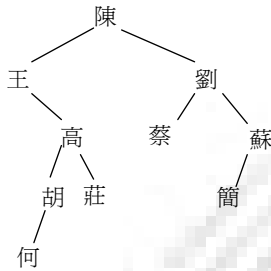
```

(三)

```

1. void inorder(TreePtr t)
2. {
3.     if (t!=NULL)
4.     {   inorder(t->lchild);
5.         printf("%d", t->data);
6.         inorder(t->rchild)
7.     }
8. };
    
```

(四)按筆劃數排序



(五)

若原來的二元搜尋樹有 n 個節點，插入一項新資料的時間複雜度為 $O(1) \sim O(n)$ 。
 worst case 時間為 $O(n)$ ，可能發生在 skewed binary tree 時。average case 為 $O(\log n)$ 。

三、考慮某地區的地圖，地圖上有 n 個城市，城市之間共有 m 條相通的公路，每條公路有一個長度（例如，10公里）。某人經常需從城市 S 出發，開車前往另一城市 T 送貨，請你設計一個軟體系統的資料結構與演算法，幫忙找出路程最短的建議路徑與該路徑的總長度。（每小題5分，共15分）

- (一)請設計一資料結構表示出地圖之 n 個城市、 m 條公路及公路長度。
- (二)依據你設計的資料結構，寫出 Dijkstra 演算法，找出路程最短的建議路徑與該路徑的總長度，並舉例說明。
- (三)分析 Dijkstra 的時間複雜度。

答：

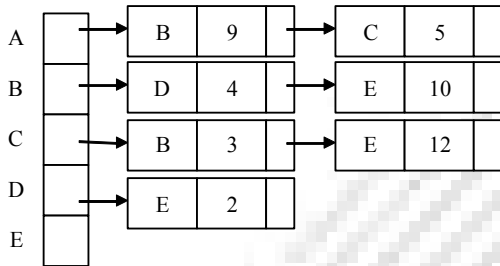
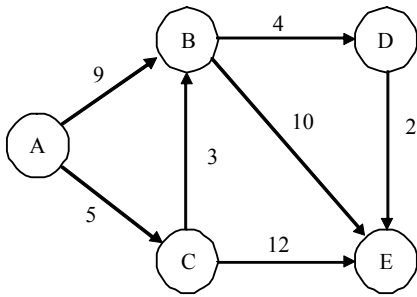
(一) n 個城市，建立 n 個鏈結串列； m 條公路，每條公路建一個鏈串列節點。

節點結構:

```

struct node {
    char city[20]; // 城市名稱
    int length; // 公路長度
    struct node * link;
};
struct node * header[n];
    
```

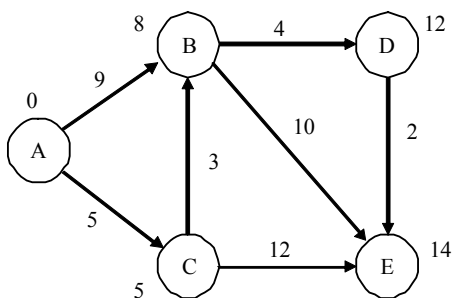
以下圖為例:



(二)

※ Dijkstra's Algorithm

1. procedure shortestpath(v, cost, dist, n, pred);
2. begin
3. for i ← 1 to n do begin
4. s[i] ← false;
5. dist[i] ← cost[v,i];
6. if cost[v,i] ≠ ∞ then pred[i] ← v
7. else pred[i] ← 0;
8. end;
9. s[v] ← true; dist[v] ← 0; prev[v] ← 0;
10. num ← 2;
11. while num < n do begin
12. // choose u with minimum dist[u] and s[u]=false }
13. u ← choose(dist, n);
14. s[u] ← true;
15. num ← num + 1;
16. for each w adjacent from u do
17. if not s[w] then
18. if dist[u]+cost[u,w] < dist[w] then begin
19. pred[w] ← u;
20. dist[w] ← dist[u]+cost[u,w];
21. end;
22. end;
23. end;



(三)

時間複雜度

3~8 行: $O(|V|)$

13 行: $O(|V|\log|V|)$ // 使用 Fibonacci Heaps

16~21行: $O(|V|+|E|)$ // 使用 鄰接串列

總時間為: $O(|E|+|V|\log|V|)$

四、給予資料: 3, 1, 5, 7, 15, 13, 9, 11,

(一)請寫出Shell排序演算法。(15分)

(二)並用Shell排序法, 將資料排成由大到小排列, 請務必將每一步驟詳細畫出並詳細說明。(10分)

答:

(一)

```
void d_sort(int d, int n)
{ int i,k,t;
  for (i=d+1; i<=n; i++)
  {   t=a[i]; k=i-d;
      while (k>0 && a[k]>t)
      {   a[k+d]=a[k];
          k-=d;
        }
      a[k+d]=t;
    }
}
```

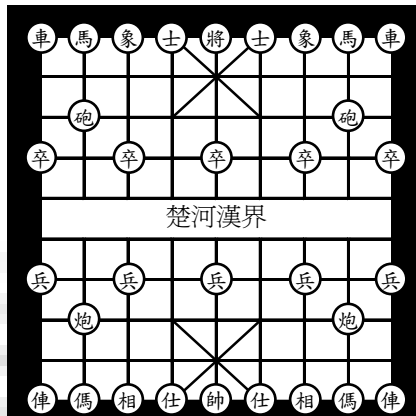
```
void ShellSort(distset d[], int n)
{ int i=0;
  do {   i=i+1;
        d_sort(d[i],n);
    } while (d[i]>1);
}
```

(二)

initial :	3	1	5	7	15	13	9	11
pass 1(d=4):	15	13	9	11	3	1	5	7
pass 2(d=2):	15	13	9	11	5	7	3	1
pass 3(d=1):	15	13	11	9	7	5	3	1

五、考慮設計中式象棋（如圖）電腦程式系統：（每小題5分，共10分）

- (一)請設計一資料結構使能隨時表示出棋盤現狀（current state），包含所有棋子的位置、有那些棋子在棋盤上。
- (二)寫出一演算法能產生「象」或「相」在任意位置之下一步可前往且合規則的所有位置（next feasible positions），注意，務必考慮其他棋子阻礙的因素。「象」或「相」的移動規則：(1)田字形的對角移動；(2)田字正中央有棋子時，不能移動前往。



答：

(一)使用一個二維陣列記錄棋盤上的狀態：

```
int board[10][9]; // 0:空的位置(沒有棋子)
// 1:將, 2,3:士, 4,5:象, 6,7:車, 8,9:馬, 10,11:包, 12~16:卒(有5隻卒)
// 17:帥, 18,19:仕, 20,21:相, 22,23:俥, 24,25:馮, 26,27:炮, 28~32:兵(有5隻兵)
int row[33],col[33]; // 記錄每個棋子所在的位置, row值等於 -1 代表該棋子已被吃
```

(二)使用一個二維陣列記錄象可以移動的相對位置

```
int move[4][2]={{-2,-2},{-2,2},{2,2},{2,-2}};
```

(i-2,j-2)				(i-2,j+2)
		(i,j)		
(i+2,j-2)				(i+2,j+2)