

# 《程式設計概要》

一、撰寫遞迴函式是重要程式設計技巧之一。

(一)請說明下列遞迴函式findnum目的為何？(5分)

<pre>int items, price[100]; //全域變數  int findnum (int i, int num) {     if (i &lt; items) {         if (num &lt; price[i])             num = price[i];         num = findnum (i+1, num);     }     return num; }</pre>	<pre>int main () {     int i, num;      // 讀入數量及所有正整數價錢     scanf ("%d", &amp;items);     for (i=0; i&lt;items; i++)         scanf ("%d", &amp;price[i]);     num = findnum (0, -1);     printf ("The ... is %d\n", num);     return 0; }</pre>
---	---

(二)請將findnum()函式改寫成非遞迴的函式。(10分)

(三)請說明下列非遞迴程式目的為何？(5分)

<pre>void convert (long m) {     long count=-1, n=0;     while (0 &lt; m) {         n = n*10 + m%2;         m = m / 2;         count++;     }     while (0 &lt; count) {         printf ("%ld", n%10);         n = n / 10;         count--;     }     printf ("%ld", n%10);     return; }</pre>	<pre>int main() {     long m;      scanf ("%ld", &amp;m);     printf (" The ... value is ");     convert (m);     printf ("\n");     return 0; }</pre>
---	--

(四)請將convert()函式改寫成以遞迴運算的函式，且函式內不可新增變數。(10分)

<b>試題評析</b>	本試題是測驗迴圈與遞迴的題目，這是上課時一直強調的每年必考題。題目會給迴圈或遞迴的程式，要求改為另一種寫法，或者直接給問題要求用這兩種方式寫出程式。進位轉換已經出了很多次，包含最大公因數、費氏級數等問題都是常見的考題，本題容易輕鬆取得高分。
<b>考點命中</b>	《高點·程式設計概要講義》第一回，許振明平編撰，頁80、97、170。

**答：**

(一)找出陣列price內的最大正整數。

(二)

```
int findnum (int i, int num) {
    for (; i < items; i++) {
        if (num < price[i])
            num = price[i];
    }
}
```

【版權所有，重製必究！】

```
return num;
}
```

(三)十進位數值轉二進位數值，如 $(12)_{10}=(1100)_2$   
(四)

```
void convert (long m) {
    if(m==0){
        printf("0");
        return;
    }else{
        convert(m/2);
        printf("%d", m%2);
    }
}
```

二、請說明下列PHP程式設計的觀念。

(一)Class和Interface的差異為何？請從可否宣告屬性、可否實例化、可否有實作方法3個面相加以說明。(5分)

(二)若前端網頁以HTML程式上傳一個檔案到後端，請以PHP寫出後端要處理的部分，包括檢查檔案是否上傳成功、檢查檔案是否存在(不可覆蓋)、將上傳的檔案搬移到指定位置。(15分)

前端：

```
<form method="post" enctype="multipart/form-
data" action="upload.php">
  <input type="file" name="to be uploaded">
  <input type="submit" value="Upload">
</form>
```

後端：  
<?php

...

?>

試題評析	類別(class)是一種自訂的抽象型資料型態，介面(interface)是函數成員只宣告不定義內容的特殊類別，由子類別(subclass)實作父介面後實作函數內容。至於PHP Web程式，每年必考題，今年測驗PHP上傳檔案功能，注意要寫出題目要求的三個重點：(1)測試上傳的檔案檔名是否存在？(2)上傳檔案是否成功？(3)將檔案搬到指定的目錄下。只要寫出這三段程式，就可獲取高分。
考點命中	《高點·程式設計概要講義》第二回，許振明平編撰，頁165-166、207。

**答：**

(一)

class:

可宣告屬性  
可實例化  
可實作方法

interface:

可宣告屬性(靜態常數)  
不可實例化  
不可實作方法

【版權所有，重製必究！】

(二)

```

<?php
$currentDirectory = getcwd();
$uploadDirectory = "/uploads/";
$fileName = $_FILES['to_be_uploaded']['name'];
$uploadPath = $currentDirectory . $uploadDirectory . basename($fileName);

$fileTmpName = $_FILES['to_be_uploaded']['tmp_name'];

$uploadOk = true;

if (isset($_POST['submit'])) {

    if (file_exists($uploadPath)) {
        echo "Sorry, file already exists.";
        $uploadOk = false;
    }

    if($uploadOk){
        $didUpload = move_uploaded_file($fileTmpName, $uploadPath);
        if ($didUpload) {
            echo "The file " . basename($fileName) . " has been uploaded";
        } else {
            echo "An error occurred. Please contact the administrator.";
        }
    }
}
?>

```

三、請說明下列程式設計概念的差異。(每小題5分，共20分)

- (一)請說明傳址 (call-by-reference) 與傳值 (call-by-value) 參數傳遞的差異。
- (二)請說明靜態及動態記憶體 (static memory allocation vs. dynamic memory allocation) 配置的主要差別。
- (三)請說明語法錯誤 (syntax error)、語意錯誤 (semantic error)、執行錯誤 (run-time error) 的主要差別。
- (四)上述的錯誤，編譯程式過程中可以發現的是那一種錯誤 (可複選) ?

<b>試題評析</b>	本試題測驗一些程式語言的觀念，包含傳值呼叫(call by value)與傳位址呼叫(call by address)的差異度，一個是傳變數值而另一個是傳變數位址給函數。靜態變數與動態變數最主要差異在靜態變數放在永久性的heap資料結構，而動態變數放在暫時性的stack資料結構。至於錯誤(error)的問題則與編譯程式(compiler)有關聯度，仔細回答可得高分。
<b>考點命中</b>	《高點·程式設計概要講義》第一回，許振明平編撰，頁103-109、230。

**答：**

(一)傳值呼叫(call by value)與傳址呼叫(call by address)

相同點：都是由主程式(或函數)傳遞資料給函數。

相異點：傳值呼叫(call by value)傳遞的是值，函數不會影響主程式(或函數)的變數內容值。傳址呼叫(call by address)傳遞的是變數位址，函數可以影響主程式(或函數)的變數內容值。

(二)1.靜態及動態記憶體(static memory allocation)

生命期：所在的函數(或區塊)

存取範圍：所在的函數(或區塊)

配置的資料結構：stack

## 2.動態記憶體(dynamic memory allocation)

生命期：程式開始到結束

存取範圍：主程式外宣告，程式開始到結束。

函數內宣告，存取範圍只能在函數內。

配置的資料結構：heap

(三)1.語法錯誤(syntax error)：語法錯誤就是我們所撰寫的程式碼中有不符合程式語言(如C語言)語法的規定。

2.語意錯誤(semantic error)：又稱為邏輯錯誤(logic error)，當程式本身的語法沒有錯誤，但是執行的結果不符合我們的預期，此時可能就是犯了語意上的錯誤，也就是程式有邏輯上的錯誤。

3.執行錯誤(run-time error)：編譯程式編譯通過，但執行時發生錯誤。如除法分母為0。

(四)編譯程式可以發現的錯誤：語法錯誤(syntax error)。

四、超商預計發展合併集點卡程式，說明如下。若有 $n$ 張集點卡要合併，但只能兩張兩張合併，因此共需合併 $n-1$ 次才能把點數全部集中到一張卡。2張合併時會扣掉較少點數那張的 $1/10$ 點數(無條件進位至整數)做為手續費。例如，若有A,B,C3張集點卡要合併，且點數分別為25,30,51點。若先合併A,B，再合併C，則會扣掉 $3+6$ 點，因此合併後剩97點，這也剛好是最差合併策略下的合併總點數；但在最佳的合併策略下(先合併B,C，再合併A)，則可有100點。(每小題15分，共30分)

(一)請寫best\_case()函式，計算 $n$ 張集點卡合併過後最多可有多少點數。

(二)請寫worst\_case()函式，計算 $n$ 張集點卡合併過後最少可有多少點數。

```
#include <stdio.h>
int a[101], n; // 最多可有 100 張集點卡要合併，實際上要合併 n 張卡
int best_case () {
    ...
}
int worst_case () {
    ...
}

int main () {
    scanf ("%d", &n);
    for (i=0; i<n; i++)
        scanf ("%d", a[i]);
    printf ("Best case: %d points\n", best_case());
    printf ("Worst case: %d points\n", worst_case());
    return 0;
}
```

試題評析	本題合併集點卡程式要求計算合併卡後可得到最多與最少的點數。要得到最多點數需要每次從點數最多的兩張卡開始合併，如果要得到最少的點數則需要每次從最少的兩張卡開始合併，因此需要使用插入排序法(insertion sort)將每次合併後的點數放回並排序。因此，只要抓到這個重點，本試題就容易獲得高分。
考點命中	《高點·程式設計概要講義》第一回，許振明平編撰，頁221-222。

答：

(一)

```
int best_case () {
    int i,j,item,data,fee,x[101];
```

# 高點 · 高上

```

for(i=0;i<n;i++)
  x[i]=a[i];
// sort small to large
for(i=1; i<n; i++){
  item=x[i];
  for(j=i-1; j>=0; j--){
    if(x[j]>item){
      x[j+1]=x[j];
    }else{
      x[j+1]=item;
      break;
    }
  }
}
if(j<0) x[0]=item;

for(i=n-1;i>0;i--){
  fee=(x[i-1]%10==0?x[i-1]/10:x[i-1]/10+1);
  data=x[i]+x[i-1]-fee;
  // insert data
  for(j=i-2; j>=0; j--){
    if(x[j]>data){
      x[j+1]=x[j];
    }else{
      x[j+1]=data;
      break;
    }
  }
  if(j<0) x[0]=data;
}
return data;
}
(二)
int worst_case() {
  int i,j,item,data=0,fee,x[101];

```

```

for(i=0;i<n;i++)
  x[i]=a[i];
// sort large to small
for(i=1; i<n; i++){
  item=x[i];
  for(j=i-1; j>=0; j--){
    if(x[j]<item){
      x[j+1]=x[j];
    }else{
      x[j+1]=item;
      break;
    }
  }
}

```

【版權所有，重製必究！】

```
if(j<0)    x[0]=item;
}

for(i=n-1;i>0;i--){
fee=(x[i]%10==0?x[i]/10:x[i]/10+1);
data=x[i]+x[i-1]-fee;
// insert data
for(j=i-2; j>=0; j--){
    if(x[j]<data){
        x[j+1]=x[j];
    }else{
        x[j+1]=data;
        break;
    }
}
if(j<0)    x[0]=data;
}
return data;
}
```

# 高點 · 高上

【版權所有，重製必究！】