### 113 學年度技藝競賽培訓

Ching-Chang Lin cclin@ba.tpcu.edu.tw

Taipei City University of Science and Technology — November 25, 2024

### 113 學年度全國高級中等學校技藝競賽官網

為提升全國高級中等學校學生的技藝學習動機,促進學校間技藝的交流與觀摩,並提升學生技藝水準,檢視學生學習成效及技職教育成果,每年 11 月舉辦的全國高級中等學校學生技藝競賽,統計 110 學年度五大類競賽職種,分別有工業類 28 項、商業類 11 項、農業類 9項、家事類 8 項、海車水產類 7 項。旨在強化學生的學習動機,促進技藝交流與觀摩,並提升技藝水準。

統計 113 學年度商業類競賽職種 (A) 平面設計、(B) 網頁設計、(C) 程式設計、(D) 文書處理、(E) 電腦繪圖、(F) 會計資訊、(G) 商業簡報、(H) 職場英文,八項競賽項目,計有137 所學校、511 位學生參與競賽。

### 112 術科重點

詳細說明文件請見:商科技藝競賽線上評分說明文件成績公告

Question 328

Problem A

二數有權重的相加-(單列)

### Info:

镁分顯

```
1 a,b = map(int,input().split())
2 print(4*a+6*b)
```

採用 sys.stdin.readline() 或 sys.stdin.readlines() 可以提高效率, 但需要引入 sys 模組

```
import sys
a,b = map(int,sys.stdin.readline().split())
print(4*a+6*b)
```

### Problem B

剪刀石頭布單行版

#### U · Tm

```
送分題

1 a,b = input().split()

2 if a=='Y' and b=='X' or a=='X' and b=='0' or a=='0' and b=='Y':

4    print(1)

5    elif a==b:
        print(0)

7    else:
        print(2)
```

# Question 330 Problem C 閏年

```
送分題

1 y=int(input())+1911
2 if y%400 == 0 or y%4 == 0 and y%100:
    print('True')
5 else:
    print('False')
```

Problem D ASCII 碼

```
Info:
   簡單題
1 n = int(input())
2 if 65 <= n <= 90:
3 print(1)
4 elif 97 <= n <=122:
5 professe:
     print(2)
       print(0)
```

```
Problem E
2 的幂
```

#### ש ו Info:

```
簡單題
```

```
n = int(input())
for i in range(100000000):
    la = pow(2,i)
    if la == n:
        print(2**i)
        break
elif la > n:
        print(2**(i-1))
break
```

Info: 運用  $log_2(n)$  解法,效率較高,但是需要引入 math 模組

```
1 import math
2 n = int(input())
3 print(2**int(math.log2(n)))
```

# Question 333 Problem F 質因數分解

#### וש ו Info:

基礎數學題,解法1:逐一判斷

```
1 n = int(input())
2 ans = []
3 while n > 1:
4     for i in range(2,n+1):
5         if n % i == 0:
6             ans.append(i)
7             n //= i
8             break
9
10 print(*ans)
```

### Info: 基礎數學題,解法 2:

```
1  n=int(input())
2  ans=[]
3  for i in range(2,n+1):
4    while n % i == 0:
5         ans.append(i)
6         n //= i
7    print(*ans)
```

### Problem G 因數加總

```
Info:
   簡單題
1 n = int(input())
2 ans = 0
3
4 for i in range(1,n+1):
5 if n%i == 0:
6
           ans += i
7
8 print(ans)
```

### Problem H

數字運算 (減1或除以10)

### Ø Ţ.

### Info:

基礎數學題:採用 map 函數將輸入的字串轉換成整數

```
1  n,k = map(int,input().split())
2  
3  for i in range(k):
4    if n%10 == 0:
5         n//=10
6    else:
7         n -= 1
8    print(n)
```

#### u ∟ Info:

基礎數學題:採用[] 串列解析式將輸入的字串轉換成整數

```
1 n,k=[int(n1) for n1 in input().split()]
2 for i in range(k):
3    if n%10==0:n=n//10
4    else:n==1
5 print(n)
```

```
Question 336

Problem I
數字相加
```

```
1|for _ in range(int(input())):
 2
      n = int(input())
      A = list(map(int,input().split()))
 3
 4
       q = []
 5
       tar = A.pop()
 6
       for i in range(n-1):
 7
           if tar - A[i] in q:
 8
               print('YES')
 9
               break
10
           else:
11
               q.append(A[i])
12
       else:
13
           print('NO')
```

### Info: 另一種解法: 使用 itertools.permutations() 函數生成所有可能的排列組合

```
1 from itertools import permutations
2 for _ in range(int(input())):
 3
      m=int(input())
      x=list(map(int,input().split()))
 4
 5
      tar=x[-1]
 6
      x=x[:-1]
 7
      perms=list(permutations(x,2))
 8
      for i in perms:
 9
           if sum(i)==tar:
10
               print('YES')
11
               break
12
      else:
13
           print('NO')
```

```
Problem J
七段顯示器
```

### Ð

```
1 for _ in range(int(input())):
2    n = int(input())
3    ans = '1' * (n//2)
4    if n%2:
5        ans = '7' + ans[1:]
6    print(ans)
```

```
Question 338

Problem K
字串
```

```
1 for _ in range(int(input())):
 2
      n = int(input())
3
      ans = set()
      S = list(input())
 4
      for i in range(n-1):
 5
          new = S[:]
 6
 7
          new[i] = ''
 8
          new[i+1] = ''
 9
           s = ''.join(new)
10
           ans.add(s)
11
12
      print(len(ans))
```

```
Question 339
Problem K2
字串
```

Info: 此題為 Problem K 的進階考題,有時間限制,屬於另一種解法,但是效率較高

```
1 def main():
 2
      t=int(input())
 3
      for _ in range(t):
           n=int(input())
 4
 5
           s=input()
 6
           ans=0
 7
           for i in range(1,n):
 8
               x=i-2
 9
               if x<0:
10
                    ans+=1
11
               elif s[x]!=s[i]:
12
                    ans+=1
13
           print(ans)
14
15 main()
```

Info: 此題為 Problem K 的進階考題,有時間限制,屬於另一種解法,但是效率較高

```
1|for _ in range(int(input())):
 2
      n = int(input())
 3
       ans = set()
 4
       S = list(input())
 5
       ans = n - 1
 6
       # 1
 7
       i = 0
 8
       while i < len(S)-1:
 9
           curr = 1
10
           j = i + 1
           while j < len(S):</pre>
11
12
               if S[j] == S[i]:
13
                    curr += 1
14
               else:
15
                    ans -= max(0, curr - 2)
16
                    i = j-1
17
                    break
18
               j += 1
19
           else:
20
               ans -= max(0, curr - 2)
21
               i = j
22
           i += 1
23
24
       # 2
25
       for i in range(2,len(S)):
           if S[i] == S[i-2] and S[i] != S[i-1]:
26
27
               ans -= 1
28
29
       print(ans)
```

```
Question 340
Problem L
中位數
```

```
Question 341

Problem M
分組
```

```
1|for _ in range(int(input())):
      n,x = map(int,input().split())
 2
      A = list(map(int,input().split()))
 3
      A.sort(reverse=True)
 5
      ans = 0
 6
      p = 1
 7
      i = 0
 8
      while i < len(A):
 9
           if A[i] * p >= x:
10
               ans += 1
11
               i += p
12
           else:
13
               p += 1
14
               i += 1
15
      print(ans)
```

## Problem N 函數

### Ð

```
1 n = int(input())
2 if n%2 == 0:
3    print(n//2)
4 else:
5    print(n//2-n)
```

# Question 343 Problem O 洗牌

```
1 | n,m = map(int,input().split())
 3 A = list(map(int,input().split()))
 4 for i in range(m):
 5
      new = []
      a = A[:n//2]
 6
 7
      b = A[n//2:]
 8
      for i in range(len(a)):
           new.append(a[i])
 9
           new.append(b[i])
10
11
      A = new[:]
12
13 print(*A)
```

Problem P 魔術方陣

### Info:

```
1 \mid A = []
  total = 0
 3 for i in range(3):
       arr = list(map(int,input().split()))
 5
       total += sum(arr)
 6
       A.append(arr)
 8 total //= 2
 9 A[0][0] = total-A[1][0]-A[2][0]
10 A[1][1] = total-A[0][1]-A[2][1]
11 \land [2][2] = total - \land [0][2] - \land [1][2]
12 for i in A:
      print(*i)
13
14
15
16 0 1 6
17 3 0 7
18 4 9 0
19 '''
```

程式碼第 13 行:

print(\*i) 中的星號 \* 是 Python 的「開箱運算子」(unpacking operator), Unpacking 顧名思義就是將打包好的資料取出來。

Unpacking Operator(開箱運算子) 分為:

- \* 符號:可用於任何可疊代的 (Iterable) 物件。
- \*\* 符號: 只能用於字典 (Dictionary) 物件。

主要用途為分解可疊代的 (Iterable) 物件元素,在進行建立或合併時非常的實用。

舉例: i 是一個串列 (例如 [1, 2, 3]),使用 \*i 可以將串列中的每個元素取出,並分別傳遞給 print 函數。這樣可以實現將串列中的元素逐一列印出,並以空格分隔,而不會有串列的中括號 [],若搭配每次迴圈執行時,print(\*i)會將當前串列的所有元素列印在同一行,並以空格分隔,這樣就實現了將二維串列中的每一行元素依序列印出的效果。PS:

進階學習: [Python 教學]Python Unpacking 實用技巧分享

# Question 345 Problem Q 數字全部相加成本

```
1
  while 1:
      n = int(input())
 2
 3
      if not n:
           break
 5
      A = list(map(int,input().split()))
 6
      ans = 0
 7
      while len(A)>1:
 8
           A.sort()
 9
           A[0] += A[1]
10
           ans += A[0]
11
           A.pop(1)
12
      print(ans)
```

### Problem R

樹的直徑

### Info: 問題分析:

• 樹的直徑: 樹中任意兩個節點之間最長的路徑長度。

• 輸入格式: 第一行為節點數,接下來的 n-1 行表示邊的連接。

• 輸出格式: 輸出樹的直徑。

#### 解題思路:

- 建立樹的結構:使用鄰接列表或鄰接矩陣來表示樹的結構,並根據輸入的節點和邊,構建每個節點的相鄰節點。
- BFS 函數:使用 BFS 計算從起始節點出發到其他節點的距離,並找到最遠的節點及 其距離。
- 第一次 BFS:從節點 1 出發,找到距離最遠的節點。
- 第二次 BFS:從第一次找到的最遠節點出發,再次進行 BFS,計算出樹的直徑。
- 輸出結果:最終輸出樹的直徑。

#### 討論:

為何從最遠節點出發可以找到直徑?

當我們第一次 BFS 從隨便選的一個節點 (例如節點 1) 開始時,可以確保找到的最遠節點 (如 A) 已經在樹的某個「邊界」上。這樣,再從 A 開始,因為樹是無環結構,所以 A 到樹的另一端 (即 B) 的路徑必然是樹的最長路徑,也就是直徑。

#### 結論:

這兩次 BFS 過程等效於從樹的一端找另一端,利用無環圖的特性,保證了找到的路徑是最長的,也就是樹的直徑。

方法 1:

```
1 # 定義一個函數來進行 BFS 並找出最遠距離及節點
  def bfs(start):
 3
      distance = [-1] * (n + 1)
 4
      distance[start] = 0
 5
      queue = [start]
 6
      head = 0
 7
      while head < len(queue):</pre>
8
          node = queue[head]
 9
          head += 1
10
          for neighbor in edges[node]:
11
              if distance[neighbor] == -1:
12
                  distance[neighbor] = distance[node] + 1
13
                   queue.append(neighbor)
      max_dist = max(distance)
14
15
      farthest_node = distance.index(max_dist)
      return max_dist, farthest_node
16
17
18 # 建立樹的鄰接表表示法
19 edges = {}
20 | n = int(input())
21 for _ in range(n - 1):
22
      a, b = map(int, input().split())
23
      if a not in edges:
24
          edges[a] = [b]
25
      else:
26
          edges[a].append(b)
27
      if b not in edges:
28
          edges[b] = [a]
29
      else:
          edges[b].append(a)
30
31
32 \mid \# \text{ edges} = [(1, 2), (1, 3), (3, 4), (3, 5)]
33 # 第一次 BFS 從節點 1 開始
34|_{,} farthest_from_1 = bfs(1)
35
36 # 第二次 BFS 從第一次找到的最遠節點開始
37 diameter, = bfs(farthest from 1)
38 # 輸出樹的直徑
39 print (diameter)
```

方法 2:

```
def tree diameter(edges):
 2
       n = len(edges) + 1
 3
       graph = {}
 4
       for u, v in edges:
 5
           if u not in graph:
 6
               graph[u] = []
 7
           graph[u].append(v)
 8
           if v not in graph:
 9
               graph[v] = []
10
           graph[v].append(u)
11
12
       dis 1to = [-1] * (n+1)
13
       dis 1to[1] = 0
       que = [1]
14
15
       head = 0
16
       while head<len(que):</pre>
17
           node = que[head]
18
           head += 1
19
           for v in graph[node]:
               if dis 1to[v] == -1:
20
21
                    dis_1to[v] = dis_1to[node]+1
22
                    que.append(v)
23
24
       i = dis_1to.index(max(dis_1to))
25
       dis ito = [-1] * (n+1)
26
       dis_ito[i] = 0
27
       que = [i]
28
       head = 0
29
       while head<len(que):</pre>
30
           node = que[head]
           head += 1
31
32
           for v in graph[node]:
               if dis_ito[v] == -1:
33
34
                    dis ito[v] = dis ito[node]+1
35
                    que.append(v)
36
       return max(dis_ito)
37
38 # 輸入範例 edges = [(1, 2), (1, 3), (3, 4), (3, 5)]
39 edges = []
40 \mid n = int(input())
41 for _ in range(n-1):
       a,b = map(int,input().split())
42
43
       edges.append((a, b))
44
45 # 計算並輸出樹的直徑
46 diameter = tree diameter(edges)
47 print (diameter)
```

```
方法 3:
 1 graph = {}
 2|n = int(input())
 3 for _ in range(n-1):
       a,b = map(int,input().split())
 4
 5
       if a not in graph:
 6
            graph[a] = [b]
 7
       else:
 8
            graph[a].append(b)
 9
       if b not in graph:
10
            graph[b] = [a]
11
       else:
12
           graph[b].append(a)
13
14 | dis_1to = [-1] * (n+1)
15 | dis_1to[1] = 0
16 | que = [1]
17 | \text{head} = 0
18 while head < len (que):
19
       node = que[head]
20
       head += 1
21
       for v in graph[node]:
22
            if dis_1to[v] == -1:
23
                dis_1to[v] = dis_1to[node]+1
24
                que.append(v)
25
26|i = dis_1to.index(max(dis_1to))
28|dis_ito = [-1] * (n+1)
29 | dis_ito[i] = 0
30|que = [i]
31 \mid \text{head} = 0
32 while head < len (que):
33
       node = que[head]
34
       head += 1
35
       for v in graph[node]:
36
            if dis_ito[v] == -1:
37
                dis_ito[v] = dis_ito[node]+1
38
                que.append(v)
39
40 print(max(dis_ito))
```

Problem S 迴圈

Ð

#### Info:

方法1解題思路:

- 我們首先構建圖的鄰接表並計算每個節點的度數。
- 然後,我們遍歷所有節點,對於每個未訪問且度數為2的節點,使用 DFS 找到其 所在的連通子圖。
- 若該子圖中的所有節點度數都為 2, 則該子圖為循環圖。
- 最後,返回所有符合條件的循環圖數量。

在此程式碼中,component 用於儲存 DFS (深度優先搜尋)探索到的同一連通子圖中的所有節點。其主要用途如下:

#### 1. 確認連通子圖是否為循環圖:

- 當我們找到一個尚未被訪問且度數為 2 的節點時,從該節點執行 DFS,收集 與其相連的所有節點,形成一個連通子圖,並將這些節點存入 component 列 表中。
- DFS 結束後, component 中的節點即為這個連通子圖的所有節點。

#### 2. 檢查條件:

- 程式會檢查 component 中每個節點的度數是否均為 2,以確認該連通子圖是 否滿足「循環圖」的條件。
- 若 component 中所有節點的度數都為 2 ,則此連通子圖為一個循環圖,並將計數器 cycle\_count 增加 1 。

因此, component 的作用是幫助我們檢查一個連通子圖是否為循環圖。如果不使用 component, 我們無法確認 DFS 遍歷的子圖中所有節點的度數是否都為 2。

方法1

```
1 from collections import defaultdict
 3 def count_cycle_graphs(n, edges):
 4
       # Step 1: Initialize graph and degree count
 5
      graph = defaultdict(list)
 6
      degree = [0] * (n + 1)
 7
       # Step 2: Build the graph and degree count
 8
      for u, v in edges:
 9
           graph[u].append(v)
10
           graph[v].append(u)
11
           degree[u] += 1
12
           degree[v] += 1
13
       # Step 3: Function to perform DFS and return nodes in a component
      def dfs(node, visited):
14
15
           stack = [node]
16
           component = []
17
          while stack:
18
               u = stack.pop()
19
               if not visited[u]:
20
                   visited[u] = True
21
                   component.append(u)
22
                   for v in graph[u]:
23
                       if not visited[v]:
24
                           stack.append(v)
25
           return component
26
       # Step 4: Count cycle graphs
27
      visited = [False] * (n + 1)
28
      cycle count = 0
29
30
      for i in range(1, n + 1):
31
           if not visited[i] and degree[i] == 2:
32
               component = dfs(i, visited)
33
               # Check if all nodes in the component have degree 2
34
               if all(degree[node] == 2 for node in component):
35
                   cycle count += 1
36
37
      return cycle_count
38
39 # 讀取輸入
40 n, m = map(int, input().split())
41 | edges = []
42 | for _ in range(m):
43
      u, v = map(int, input().split())
44
      edges.append((u, v))
45
46 # Output result
47 print(count_cycle_graphs(n, edges))
```

方法2

程式碼解析:尋找無向圖中的循環

#### 程式碼目的

這段 Python 程式碼旨在找出給定無向圖中的循環數量。

#### 核心概念

- 無向圖:一種圖結構,其中邊沒有方向性。
- 循環 (Cycle):一條從一個節點出發,經過若干個節點後又回到起點的路徑。
- 深度優先搜索 (DFS):一種圖的搜索算法,從起始節點開始,深度優先地探索圖中的節點。

#### 程式碼解說

### 1. find\_cycles 函數

- dfs 遞迴函數
  - visited 字典:用來標記已訪問過的節點,避免重複訪問。
  - path 列表:用來記錄當前搜索路徑上的節點。
  - cycle count 變數:用來計數找到的循環數量。
  - 遞迴邏輯:
    - \* 將當前節點標記為已訪問。
    - \* 將當前節點加入路徑。
    - \* 對每個未訪問的鄰居節點遞迴調用 dfs 函數。
  - 循環檢測:
    - \* 如果遇到已經在路徑中的節點,且不是起點節點,則找到一個循環。
    - \* 檢查循環中的所有節點是否度數都為2,以確保是簡單循環。
    - \* 如果是有效循環,則增加 cycle count。
  - 回溯:從路徑中移除當前節點,以便繼續探索其他分支。

### 2. 主程式

- 讀取圖的節點數 n 和邊數 m。
- 建立一個默認字典 graph 來表示圖,其中鍵是節點,值是該節點的鄰接節點列表。
- 對於每條邊,將兩個端點互相添加到鄰接表中。
- 呼叫 find\_cycles 函數來計算循環數量。
- 列印結果。

#### 關鍵點

- DFS 算法:核心算法是深度優先搜索,逐層深入探索圖的節點。
- 循環檢測:透過檢查當前節點是否已經在路徑中來判斷是否形成循環。
- 簡單循環驗證:確保循環中的每個節點的度都為 2, 以避免重複計數。
- 回溯:遞迴函數在探索完一個分支後,需要回溯到上一個節點,繼續探索其他分支。

通過以上步驟,該程式可以有效地找到給定無向圖中的循環數量。

方法2

```
1 from collections import defaultdict
 3 def find_cycles(graph):
 4
      def dfs(node, visited, path):
 5
          nonlocal cycle count
 6
          visited[node] = True
 7
          path.append(node)
 8
 9
           for neighbor in graph[node]:
10
               if neighbor not in visited:
11
                   if dfs(neighbor, visited, path):
12
                       return True
               elif neighbor == path[0] and len(path) > 2:
13
                   # 找到一個循環,且所有節點的度都為2
14
15
                   if all(len(graph[n]) == 2 for n in path):
16
                       cycle count += 1
17
                   return True
18
19
          path.pop()
          return False
20
21
22
      cycle_count = 0
23
      visited = {}
24
      for node in graph:
25
           if node not in visited:
26
               dfs(node, visited, [])
27
      return cycle_count
28
29 n, m = map(int, input().split())
30 graph = defaultdict(list)
31 for in range(m):
      u, v = map(int, input().split())
32
      graph[u].append(v)
33
34
      graph[v].append(u)
35
36 result = find_cycles(graph)
37 print(result)
```

方法3

```
1|n,m = map(int,input().split())
3 graph = {i:[] for i in range(1,n+1)}
 4 visited = []
 5 for i in range(m):
       a,b = map(int,input().split())
       graph[a].append(b)
 8
       graph[b].append(a)
 9
10 \text{ ans} = 0
11 for i in range(1,n+1):
12
       if i not in visited:
           arr = []
13
14
           que = [i]
15
           head = 0
16
           while head<len(que):</pre>
17
               node = que[head]
18
               head += 1
19
                for v in graph[node]:
20
                    if v not in visited:
                        visited.append(v)
21
22
                        que.append(v)
23
                        arr.append(v)
24
           if arr and all(len(graph[num]) == 2 for num in arr):
25
                ans += 1
26
                # print(arr)
27
28 print(ans)
29
30 ' ' '
31 5 4
32 1 2
33 3 4
34 5 4
35 3 5
36 '''
```