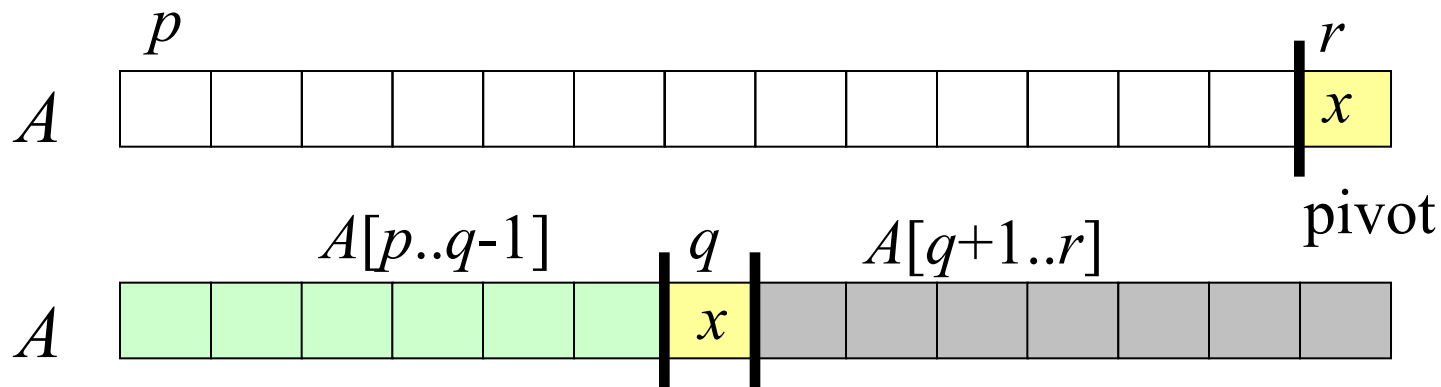


Quicksort

7.1 Quicksort

Quicksort($A[p..r]$)

Divide: 把 $A[p..r]$ 分成 $A[p..q-1]$ 和 $A[q+1..r]$



Conquer: 遞迴將 $A[p..q-1]$ 和 $A[q+1..r]$ 排序

Combine: 不需要作任何事

Quicksort(***A***, ***p***, ***r***)

1 **If** $p < r$ **then**

2 $q \leftarrow \text{Partition}(A, p, r)$ /* **divide** */

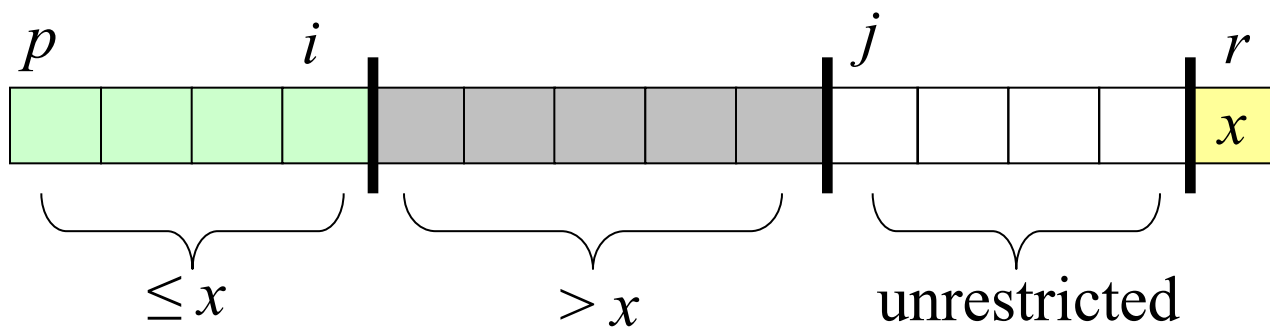
3 **Quicksort**(***A***, ***p***, $q-1$) /* **conquer** */

4 **Quicksort**(***A***, $q+1$, ***r***) /* **conquer** */

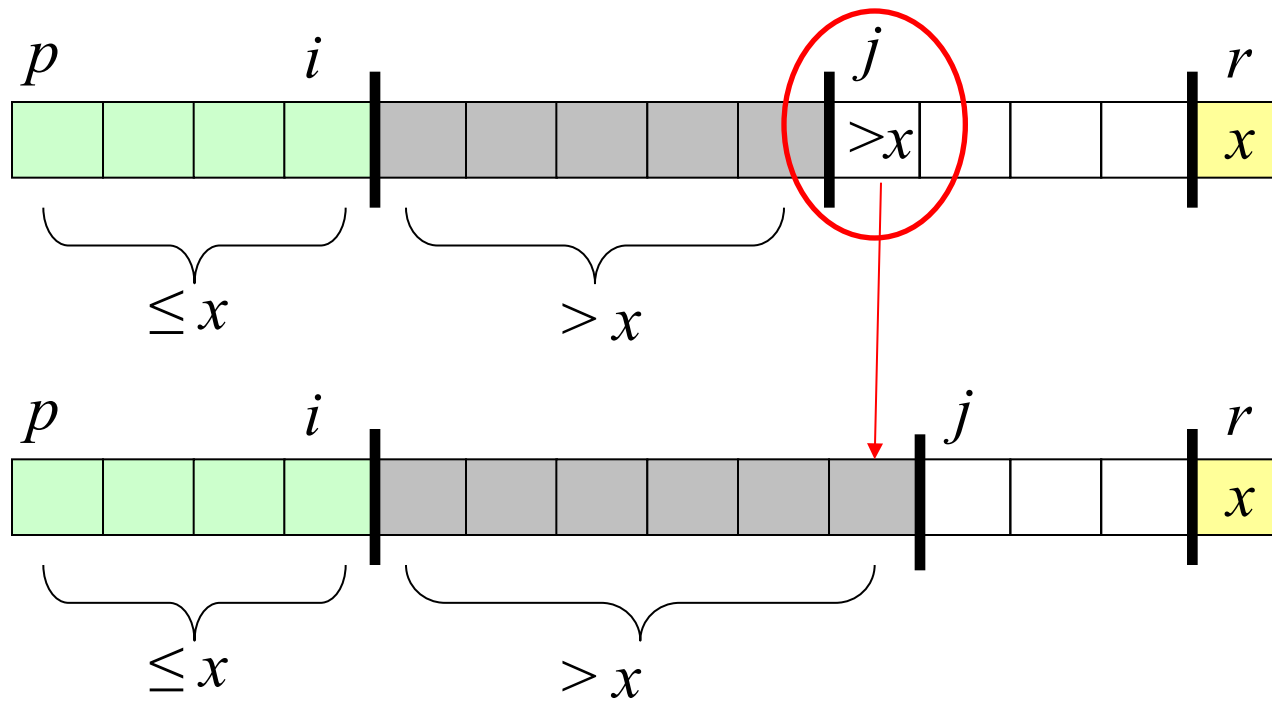
Partition(A, p, r)

```
1   $x \leftarrow A[r]$ 
2   $i \leftarrow p-1$ 
3  for  $j \leftarrow p$  to  $r-1$ 
4      do if  $A[j] \leq x$ 
5          then  $i \leftarrow i+1$ 
6              exchange  $A[i] \leftrightarrow A[j]$ 
7  exchange  $A[i+1] \leftrightarrow A[r]$ 
8  return  $i+1$ 
```

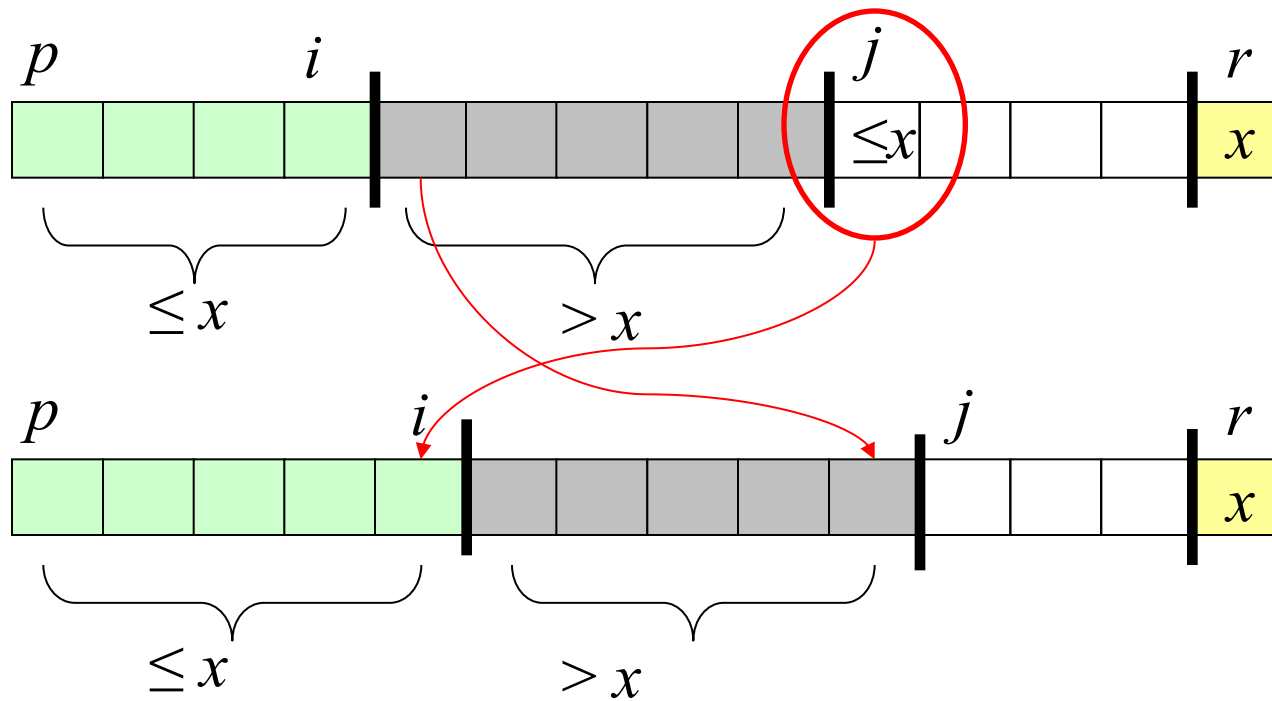
i 和 j 的意義：



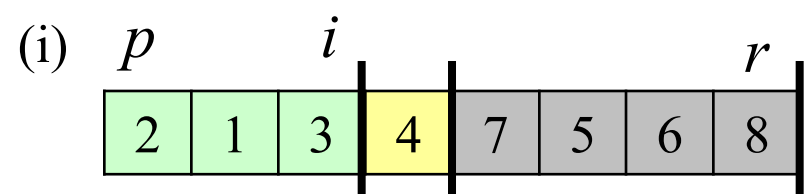
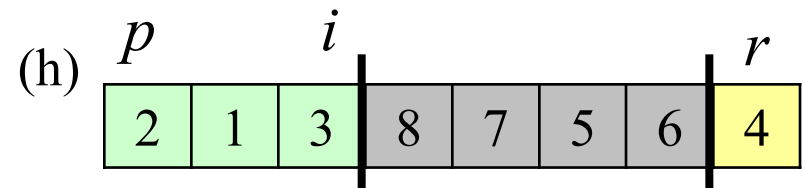
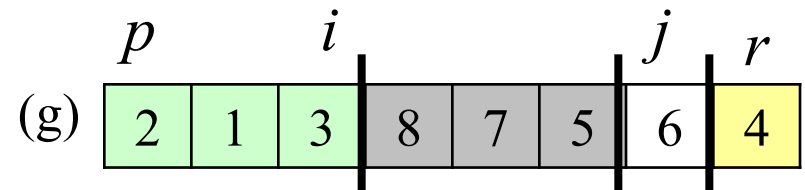
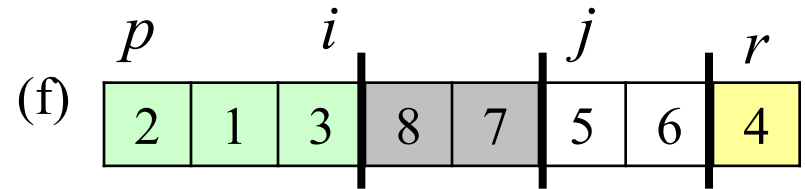
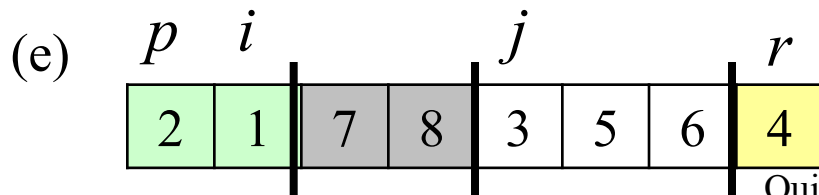
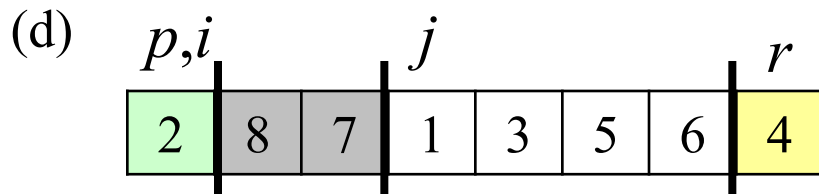
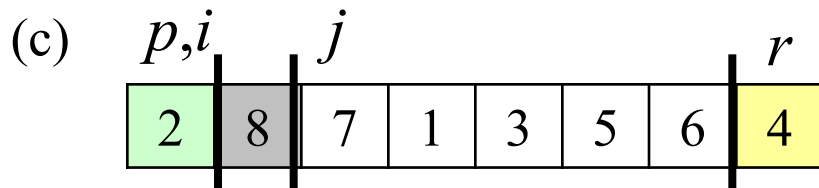
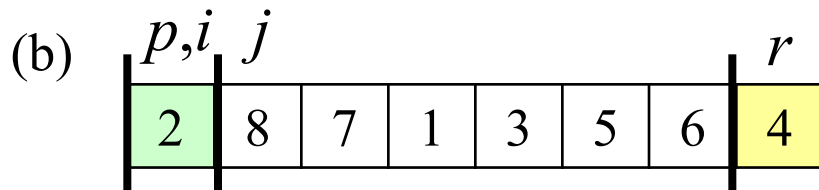
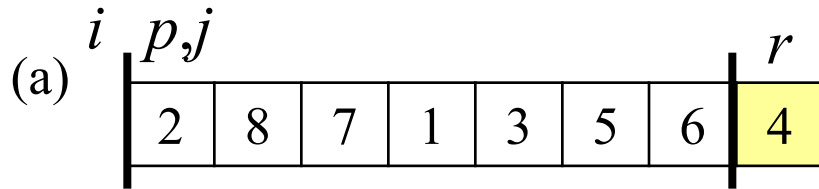
i 和 j 如何改變:



i 和 j 如何改變:



範例: (Partition, $x=A[r]=4$)



7.2 分析

Worst-case: $\Theta(n^2)$ (對於已排序好的輸入)

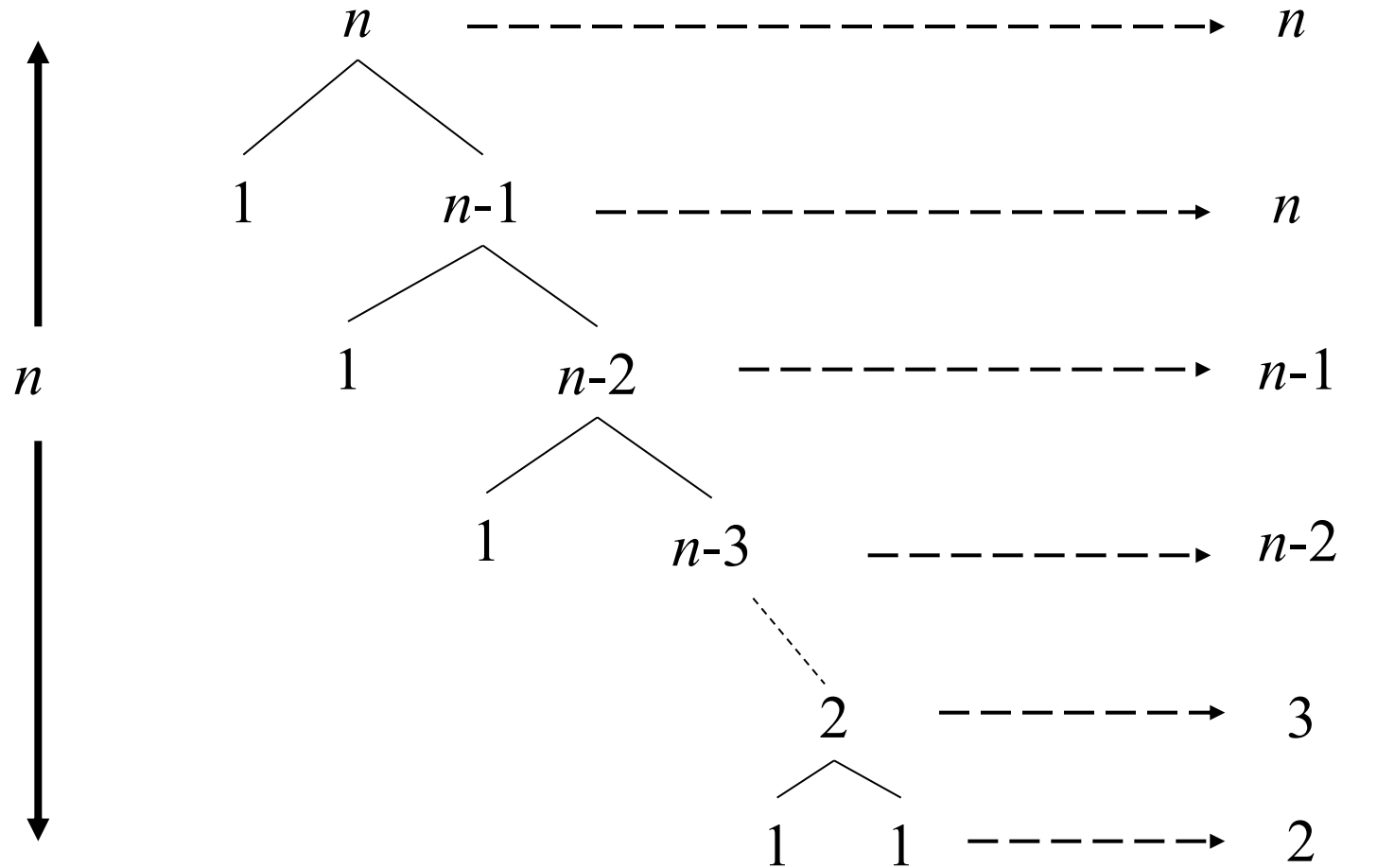
$$\begin{aligned} T(n) &= \max_{1 \leq q \leq n} \{T(q-1) + T(n-q)\} + \Theta(n) \\ &= \max_{0 \leq k \leq n-1} \{T(k) + T(n-k-1)\} + \Theta(n) \end{aligned}$$

猜測: $T(n) \leq c n^2 = O(n^2)$

Substituting:

$$\begin{aligned} T(n) &\leq \max_{0 \leq k \leq n-1} \{ck^2 + c(n-k-1)^2\} + \Theta(n) \\ &\leq c \max_{0 \leq k \leq n-1} \{k^2 + (n-k-1)^2\} + \Theta(n) \\ &\leq c(n-1)^2 + \Theta(n) \\ &\leq cn^2 - c(2n-1) + \Theta(n) \\ &\leq cn^2 \text{ (挑選夠大的 } c \text{ 即可)} \end{aligned}$$

- $T(n) = \Theta(n^2)$



Quicksort

$\Theta(n^2)$

Average-case: $\Theta(n \lg n)$

(假設所有的元素都不相同)

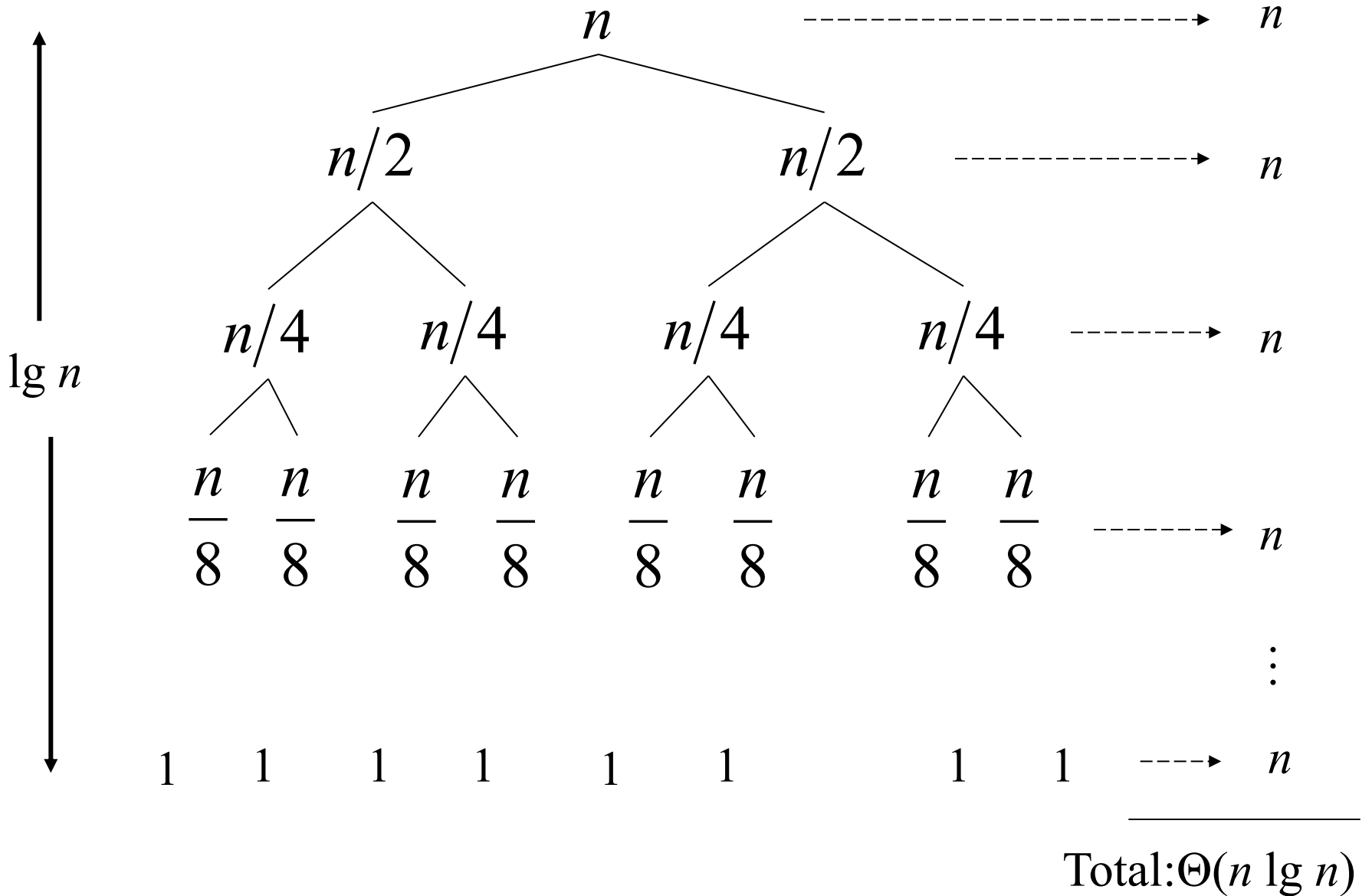
- $T(n) = O(n + X)$ ， X 是 Partition 中第四行的執行次數。
- 每次呼叫 Partition 的時候，如果 $A[i] < x < A[j]$ 或 $A[j] < x < A[i]$ ， $A[i]$ 和 $A[j]$ 將來就不會再互相比較。

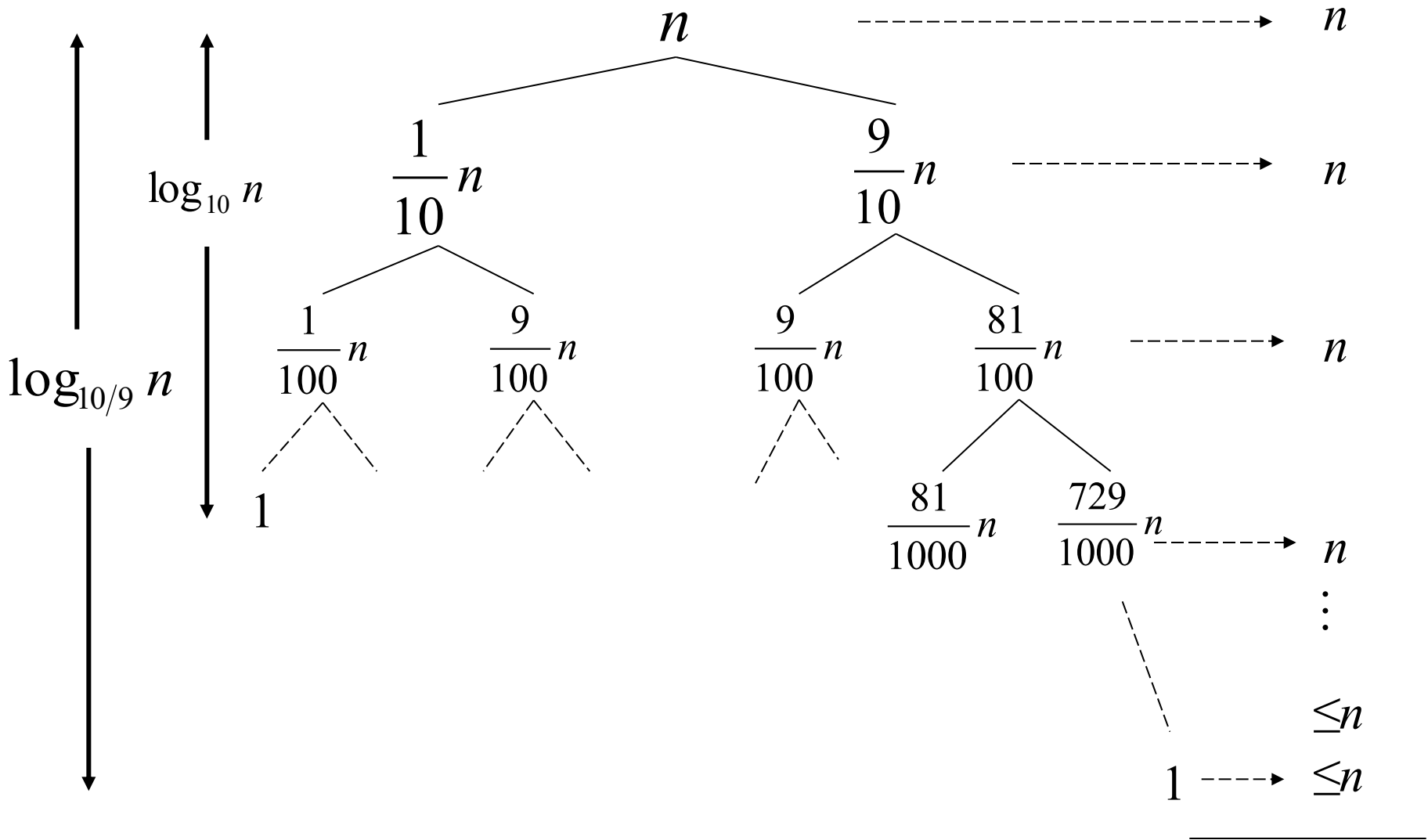
範例: 令 $A = \{3, 9, 2, 7, 5\}$ 。第一個回合後，
 $A = \{3, 2, 5, 9, 7\}$ 。之後 $\{3, 2\}$ 再也不會和
 $\{9, 7\}$ 比較了。

- 將 A 的元素重新命名為 z_1, z_2, \dots, z_n ，其中 z_i 是第 i 小的元素。且定義 $Z_{ij} = \{z_i, z_{i+1}, \dots, z_j\}$ 。
- 定義 $z_i : z_j$ ：若且唯若第一個從 Z_{ij} 選出來的 pivot 是 z_i 或 z_j 。

- 對於任意的 i 和 j ，發生 $z_i : z_j$ 的機率為 $2/(j-i+1)$ ，因此，

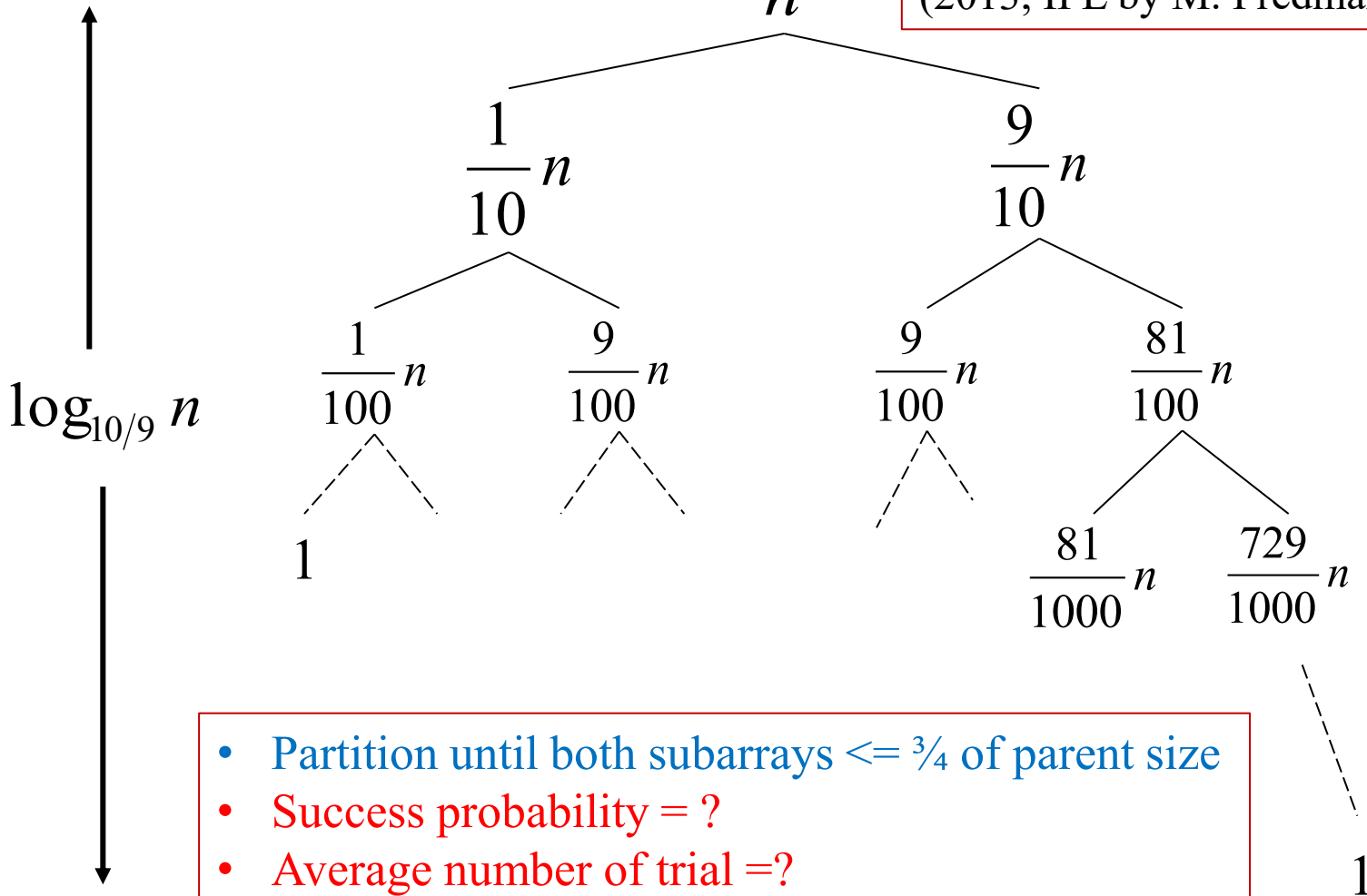
$$\begin{aligned} X &= \sum_{i=1}^{n-1} \sum_{j=i+1}^n \frac{2}{j-i+1} \\ &= \sum_{i=1}^{n-1} \sum_{k=1}^{n-i} \frac{2}{k+1} \\ &< \sum_{i=1}^{n-1} \sum_{k=1}^n \frac{2}{k} \quad (\text{套用 Harmonic Series}) \\ &= \sum_{i=1}^{n-1} O(\lg n) \\ &= O(n \lg n) \end{aligned}$$





Total: $\Theta(n \lg n)$

An Intuitive and Simple analysis:
(2013, IPL by M. Fredman)



- Partition until both subarrays $\leq \frac{3}{4}$ of parent size
- Success probability = ?
- Average number of trial = ?

Avg: $\Theta(n \lg n)$


```

L_Quicksort(A, p, r) /* Lazy Quicksort */
1  If  $p < r$  then
2    Repeat  $i \leftarrow \text{Random}(p, r)$ 
3      exchange( $A[r], A[i]$ )
4       $q \leftarrow \text{Partition}(A, p, r)$  /* divide */
5    Until  $(r-p)/4 \leq (q - p) \leq 3(r-p)/4$ 
6    L_Quicksort(A, p,  $q-1$ )      /* conquer */
7    L_Quicksort(A,  $q+1, r$ )      /* conquer */

```

- 其他分析

$$\begin{aligned}
 E(n) &= (n-1) + \frac{1}{n} \sum_{q=1}^n \{E(q-1) + E(n-q)\} \\
 &= (n-1) + \frac{2}{n} \sum_{k=1}^{n-1} E(k)
 \end{aligned}$$

為了簡單起見，假設

$$E(n) = n + 1 + \frac{2}{n} \sum_{k=1}^{n-1} E(k)$$

$$\Rightarrow nE(n) = n^2 + n + 2 \sum_{k=1}^{n-1} E(k) \quad \text{-----}(1)$$

$$\Rightarrow (n-1)E(n-1) = (n-1)^2 + (n-1) + 2 \sum_{k=1}^{n-2} E(k) \quad \text{-----}(2)$$

(用 $n-1$ 替換掉 (1) 裡面的 n)

(1)-(2), 可得

$$nE(n) = (n+1)E(n-1) + 2n$$

$$\Rightarrow E(n) = \frac{n+1}{n} E(n-1) + 2 \quad (\text{套用 iteration method})$$

$$= \frac{n+1}{n} \left\{ \frac{n}{n-1} E(n-2) + 2 \right\} + 2 = \frac{n+1}{n-1} E(n-2) + 2 \frac{n+1}{n} + 2$$

$$= \frac{n+1}{n-2} E(n-3) + 2 \frac{n+1}{n-1} + 2 \frac{n+1}{n} + 2 = \bullet \quad \bullet \quad \bullet \quad \bullet$$

$$= \frac{n+1}{2} E(1) + 2(n+1) \left(\frac{1}{3} + \frac{1}{4} + \dots + \frac{1}{n} \right) + 2 = \Theta(n) + \Theta(n) \sum_{k=3}^n \frac{1}{k} + 2$$

$$= \Theta(n) + \Theta(n) \times \Theta(\lg n) + 2 \quad (\text{套用 Harmonic Series})$$

$$= \Theta(n \lg n)$$

7.3 Randomized version of quicksort

Randomized Algorithm:

使用亂數產生器的演算法。

Pseudorandom-number generator:

一個傳回在統計上看似隨機數字的 deterministic algorithm。

Randomized-Partition (A, p, r)

$i \leftarrow \text{Random}(p, r);$

$\text{exchange}(A[r], A[i]);$

return $\text{Partition}(A, p, r)$

Exercises

Problem 1:

企業喜歡有個好記的電話號碼。用一個好記的詞或片語來拼電話號碼是一個方法。例如，您撥打 TUT-GLOP 就能打到滑鐵盧大學。有的時候號碼中只有一部分的數字被拿來拼字。當您回到您的旅館時，您能撥打 310-GINO 到 Gino's 點一個披薩。另一個讓電話號碼好記的方法是把數字編組。例如您能撥打”三個十” 3-10-10-10 到 Pizza Hut 點您的披薩。

電話號碼的標準格式由七個十進位的數字所構成，其中有一個連字號在三和第四個數字之間(例如：888-1200)。電話的按鍵提供了字母與數字的對應，如下所示：

Exercises

A、B 和 C 對應到 2；	D、E 和 F 對應到 3
G、H 和 I 對應到 4；	J、K 和 L 對應到 5
M、N 和 O 對應到 6；	P、R 和 S 對應到 7
T、U 和 V 對應到 8；	W、X 和 Y 對應到 9

Q 和 Z 沒有對應的數字。連字號不用撥，而且可以視情況增加或刪除。TUT-GLOP 的標準格式是 888-4567，310-GINO 的標準格式是 310-4466，而 3-10-10-10 的是 310-1010。

二個電話號碼如果有同樣標準格式表示他們是相同的。(他們撥同樣的數字。)您的公司正要整理地方企業的電話號碼。為了控制品質，您想要檢查有沒有兩家(或更多)的企業有同樣電話號碼。

Exercises

輸入：第一行包含了一個整數，代表總共有幾筆資料。隨後會接著一個空行。之後的第一行是一個正整數(最大到100000)，代表要處理的電話號碼的數目。接下來的每一行都有一組電話號碼，由十進位的數字、大寫字母(Q 和 Z 除外)以及連字號所構成。其中剛好有七個字元是字母或數字。每筆資料中間都有一個空行。

輸出：列出所有出現兩次以上的電話號碼。每一行必須是電話號碼的標準格式，接著是該電話號碼出現的次數(兩者用一個空白隔開)。這些電話號碼必須要由小到大排好。如果沒有電話號碼是重複的，那就輸出一行：

No duplicate.

在兩筆資料之間要印一個空行。

以下是一個輸出入的實例：

Sample Input	Sample Output
1	310-1010 2
	487-3279 4
12	888-4567 3
4873279	
ITS-EASY	
888-4567	
3-10-10-10	
888-GLOP	
TUT-GLOP	
967-11-11	
310-GINO	
F101010	
888-1200	
-4-8-7-3-2-7-9-	
487-3279	

Exercises

Problem 2:

某家公司正在尋求一個簡單的方法來編寫員工的資訊。目前的做法是各個部門分別列出自己的員工，然後再統一把資料集中送到公司負責人那邊，負責人再將蒐集好的名單根據姓氏排序。但是人力太花時間了，所以負責人希望能有一個程式幫忙做這件事情：輸入所有員工的資料，合併整理之後再輸出。

Exercises

輸入：輸入的第一行包含了公司部門的數目(介於 2 和 12 之間)，接下來會有各個部門的員工資料。每一個部門提供的資料中，第一行是部門的名稱，之後的每一行都有一個員工的資料(直到空行或是檔案結尾為止)。資料格式如下：

稱謂, 名字, 姓氏, 地址, 家中電話, 辦公電話, 校園信箱號碼 (用逗號隔開)
最多只有 20000 個員工。

輸出：以下是輸出的格式：(請參閱輸出實例)

<稱謂> <名字> <姓氏>

<地址>

Department: <部門名稱>

Home Phone: <家中電話>

Work Phone: <辦公電話>

Campus Box: <校園信箱號碼>

以下是一個輸出入的實例：

Sample Input	Sample Output
2 English Department Dr.,Tom,Davis,Anystreet USA,555-2832,555-2423,823 Mrs.,Jessica,Lembeck,Center Street,555-2543,555-8584,928 Computer Science Mr.,John,Euler,East Pleasure,555-1432,555-2343,126	----- Dr. Tom Davis Anystreet USA Department: English Department Home Phone: 555-2832 Work Phone: 555-2423 Campus Box: 823 ----- Mr. John Euler East Pleasure Department: Computer Science Home Phone: 555-1432 Work Phone: 555-2343 Campus Box: 126 ----- Mrs. Jessica Lembeck Center Street Department: English Department Home Phone: 555-2543 Work Phone: 555-8584 Campus Box: 928