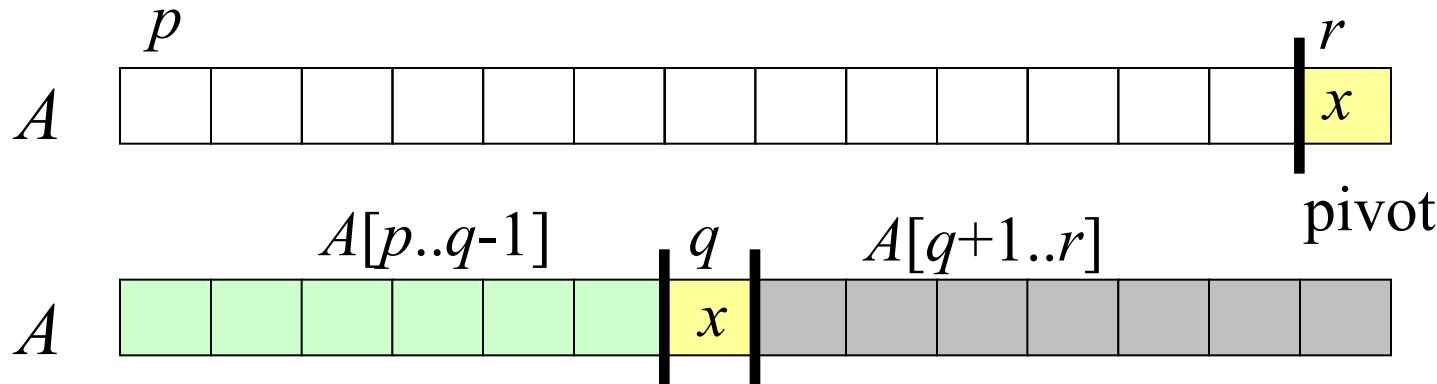


Quicksort

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

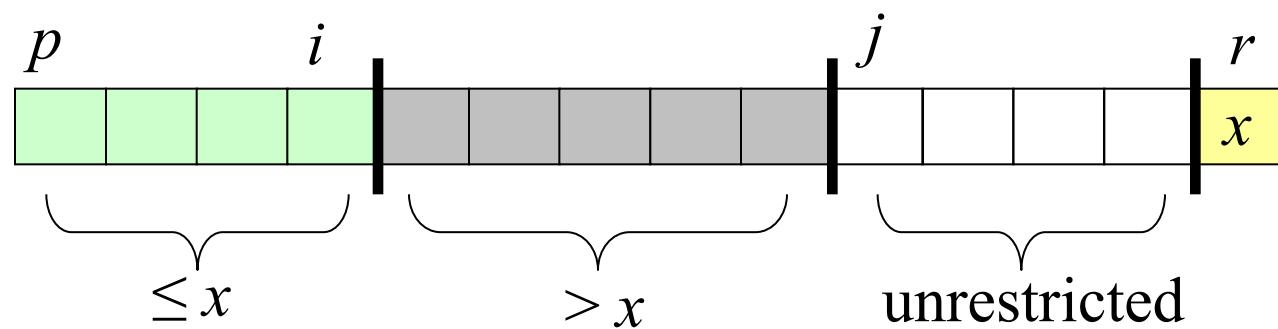
Quicksort(A, p, r)

```
1  If p < r then
2      q ← Partition(A, p, r)      /* divide */
3      Quicksort(A, p, q-1)        /* conquer */
4      Quicksort(A, q+1, r)        /* conquer */
```

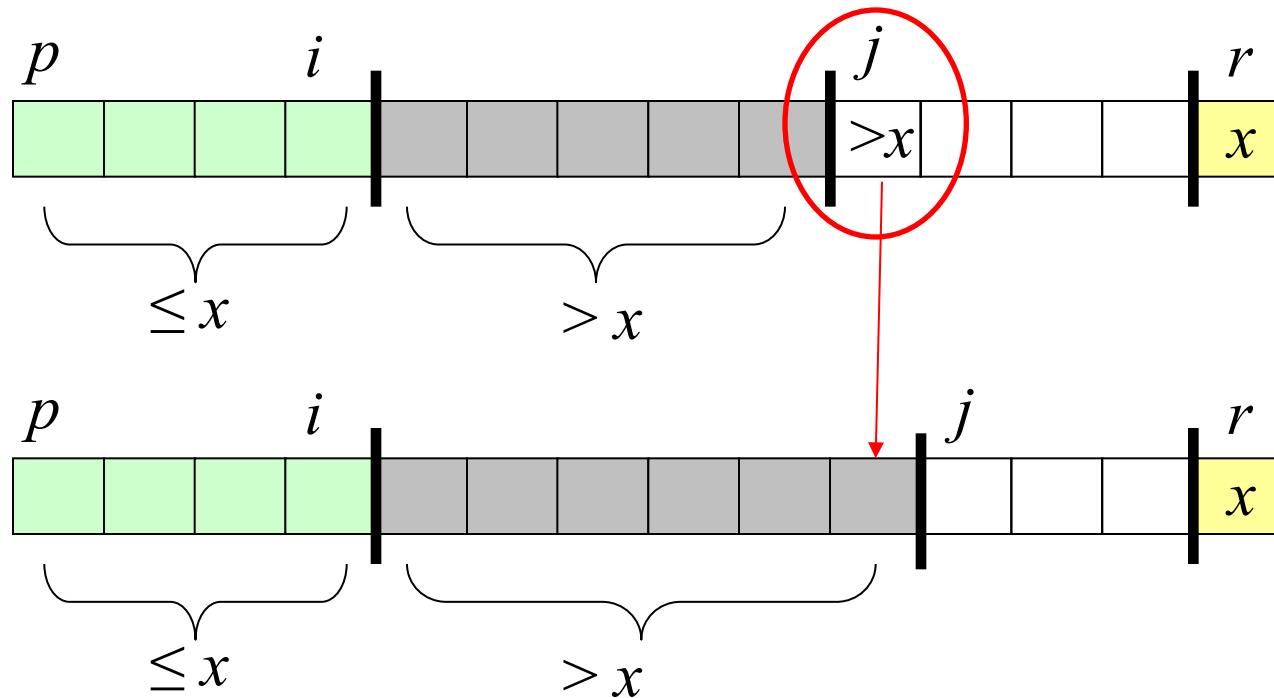
Partition(A, p, r)

```
1  x ← A[r]
2  i ← p-1
3  for j← p to r-1
4    do if A[j] ≤ x
5      then i ← i+1
6          exchange A[i]↔A[j]
7  exchange A[i+1]↔A[r]
8  return i+1
```

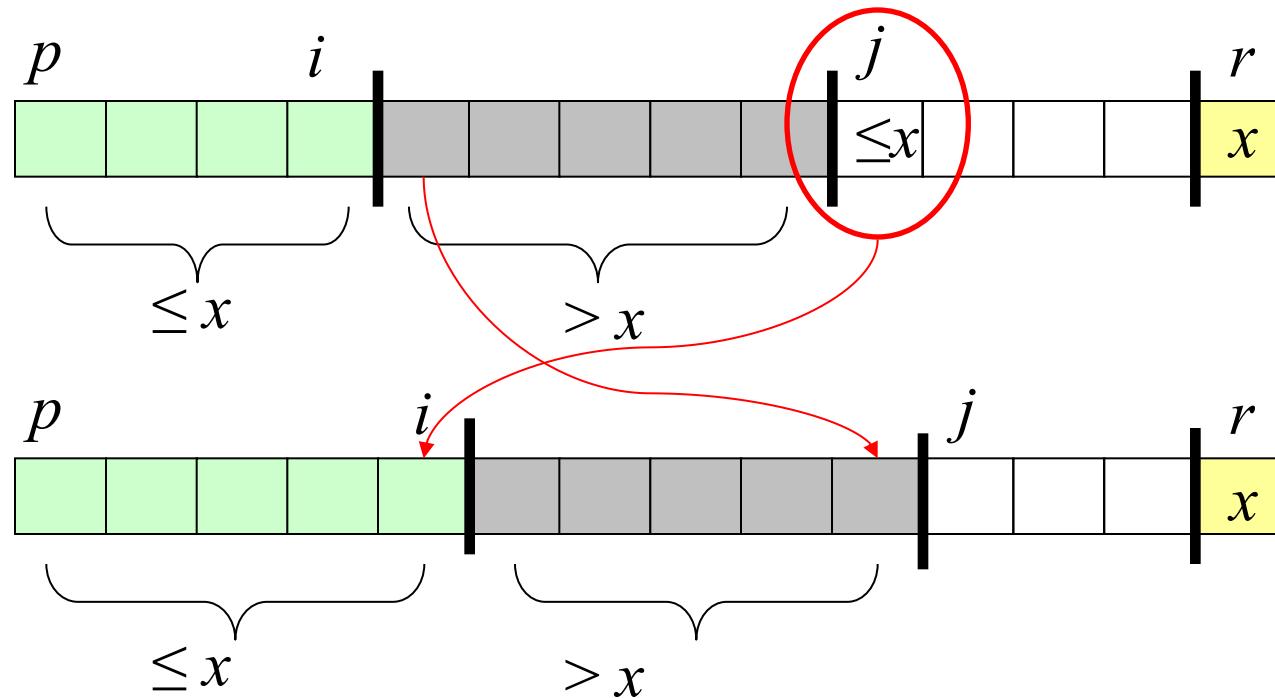
i 和 j 的意義：



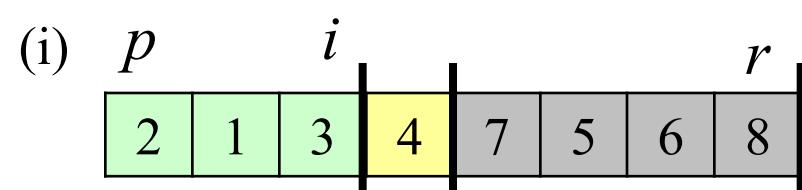
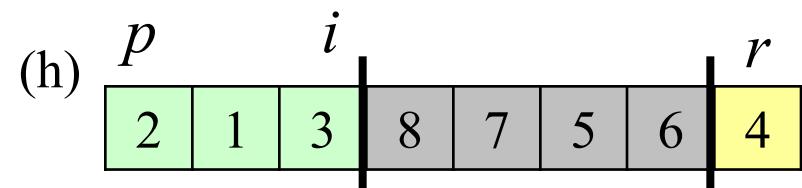
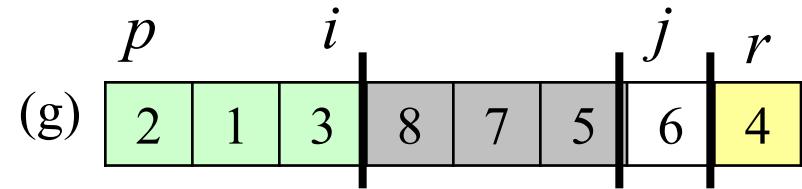
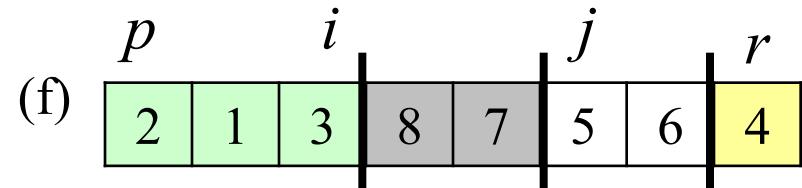
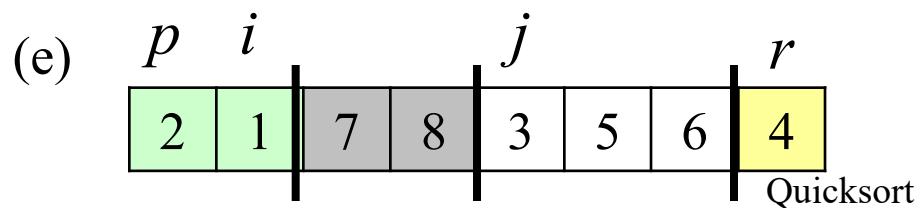
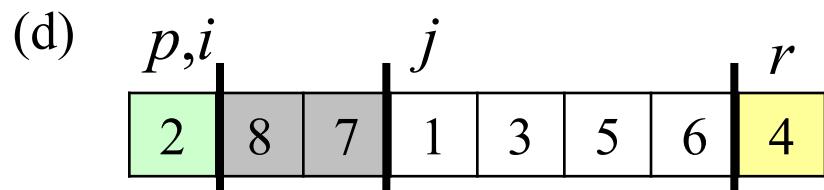
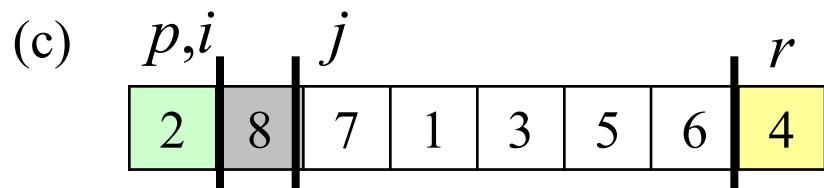
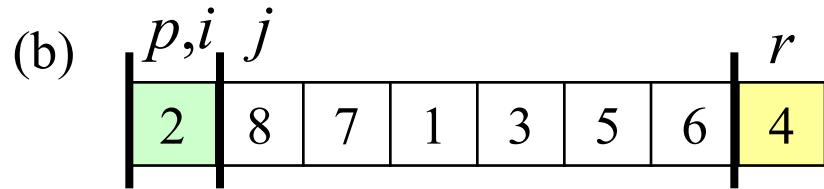
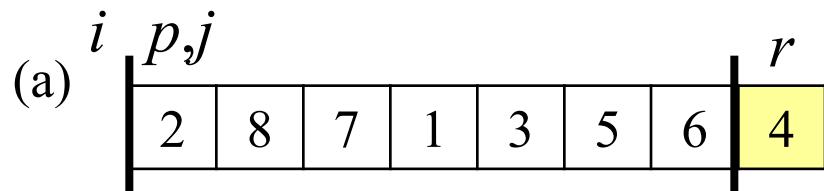
i 和 j 如何改變：



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)

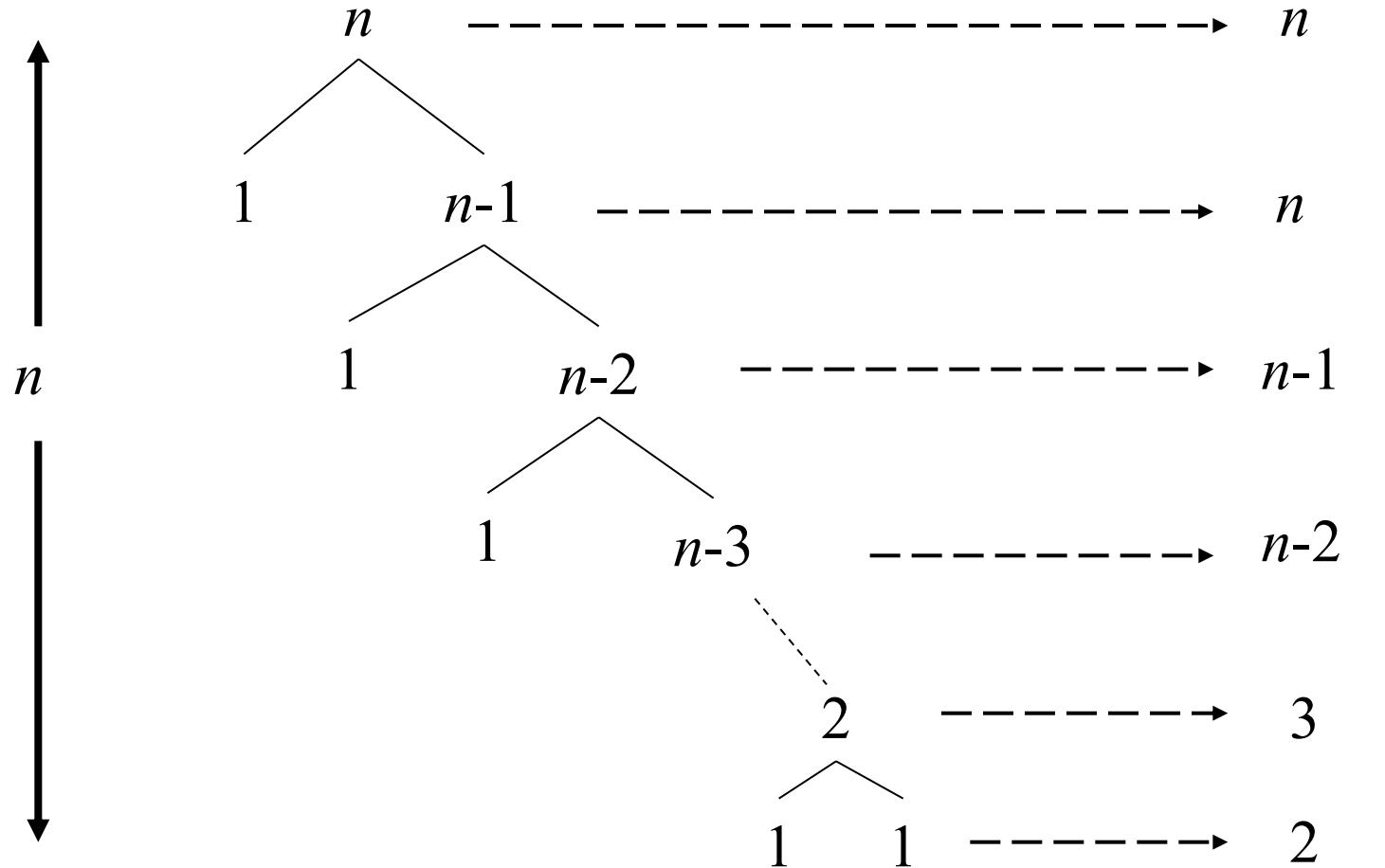
$$\begin{aligned} T(n) &= \max_{1 \leq q \leq n} \{T(q-1) + T(n-q)\} + \Theta(n) \\ &= \max_{0 \leq k \leq n-1} \{T(k) + T(n-k-1)\} + \Theta(n) \end{aligned}$$

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

$\overline{\Theta(n^2)}$

10

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

(假設所有的元素都不相同)

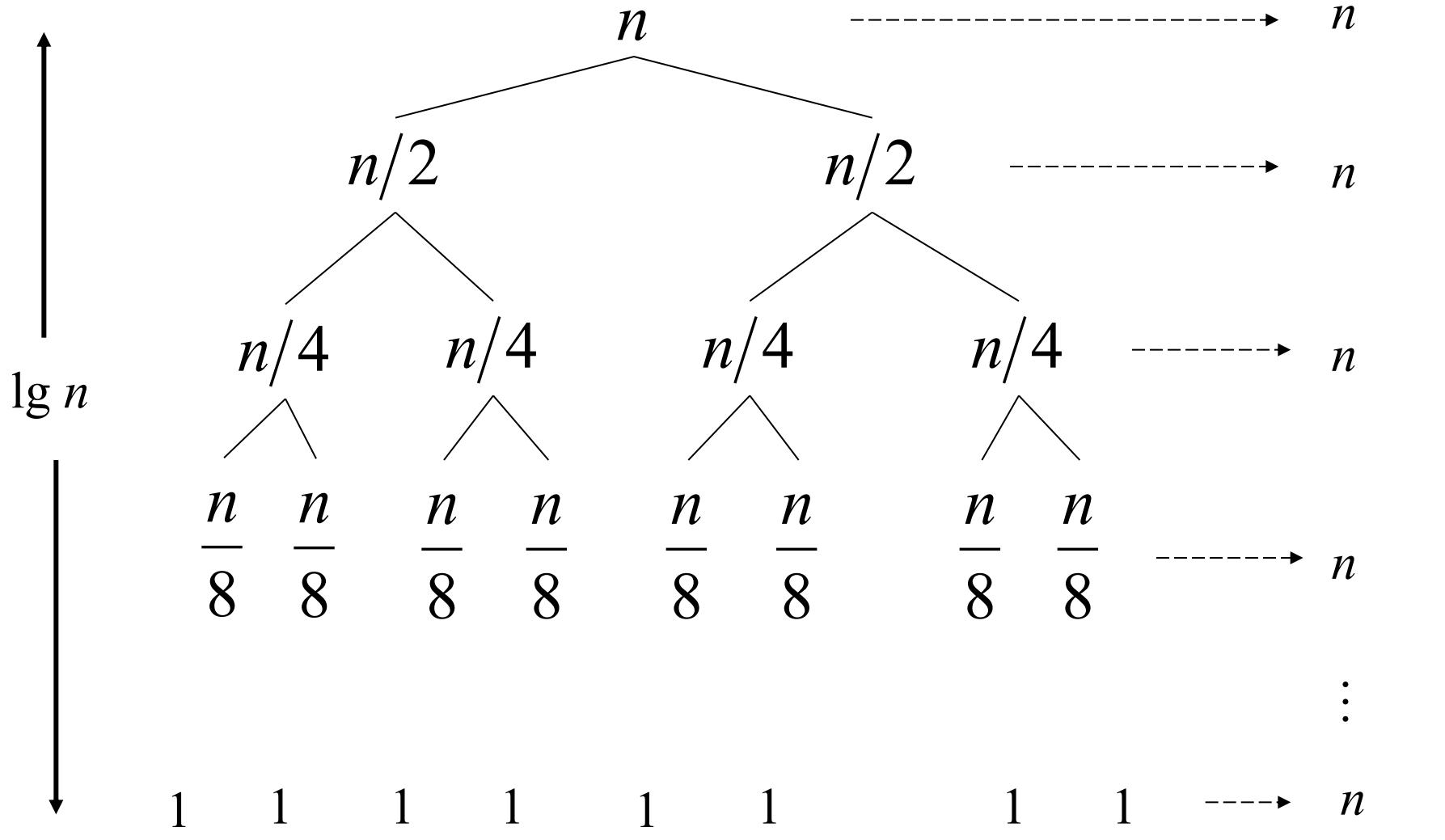
- $T(n)=O(n+X)$ ， X 是 Partition 中第四行的執行次數。
- 每次呼叫 Partition 的時候，如果 $A[i] < x < A[j]$ 或 $A[j] < x < A[i]$ ， $A[i]$ 和 $A[j]$ 將來就不會再互相比較。

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。

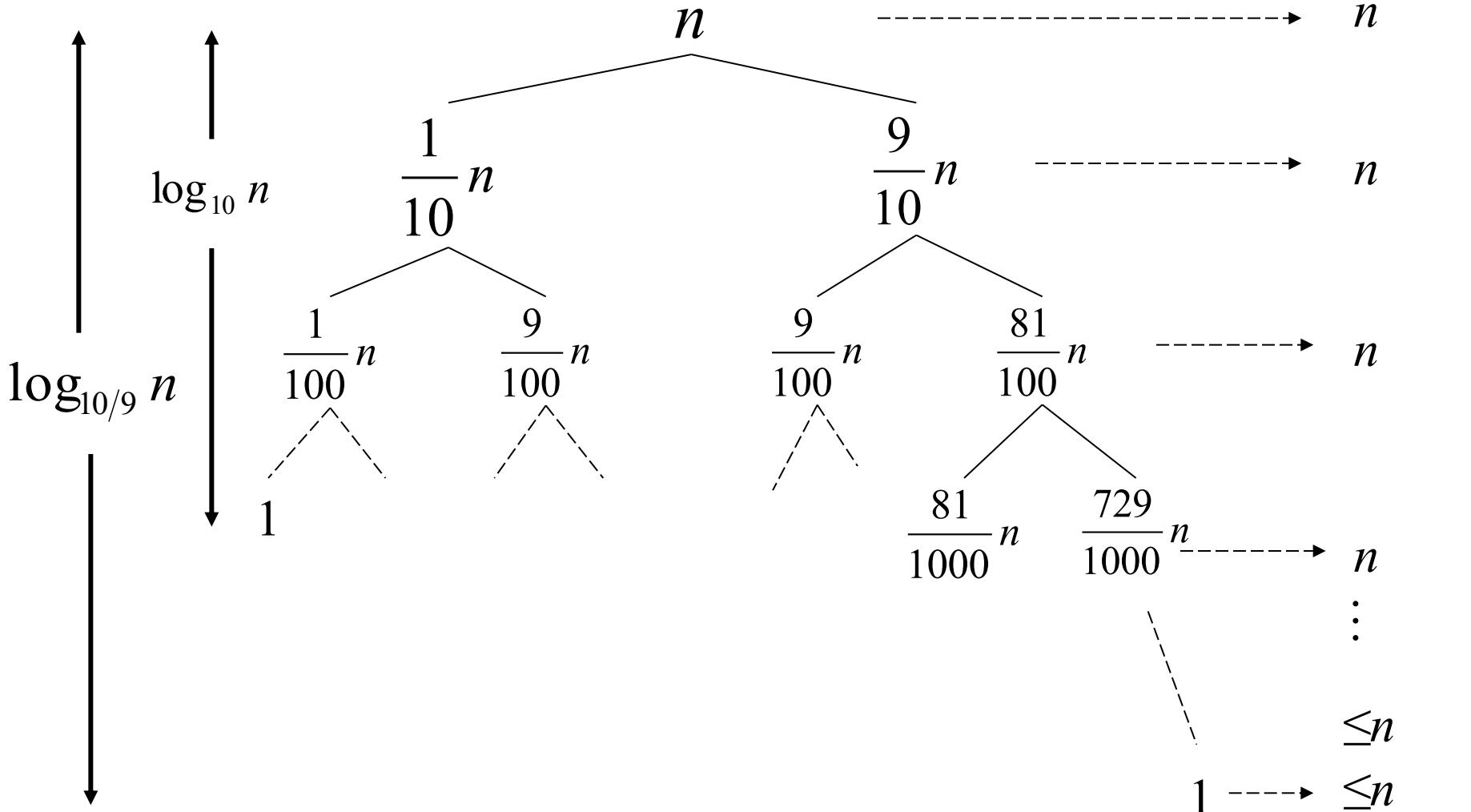
- 將 A 的元素重新命名為 z_1, z_2, \dots, z_n ，其中 z_i 是第 i 小的元素。且定義 $Z_{ij}=\{z_i, z_{i+1}, \dots, z_j\}$ 。
- 定義 $z_i : z_j$ ：若且唯若第一個從 Z_{ij} 選出來的 pivot 是 z_i 或 z_j 。

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

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

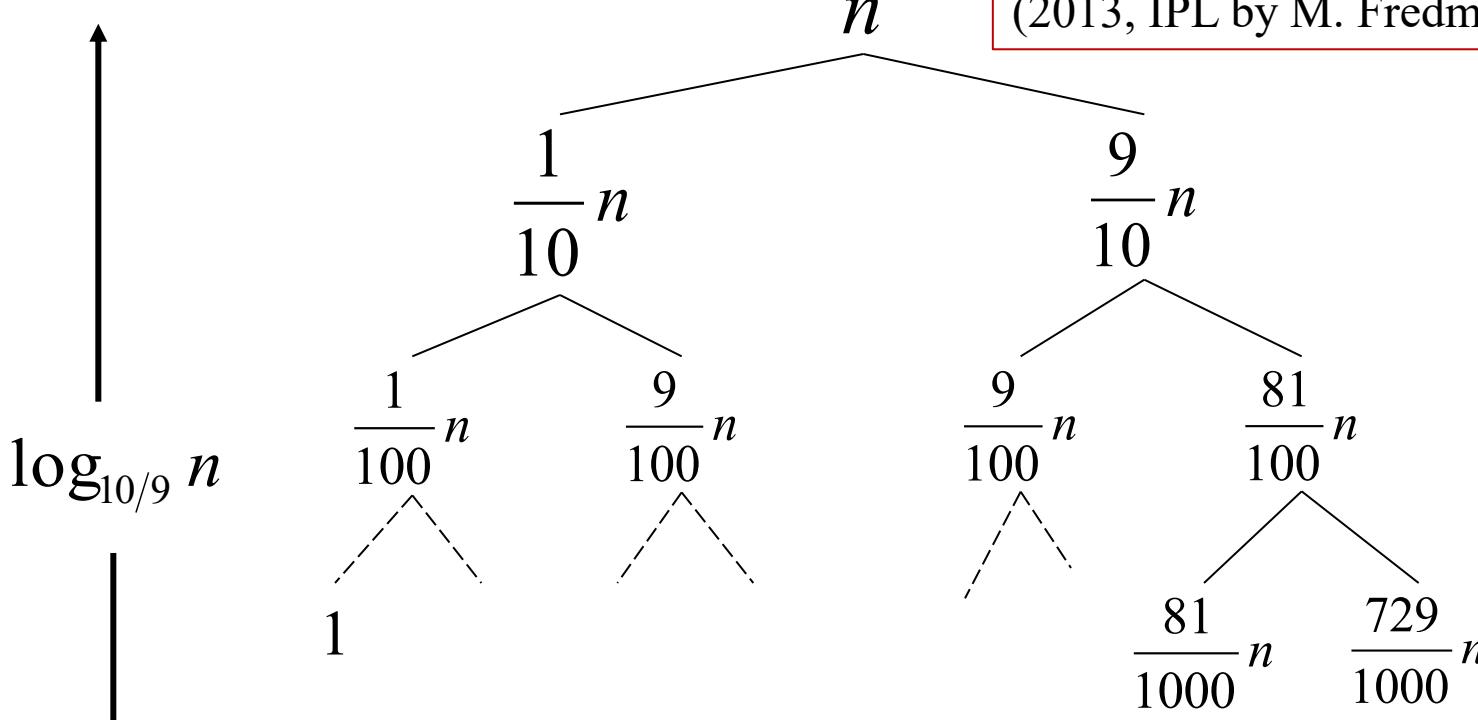


Total: $\Theta(n \lg n)$



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 ← Random(p, r)
3      exchange(A[r], A[i])
4      q ← Partition(A, p, r) /* divide */
5  Until (r-p)/4 <= (q - p) <= 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

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

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

(用 $n-1$ 替換掉 (1) 裡面的 n)

(1)-(2), 可得

$$\begin{aligned} nE(n) &= (n+1)E(n-1) + 2n \\ \Rightarrow E(n) &= \frac{n+1}{n}E(n-1) + 2 \quad (\text{套用 iteration method}) \\ &= \frac{n+1}{n} \left\{ \frac{n}{n-1}E(n-2) + 2 \right\} + 2 = \frac{n+1}{n-1}E(n-2) + 2 \frac{n+1}{n} + 2 \\ &= \frac{n+1}{n-2}E(n-3) + 2 \frac{n+1}{n-1} + 2 \frac{n+1}{n} + 2 = \bullet \bullet \bullet \bullet \\ &= \frac{n+1}{2}E(1) + 2(n+1)\left(\frac{1}{3} + \frac{1}{4} + \dots + \frac{1}{n}\right) + 2 = \Theta(n) + \Theta(n) \sum_{k=3}^n \frac{1}{k} + 2 \\ &= \Theta(n) + \Theta(n) \times \Theta(\lg n) + 2 \quad (\text{套用 Harmonic Series}) \\ &= \Theta(n \lg n) \end{aligned}$$

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 ← Random(p, r);  
exchange(A[r], A[i]);  
return 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；

G、H 和 I 對應到 4；

M、N 和 O 對應到 6；

T、U 和 V 對應到 8；

D、E 和 F 對應到 3

J、K 和 L 對應到 5

P、R 和 S 對應到 7

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 12 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	310-1010 2 487-3279 4 888-4567 3

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