

河內塔 Towers of Hanoi

- 將一疊由小到大的的盤子由一個柱子上移到另外一個柱子上，並且維持原來的順序：
 - 每一個步驟只能移動一個盤子
 - 任何時候，大的盤子不可以放在比它小的盤子之上
 - 有一個輔助的柱子可以使用



程式輸出

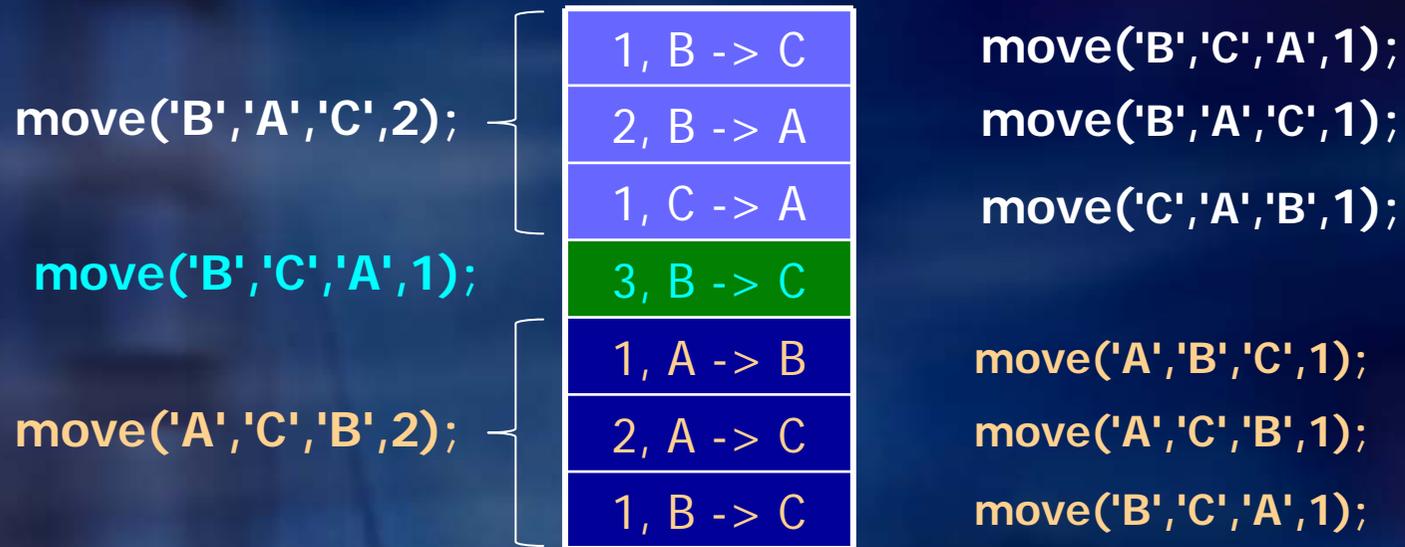
```
1, A -> B    1, B -> C
2, A -> C    2, B -> A
1, B -> C    1, C -> A
3, A -> B    3, B -> C
1, C -> A    1, A -> B
2, C -> B    2, A -> C
1, A -> B    1, B -> C
4, A -> C
```

- a. `void move(char from_peg, char to_peg, char aux_peg, int nDisks)`
- b. 印出由 `from_peg` 柱子搬 `nDisks` 個盤子到 `to_peg` 柱子的步驟, 過程中以 `aux_peg` 柱子為輔助, 避免大盤子在小盤子之上
- c. 拆解為三個小一點的問題: 2 個 `nDisks-1` 以及 1 個直接移動
- d. 由子問題的解合成整個問題的解:
運作條件: `aux_peg` 柱子上如果有盤子的話, 需要大於 `from_peg` 柱子上最上面的 `nDisks-1` 個盤子, `to_peg` 柱子上如果有盤子的話, 需要大於 `from_peg` 柱子上最上面的 `nDisks` 個盤子
 - ① 由 `from_peg` 柱子搬 `nDisks-1` 個盤子到 `aux_peg` 柱子
 - ② 由 `from_peg` 柱子搬 1 個盤子到 `to_peg` 柱子
 - ③ 由 `aux_peg` 柱子搬 `nDisks-1` 個盤子到 `to_peg` 柱子假設原來 `to_peg` 柱子以及 `aux_peg` 柱子上沒有比 `from_peg` 柱子最上面算起第 `nDisks` 個盤子小的盤子, 所以可以用上面的三個步驟來完成; 接下來考慮過程中兩次移動 `nDisks-1` 個盤子, 在三個柱子上也沒有比這 `nDisks-1` 個盤子小的, 所以可以再用上面的三個步驟來完成
- e. `nDisks=1` 時: `to_peg` 柱子上的盤子比 `from_peg` 柱子上第一個盤子大的話, 直接搬移

程式輸出

Move top 3 disks from
peg B to peg C using
peg A as auxiliary peg

`move('B', 'C', 'A', 3);`



Tower of Hanoi (cont'd)

```
01 void move(char from_peg, /* input - characters naming      */
02             char to_peg, /* the problem's          */
03             char aux_peg, /* three pegs         */
04             int nDisks) { /* input - number of disks to move */
05     if (nDisks == 1) {
06         printf("Move disk 1 from peg %c to peg %c\n", from_peg, to_peg);
07     } else {
08         move(from_peg, aux_peg, to_peg, nDisks - 1);
09         printf("Move disk %d from peg %c to peg %c\n", nDisks, from_peg, to_peg);
10         move(aux_peg, to_peg, from_peg, nDisks - 1);
11     }
12 }
```

請注意這樣子移動的次數一定是最少的, 如果是只有一個碟子時, 只要移動 $a_1 = 1$ 次, 如果只有兩個碟子時, 只要移動 $a_2 = 3$ 次, ..., 如果有 n 個碟子時, 你知道最大的碟子至少要移動 1 次, 但是在移動它之前, 要把上面 $n-1$ 個碟子都先移到輔助的柱子上 (由 `from_peg` 到 `aux_peg`), 那麼最少要移動 a_{n-1} 次, 然後移動最大的碟子 (由 `from_peg` 到 `to_peg`), 然後再把輔助的柱子上面的 $n-1$ 個碟子移到目標柱子上, 又需要 a_{n-1} 次, 總共需要移動 $a_n = 2 a_{n-1} + 1$ 次