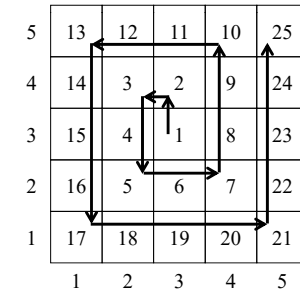


螺旋狀數字排列 (Spiral Tap)

程式裡的迴圈設計

問題

- 下圖的方格狀棋盤有 n 行、 n 列, n 為奇數, 圖中橫座標和縱座標都是由 1 開始
- 由棋盤的正中央開始以螺旋狀方式逆時針順序排列 1 到 n^2 這些整數
- 請撰寫一個程式, 輸入一整數 n 代表棋盤的寬度, 輸入另一整數 t 代表目標數字, 程式計算出 t 的橫座標與縱座標值

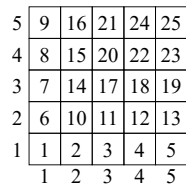
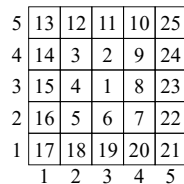
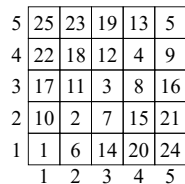
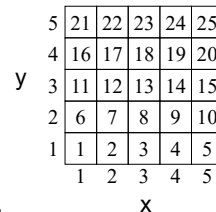


21

簡化與聯想

- 我們在課程裡還沒有正式介紹到陣列, 所以下面的說明裡我們都還是避開陣列的使用
- **目標:** 找到 $target$ 對應的座標 (x, y)
- 考慮右圖這個簡化的問題

簡單公式: $\begin{cases} y = (target-1) / 5 + 1; // \text{"target" 在哪一列} \\ x = (target-1) \% 5 + 1; // \text{"target" 在哪一行} \end{cases}$



- 推導公式比較麻煩一些, 讓我們用『**模擬(Simulation)**』的方法來稍微暴力一點處理這個問題

```
for (i=1, x=y=1; i<target; i++) {
    x = x+1;
    if (x==6) x=1, y = y+1;
}
```

22

嘗試設計

- 基本方法: **模擬**
- 基本迴圈: **重複做類似的事**
- 在這個問題裡模擬安排每一個數字時看到迴圈了嗎?

尋找規律性

由 1 (3,3) 開始走 $target-1$ 步

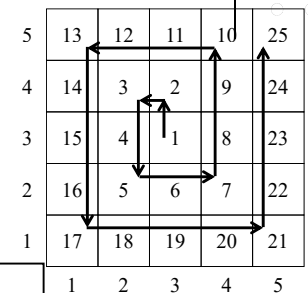
每一步 把數字加 1, 修改座標 (x,y)

- 如果是簡單的一維方格, 修改座標就容易了?

1 2 3 4 5 6 7 ... for (i=1,x=1; i<target; i++) x = x+1;

- 修改座標要依據方向, 每一步要注意是否轉向

23



版本一

- while 迴圈直接由 1, 2, 3, ... 開始往上計數
每一直線段的長度 1, 1, 2, 2, 3, 3, 4, 4, 4

檢查是否 $\text{target} \leq n * n$ path length control / steps in each path

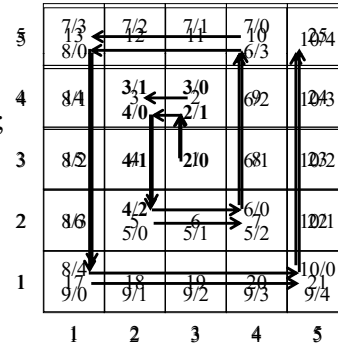
int count = 0; pathLenCtrl=2, step=0; direction=0; x, y;

$x = y = n / 2 + 1;$

while (++count < target)

```
{
    nextCoordinate(&x, &y, direction);
    if (++step == pathLenCtrl/2)
    {
        direction = (direction+1)%4;
        pathLenCtrl++, step=0;
    }
}
```

Directions: 0: 上 1: 左
2: 下 3: 右



24

版本一 (續)

```
void nextCoordinate(int *xPtr, int *yPtr, int direction)
{
    switch (direction)
    {
        case 0: /* 上 */
            *yPtr = *yPtr + 1;
            break;
        case 1: /* 左 */
            *xPtr = *xPtr - 1;
            break;
        ...
    }
}
```

Directions:

0: 上
1: 左
2: 下
3: 右

25

版本二: 計數迴圈 (counting loop)

- 分段的計數迴圈

- $n=5$

- 總共 $2 * n - 1 = 9$ 直線線段
①, ②: 長度 1; ③, ④: 長度 2; ...

count = 0;

check if target <= n * n

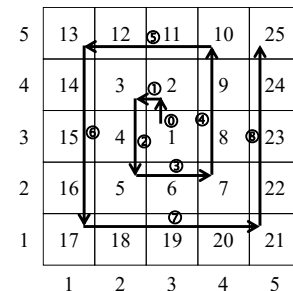
$x = y = n / 2 + 1;$

for (i=0; i<2*n-1; i++) // 第 i 個線段

for (j=0; j<i/2+1; j++) // 線段中第 j 步

方向: 0: 上 1: 左
2: 下 3: 右

```
{
    if (++count == target) output x, y and stop both loops
    nextCoordinate(&x, &y, i%4);
}
```



26

版本三: 加快執行速度

- 最內層 $k=0$, 開始和結束的數字都是 $(2k+1)(2k+1)=1$

- 第二層 $k=1$, 開始和結束的數字分別是 $(2k-1)(2k-1)+1=2$ 和 $(2k+1)(2k+1)=9$

- 第 k 層的開始數字是 $(2k-1)(2k-1)+1$
結束數字是 $(2k+1)(2k+1)$

- 先用一個 for 迴圈找到滿足下式的 k 值
 $(2k-1)(2k-1) < \text{target} \leq (2k+1)(2k+1)$

- count=(2*k-1)*(2*k-1); // 0~(k-1)層總數

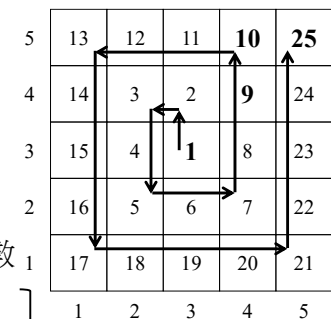
$x = n/2+k+1, y = n/2+k+1;$ // 開始的座標

for (i=1; i<=4; i++) { // 4 段直線

for (j=0; j<2*k; j++) { // 每一段走 2k 步

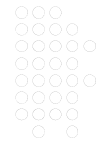
```
if (++count == target) 輸出 x, y 並且結束兩層的迴圈
    nextCoordinate(&x, &y, i%4);
}
```

從 10 開始走時, 第一段少了一步, 所以假想 9 在 (5,5), 由 9 開始走



27

版本四: 直接計算公式



- 先用一個 for 迴圈找到滿足下式的 **k** 值
 $(2k-1)(2k-1) < \text{target} \leq (2k+1)(2k+1)$

- $\text{infimum} = (2*k-1)*(2*k-1);$
 $x = n/2+k, y=n/2+k;$

- $\text{steps} = \text{target} - \text{infimum};$

- 最外圈的四段:

- 0 1, 2, ..., 2k,
- 1 2k+1, 2k+2, ..., 4k,
- 2 4k+1, 4k+2, ..., 6k,
- 3 6k+1, 6k+2, ..., 8k

$\text{iseg} = (\text{steps}-1) / (2*k);$

- $$\frac{x-(\text{steps}-1)}{y+1} \quad \left| \quad \frac{x-(2k-1)}{y+1-(\text{steps}-2k)} \quad \right| \quad \frac{x-(2k-1)+(\text{steps}-4k)}{y+1-2k} \quad \left| \quad \frac{x+1}{y+1-2k+(\text{steps}-6k)} \right.$$

