

# 計算組合數 $C(n,k)$

丁培毅

1

## 計算 $C_k^n$ and $P_k^n$

### • 版本一 long int

```
01 #include <stdio.h> 17 int find_nCk(int n, int k) {
02 #include <stdlib.h> 18 return factorial(n) / (factorial(k)*factorial(n-k));
03 int factorial(int); 19 }
04 int find_nCk(int, int);
05 int find_nPk(int, int);
06 int main(void) {
07     int n, k, nCk, nPk;
08     printf("Enter the value of n and k\n");
09     scanf("%d%d",&n,&k);
10     nCk = find_nCk(n, k);
11     nPk = find_nPk(n, k);
12     printf("%dC%d = %d\n", n, k, nCk);
13     printf("%dP%d = %d\n", n, k, nPk);
14     system("pause");
15     return 0;
16 }
```

這樣子寫理論上是對的，  
實際上卻有很嚴重的問題!!

$$\frac{n!}{k!(n-k)!}$$

$$\frac{n!}{(n-k)!}$$

$$P_3^{15} = 15 \cdot 14 \cdot 13 = 2730$$

$$15! = 1307674368000$$

$$2^{31}-1 = 2147483647$$

## 計算 $C_k^n$ and $P_k^n$

### • 版本二 long long int

```
01 #include <stdio.h> 17 int find_nCk(int n, int k) {
02 #include <stdlib.h> 18 return factorial(n)/(factorial(k)*factorial(n-k));
03 long long int factorial(int); 19 }
04 int find_nCk(int, int);
05 int find_nPk(int, int);
06 int main(void) {
07     int n, k, nCk, nPk;
08     printf("Enter the value of n and k\n");
09     scanf("%d%d",&n,&k);
10     nCk = find_nCk(n, k);
11     nPk = find_nPk(n, k);
12     printf("%dC%d = %d\n", n, k, nCk);
13     printf("%dP%d = %d\n", n, k, nPk);
14     system("pause");
15     return 0;
16 }
```

好一些，但是仍然  
有很大的限制

$$P_3^{21} = 21 \cdot 20 \cdot 19 = 7980$$

$$21! = 51090942171709440000$$

$$2^{63}-1 = 9223372036854775807$$

## 計算 $C_k^n$ and $P_k^n$

### • 版本三 skip unnecessary factorial $n!$ , $(n-k)!$

$$P_k^n = n(n-1) \dots (n-k+1)$$

```
int find_nPk(int n, int k) {
    int i, result=1;
    for (i=0; i<k; i++)
        result = result * (n-i);
    return result;
}
```

Ex. 30P6 = 427518000  
30P7 = 1670497408  
30P8 = -233265280  
100P5 = 444567808  
100P6 = -715731200

```
long long int find_nPk(int n, int k) {
    int i;
    long long int result=1;
    for (i=0; i<k; i++)
        result = result * (n-i);
    return result;
}
```

Ex. 30P13 = 745747076954880000  
30P14 = -5769043765476591616  
100P10 = 7475418734400817152  
100P11 = 8704899442529685504  
100P12 = -27200710659158016

printf("result = %I64d\n", result);  
printf("result = %lld\n", result);

2

4

## 計算 $C_k^n$ and $P_k^n$

### • 版本三 (cont'd)

```
long long find_nCk(int n, int k) {
    int i;
    long long numerator=1, denominator=1;
    for (i=0; i<k; i++) {
        numerator *= n-i;
        denominator *= k-i;
    }
    return numerator/denominator;
}
30C14 = -66175233
100C10 = 2060025003968
```

```
long long int find_nCk(int n, int k) {
    int i;
    double result=1.0;
    for (i=0; i<k; i++)
        result *= ((double)(n-i))/(k-i);
    return (long long int) (result+0.5);
}
100C18 = -9223372036854775808
```

$$C_k^n = \frac{n(n-1) \dots (n-k+1)}{k(k-1) \dots 1}$$

```
long long find_nCk(int n, int k) {
    int i;
    long long numerator=1;
    long long denominator=1;
    for (i=0; i<k; i++) {
        numerator *= n-i;
        if (numerator % (k-i) == 0)
            numerator /= k-i;
        else
            denominator *= k-i;
    }
    return numerator/denominator;
}
100C15 = 3327654233778599
```

## 程式該怎樣寫才能計算出 $C_{33}^{67}$

```
• C(66,33) = 7,219,428,434,016,265,740
  263-1    = 9,223,372,036,854,775,807
  C(67,33) = 14,226,520,737,620,288,370
  264-1    = 18,446,744,073,709,551,616
```

- 由前面版本三的程式你可以看到直接讓分子乘分子、分母乘分母的話很快就爆表了，第二個程式只是把正下方可以整除的分母除掉就可以看到改善了（沒有試看看其它的分母，也沒有嘗試把公因數除掉）
- 因為  $C(n,k)$  一定是整數，所有的分母拆解成質因數乘積一定可以和分子的質因數乘積消掉，所以基本的方法就是記住每一個分子和分母，每一個分母都和所有的分子找公因數，除掉公因數

## 計算 $C_{33}^{67}$

### • 需要計算最大公因數的程式

```
01 int gcd(int p, int q) { // assume p >= q
02     if (p % q == 0)
03         return q;
04     else
05         return gcd(q, p % q);
06 }
```

```
01 int find_gcd(int n1, int n2) {
02     int p, q, r;
03     p = abs(n1);
04     q = abs(n2);
05     r = p % q;
06     while (r != 0) {
07         p = q;
08         q = r;
09         r = p % q;
10     }
11     return q;
12 }
```

### • 動手計算看看

$$C_5^{10} = \frac{10 \times 9 \times 8 \times 7 \times 6}{5 \times 4 \times 3 \times 2 \times 1} = 252$$

- 要像上面這樣子算的話，程式需要記住所有部份消去的分子，分母一定都會被消完

## 記憶體是很好用的東西

- 可以設計一個陣列紀錄所有的分子 10, 9, 8, 7, 6, 然後每一個分母denum和所有的分子num[j]一個一個找最大公因數d來消去，直到每一個分母都完全消去成為1（這個條件不需要檢查，只需要把所有分子試完）

```
int n=10, k=5, i, j, d, denum, nCk;
int num[67] = {10, 9, 8, 7, 6}; // 先直接放測試範例進去
for (i=k; i>1; i--)
    for (denum=i, j=0; denum>1 && j<k; j++)
        if ((num[j]>1) && ((d=gcd(denum, num[j]))>1))
            denum/=d, num[j]/=d; // 消去 d
for (nCk=1, i=0; i<k; i++) nCk *= num[i];
printf("nCk = %d\n", nCk);
```

## 如果不允許使用額外的記憶體

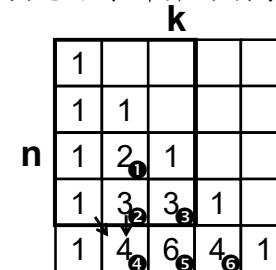
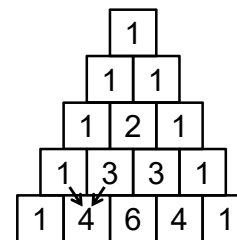
- 版本三的第二個程式就是沒有用陣列來紀錄分子，也沒有考慮分母是可以拆開成為質因數乘積，在不同的分子裡找到可以消去的質因數
- 如果不使用額外記憶體，要稍微改進一下的話，第一就是numerator不需要整除k-i，只需要把最大公因數  $d = \gcd(\text{numerator} * (n-i), \text{denominator} * (k-i))$  消去就可以，numerator和denominator兩個變數裡累積沒有完全消去的因數，不過這樣子計算時，還是有可能在計算中間數值  $\text{numerator} * (n-i)$  或是  $\text{denominator} * (k-i)$  時比計算  $C(n,k)$  提早產生溢位

9

## 如果允許使用更多的記憶體

- 我們可以運用遞推公式來計算  $C(67,33)$   

$$C(n,k) = C(n-1,k-1) + C(n-1,k)$$
- 這種計算需要清楚地掌握資料陣列的配置方法以及資料計算的順序，下圖左是一般的帕斯卡三角形
- 下圖右我們用二維的陣列來放  $C(n,k)$ ，n 是橫列，k 是直行， $k=0$  和  $n=k$  時固定都是1，其它數字計算的順序標示如下



如果只需要計算  $C(n^*, k^*)$  只須計算小於等於  $n^*, k^*$  的就足夠了

10

## 帕斯卡三角形

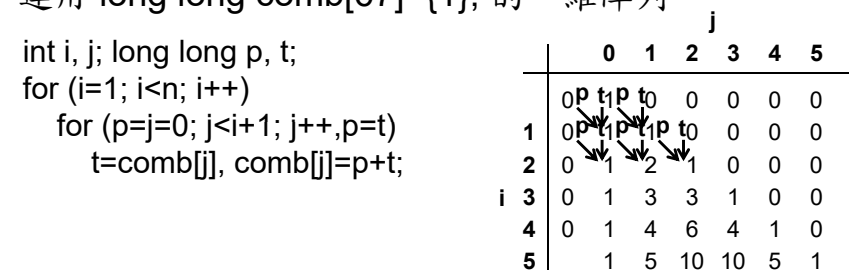
- 定義 `long long comb[67][67];` 的二維陣列
  1. 先把固定的數值填好: `comb[*][0], comb[i][i]`  
`for (i=0; i<=n; i++) comb[i][0] = comb[i][i] = 1;`
  2. 由第三列開始一列一列往下填  
`for (i=2; i<=n; i++)`  
`for (j=1; j<i; j++)`  
`comb[i][j] = comb[i-1][j-1] + comb[i-1][j];`
- 如果使用的記憶體數量是很重要的考量，這個程式也可以只使用兩列的記憶體，`long long comb[2][67];` 由前一列的組合數算本列的組合數，兩列的記憶體輪流切換；或是更進一步只用一列的記憶體 `long long comb[67];` 來實作
- 請注意程式多使用記憶體以後演算法變得非常簡潔

11

## 帕斯卡三角形 (續)

- 運用 `long long comb[2][67]={1};` 的二維陣列  
`int i, j, b;`  
`for (b=1; i=2; i<=n; i++, b=1-b)`  
`for (j=1; j<i; j++)`  
`comb[b][j] = comb[1-b][j-1] + comb[1-b][j];`

- 運用 `long long comb[67]={1};` 的一維陣列



12

## 更大的組合數 Comb(500,250)

- 需要使用大整數類別來運算  
例如 Crypto++, GMP, Java

```
Integer result;
result = 1;
for (i=0; i<n; i++) {
    d = gcd(m-i, i+1);
    num = (m-i) / d;
    denum = (i+1) / d;
    result /= denum;
    result *= num;
}
```

此程式輸入  $m \geq n \geq 0$ , 輸出組合數  $\text{comb}(m, n)$ :

請輸入 m: 500

請輸入 n: 250

$\text{comb}(500, 250) =$

11674431578827768292093473476217661965923008118031144612410028495

7811112673608473715666417775521605376810865902709989580160037468226

393900042796872256.

## 偵測「溢位」- 純軟體

```
#define INT64_MIN_VALUE (0x8000000000000000LL)
#define INT64_MAX_VALUE (0x7FFFFFFFFFFFFFFFFLL)
int isMultOverflow(long long a, long long b) {
    long long ap, bp, cp, max=INT64_MAX_VALUE;
    if (a==INT64_MIN_VALUE) return b!=1;
    if (b==INT64_MIN_VALUE) return a!=1;
    ap = a >= 0 ? a : -a;
    bp = b >= 0 ? b : -b;
    cp = max / bp;
    return (ap > cp);
}
```

計算每一個乘法之前, 先判斷一下是否會發生溢位, 不會的話才乘起來

等於是花兩倍的時間  
像是計算  $\text{Comb}(500, n)$  真的不知道 64 位元可以算到多大的  $n$  值, 只好邊算邊測試

14

## 偵測「溢位」- 硬體狀態旗標

- 主要運用CPU的指令 JNO (jump no overflow)

```
gcc/g++
int isOverflow()
{
    __asm__ ("movl $0, %eax;");
    __asm__ ("jno end;");
    __asm__ ("movl $1, %eax;");
    __asm__ ("end;");
}
```

如果偵測位置離開  
運算敘述太遠就會  
沒有效果

```
Visual C/C++
int isOverflow()
{
    __asm mov    eax, 0
    __asm jno    end
    __asm mov    eax, 1
    __asm end:
}
```

vc2010 把64位元乘法  
用一個函式來完成, 這  
種偵測就完全無效

15

## C++ Exception Handling (1/3)

- There are three exception handling mechanisms you can use with C++ on MS Windows:
  - **C++ exceptions**, implemented by the compiler (**try/catch**), cl /EHsc
  - **Structured Exception Handling (SEH)**, provided by Windows (**\_\_try / \_\_except**), cl /EHa
  - **MFC exception macros** (TRY, CATCH - built on top of SEH / C++ exceptions - see also TheUndeadFish's comment)
- C++ exceptions guarantee **automatic cleanup** during stack unwinding (i.e. dtors of local objects), other mechanisms don't.
- C++ exceptions only occur when they are **explicitly thrown**. Structured Exceptions may occur for any operations (especially **divide by zero**, H/W, and invalid memory access, S/W).
- MFC introduces the macros to support exception handling even if compilers didn't implement them.

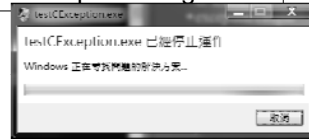
16

## C++ Exception Handling (2/3)

for (y=3; y>=0; y--)

```
try {
    int x=1, *z=0;
    if (y==3) throw exception("explicit");
    else if (y==2) throw 'a';
    else if (y==1) *z = 10;
    else
        x = x/y;
    cout << "end\n";
}
catch (exception) {
    cout << "exception caught\n";
}
catch (char e) {
    cout << "char exception caught\n";
}
catch (...) {
    cout << "... caught\n";
}
```

cl /EHsc  
testCException.cpp  
exception caught  
char exception caught



cl /EHa testCException.cpp  
exception caught  
char exception caught  
... caught  
... caught

17

## C++ Exception Handling (3/3)

for (y=3; y>=0; y--)

```
__try {
    int x=1, *z=0;
    if (y==3)
        RaiseException(15,0,0,NULL);
    else if (y==2) throw 'a';
    else if (y==1) *z = 10;
    else
        x = x/y;
    cout << "end\n";bo
}
__except (FilterFunction(GetExceptionCode())) {
    cout << GetExceptionCode() << " exception caught\n";
}
```

```
DWORD FilterFunction(unsigned int code) {
    if (code == 15)
        return EXCEPTION_CONTINUE_SEARCH;
    else
        return EXCEPTION_EXECUTE_HANDLER;
}
```

Something like rethrow

Both cl /EHsc or cl /EHa work.

18