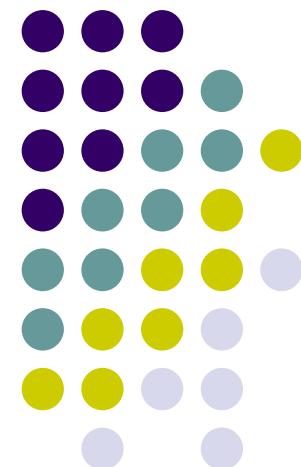


# 計算組合數 $C(n,k)$

---

丁培毅





# 計算 $C_k^n$ and $P_k^n$

- 版本一 **long int**

```
01 #include <stdio.h>
02 #include <stdlib.h>
03 int factorial(int);
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 }
```

# 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 }
```

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

# 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 }
```

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

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

# 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 }
```

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

```
20 int find_nPk(int n, int k) {  
21     return factorial(n)/factorial(n-k);  
22 }  
  
23 int factorial(int n) {  
24     int i, result=1;  
25     for (i=1; i<=n; i++)  
26         result = result*i;  
27     return result;  
28 }
```

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

# 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; 這樣子寫理論上是對的,  
16 }
```

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

```
20 int find_nPk(int n, int k) {  
21     return factorial(n)/factorial(n-k);  
22 }  
23 int factorial(int n) {  
24     int i, result=1;  
25     for (i=1; i<=n; i++)  
26         result = result*i;  
27     return result;  
28 }
```

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

這樣子寫理論上是對的,  
實際上卻有很嚴重的問題!!

# 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; 這樣子寫理論上是對的,  
16 }
```

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

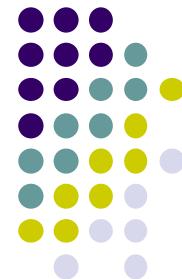
```
20 int find_nPk(int n, int k) {  
21     return factorial(n)/factorial(n-k);  
22 }  
23 int factorial(int n) {  
24     int i, result=1;  
25     for (i=1; i<=n; i++)  
26         result = result*i;  
27     return result;  
28 }
```

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

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

這樣子寫理論上是對的,  
實際上卻有很嚴重的問題!!

# 計算 $C_k^n$ and $P_k^n$



## • 版本一 long int

```
01 #include <stdio.h>
02 #include <stdlib.h>
03 int factorial(int);
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; 這樣子寫理論上是對的,
16 }
```

```
17 int find_nCk(int n, int k) {
18     return factorial(n) / (factorial(k)*factorial(n-k));
19 }
```

```
20 int find_nPk(int n, int k) {  
    return factorial(n)/factorial(n-k);  
21  
22 }
```

```
23 int factorial(int n) {  
    int i, result=1;  
    for (i=1; i<=n; i++)  
        result = result*i;  
    return result;  
24  
25  
26  
27  
28 }
```

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

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

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

這樣子寫理論上是對的,  
實際上卻有很嚴重的問題!!

$$15! = 1307674368000$$
$$2^{31}-1 = 2147483647$$



# 計算 $C_k^n$ and $P_k^n$

- 版本二 **long long int**

```
01 #include <stdio.h>
02 #include <stdlib.h>
03 long long int factorial(int);
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 }
```

```
17 int find_nCk(int n, int k) {
18     return factorial(n)/(factorial(k)*factorial(n-k));
19 }
20 int find_nPk(int n, int k) {
21     return factorial(n)/factorial(n-k);
22 }
23 long long int factorial(int n) {
24     int i; long long int result=1;
25     for (i=1; i<=n; i++)
26         result = result*i;
27     return result;
28 }
```



# 計算 $C_k^n$ and $P_k^n$

- 版本二 **long long int**

```
01 #include <stdio.h>
02 #include <stdlib.h>
03 long long int factorial(int);
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

```
17 int find_nCk(int n, int k) {
18     return factorial(n)/(factorial(k)*factorial(n-k));
19 }
20 int find_nPk(int n, int k) {
21     return factorial(n)/factorial(n-k);
22 }
23 long long int factorial(int n) {
24     int i; long long int result=1;
25     for (i=1; i<=n; i++)
26         result = result*i;
27     return result;
28 }
```



# 計算 $C_k^n$ and $P_k^n$

- 版本二 **long long int**

```
01 #include <stdio.h>
02 #include <stdlib.h>
03 long long int factorial(int);
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

```
17 int find_nCk(int n, int k) {
18     return factorial(n)/(factorial(k)*factorial(n-k));
19 }
20 int find_nPk(int n, int k) {
21     return factorial(n)/factorial(n-k);
22 }
23 long long int factorial(int n) {
24     int i; long long int result=1;
25     for (i=1; i<=n; i++)
26         result = result*i;
27     return result;
28 }
```

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



# 計算 $C_k^n$ and $P_k^n$

- 版本二 **long long int**

```
01 #include <stdio.h>
02 #include <stdlib.h>
03 long long int factorial(int);
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;    好一些，但是仍然
16 }                有很大的限制
```

```
17 int find_nCk(int n, int k) {
18     return factorial(n)/(factorial(k)*factorial(n-k));
19 }
20 int find_nPk(int n, int k) {
21     return factorial(n)/factorial(n-k);
22 }
23 long long int factorial(int n) {
24     int i; long long int result=1;
25     for (i=1; i<=n; i++)
26         result = result*i;
27     return result;
28 }
```

$$P_3^{21} = 21 \cdot 20 \cdot 19 = 7980$$
$$21! = 51090942171709440000$$
$$2^{63}-1 = 9223372036854775807$$

# 計算 $C_k^n$ and $P_k^n$



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

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



# 計算 $C_k^n$ and $P_k^n$

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

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

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



# 計算 $C_k^n$ and $P_k^n$

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

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

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

Ex.  $30P6 = 427518000$

$30P7 = 1670497408$

$30P8 = -233265280$

$100P5 = 444567808$

$100P6 = -715731200$



# 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;  
}
```

```
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.  $30P6 = 427518000$

$30P7 = 1670497408$

$30P8 = -233265280$

$100P5 = 444567808$

$100P6 = -715731200$



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



# 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);



# 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);
```

# 計算 $C_k^n$ and $P_k^n$

- 版本三 (cont'd)

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



# 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 int numerator=1, denominator=1;  
    for (i=0; i<k; i++) {  
        numerator *= n-i;  
        denominator *= k-i;  
    }  
    return numerator/denominator;  
}
```

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

# 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 int numerator=1, denominator=1;  
    for (i=0; i<k; i++) {  
        numerator *= n-i;  
        denominator *= k-i;  
    }  
    return numerator/denominator;  
}
```

30C14 = -66175233  
100C10 = 2060025003968

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

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

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

```
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;  
}
```

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

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

```
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
```

# 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 int 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);  
}
```

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

```
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
```

# 計算 $C_k^n$ and $P_k^n$

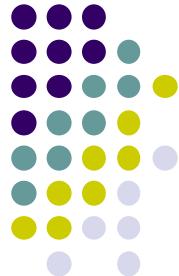


- 版本三 (cont'd)

```
long long find_nCk(int n, int k) {  
    int i;  
    long long int 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 $C_{33}^{67}$

- $C(66,33) = 7,219,428,434,016,265,740$   
 $2^{63}-1 = 9,223,372,036,854,775,807$   
 $C(67,33) = 14,226,520,737,620,288,370$   
 $2^{64}-1 = 18,446,744,073,709,551,616$



# 程式該怎樣寫才能計算出 $C_{33}^{67}$

- $C(66,33) = 7,219,428,434,016,265,740$   
 $2^{63}-1 = 9,223,372,036,854,775,807$   
 $C(67,33) = 14,226,520,737,620,288,370$   
 $2^{64}-1 = 18,446,744,073,709,551,616$
- 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）



# 程式該怎樣寫才能計算出 $C_{33}^{67}$

- $C(66,33) = 7,219,428,434,016,265,740$   
 $2^{63}-1 = 9,223,372,036,854,775,807$   
 $C(67,33) = 14,226,520,737,620,288,370$   
 $2^{64}-1 = 18,446,744,073,709,551,616$
- 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 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 }
```



# 計算 C<sub>33</sub><sup>67</sup>

- 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 }
```



# 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

# $C_5^{10}$



# 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

# $C_5^{10}$

10	9	8	7	6
5	4	3	2	1

# 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

$C_5^{10}$

$$\begin{array}{ccccccc} 2 & & & & & & \\ \cancel{10} & 9 & 8 & 7 & 6 & & \\ \hline \cancel{5} & 4 & 3 & 2 & 1 & & \end{array}$$

# 計算 $C_{33}^{67}$



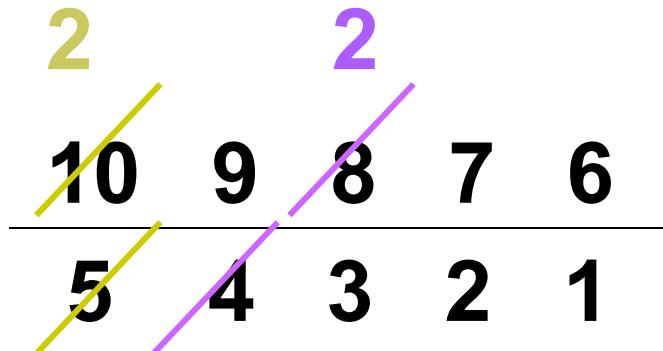
- 需要計算最大公因數的程式

```
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

$C_5^{10}$



# 計算 $C_{33}^{67}$



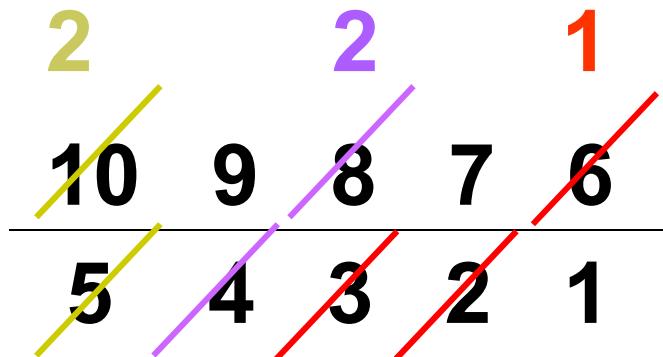
- 需要計算最大公因數的程式

```
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

$C_5^{10}$



# 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

$C_5^{10}$

$$\begin{array}{ccccccccc} 2 & 9 & 2 & 7 & 1 \\ \cancel{10} & 9 & \cancel{8} & 7 & 6 \\ \hline 5 & 4 & 3 & 2 & 1 \end{array} = 252$$

# 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

$C_5^{10}$

$$\begin{array}{ccccccccc} 2 & 9 & 2 & 7 & 1 \\ \cancel{10} & 9 & \cancel{8} & 7 & 6 \\ \hline 5 & 4 & 3 & 2 & 1 \end{array} = 252$$

- 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)



# 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 (nCk=1,i=0; i<k; i++) nCk *= num[i];  
printf("nCk = %d\n", nCk);
```



# 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++)
```

```
for (nCk=1, i=0; i<k; i++) nCk *= num[i];  
printf("nCk = %d\n", nCk);
```



# 記憶體是很好用的東西

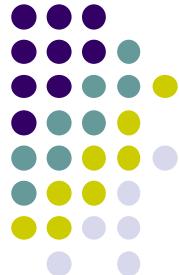
- 可以設計一個陣列紀錄所有的分子 10, 9, 8, 7, 6, 然後每一個分母denum和所有的分子num[j]一個一個找最大公因數d來消去，直到每一個分母都完全消去成為1（這個條件不需要檢查，只需要把所有分子試完）

```
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

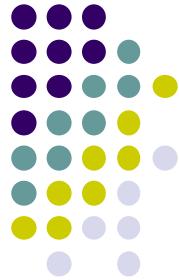
- 版本三的第二個程式就是沒有用陣列來紀錄分子，也沒有考慮分母是可以拆開成為質因數乘積，在不同的分子裡找到可以消去的質因數
- 如果不使用額外記憶體，要稍微改進一下的話，第一就是numerator不需要整除 $k-i$ ，只需要把最大公因數 $d=\gcd(\text{numerator}^{*(n-i)}, \text{denominator}^{*(k-i)})$ 消去就可以，numerator 和denominator兩個變數裡累積沒有完全消去的因數，不過這樣子計算時，還是有可能在計算中間數值  $\text{numerator}^{*(n-i)}$  或是  $\text{denominator}^{*(k-i)}$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



# 如果允許使用更多的記憶體

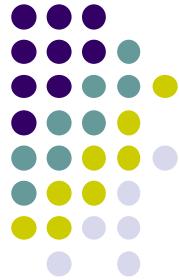
- 我們可以運用遞推公式來計算  $C(67,33)$

$$C(n,k) = C(n-1,k-1) + C(n-1,k)$$



# 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



# 如果允許使用更多的記憶體

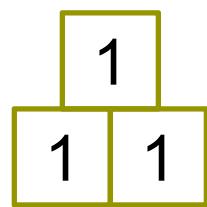
- 我們可以運用遞推公式來計算  $C(67,33)$   
$$C(n,k) = C(n-1,k-1) + C(n-1,k)$$
- 這種計算需要清楚地掌握資料陣列的配置方法以及資料計算的順序，下圖左是一般的帕斯卡三角形

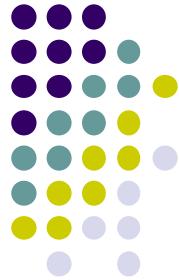
1



# 如果允許使用更多的記憶體

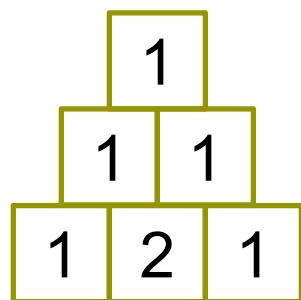
- 我們可以運用遞推公式來計算  $C(67,33)$   
$$C(n,k) = C(n-1,k-1) + C(n-1,k)$$
- 這種計算需要清楚地掌握資料陣列的配置方法以及資料計算的順序，下圖左是一般的帕斯卡三角形

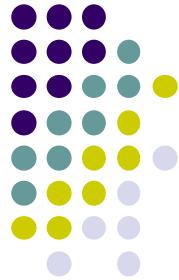




# 如果允許使用更多的記憶體

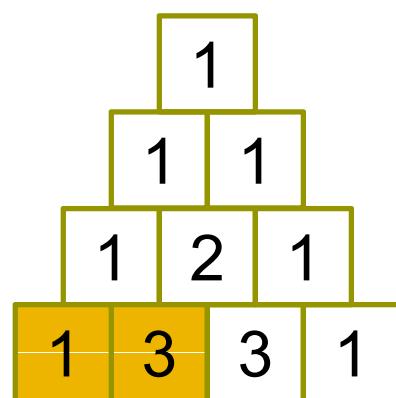
- 我們可以運用遞推公式來計算  $C(67,33)$   
$$C(n,k) = C(n-1,k-1) + C(n-1,k)$$
- 這種計算需要清楚地掌握資料陣列的配置方法以及資料計算的順序，下圖左是一般的帕斯卡三角形

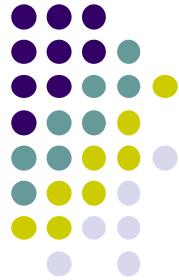




# 如果允許使用更多的記憶體

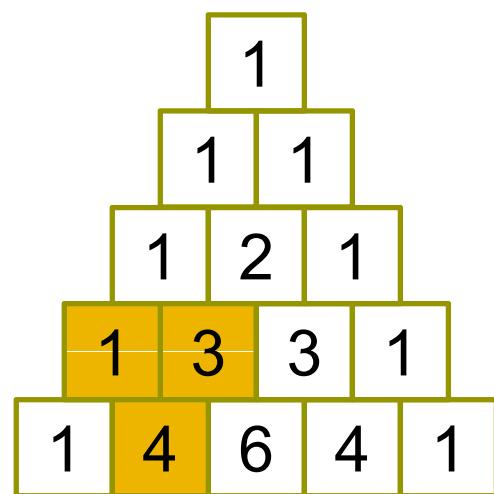
- 我們可以運用遞推公式來計算  $C(67,33)$   
$$C(n,k) = C(n-1,k-1) + C(n-1,k)$$
- 這種計算需要清楚地掌握資料陣列的配置方法以及資料計算的順序，下圖左是一般的帕斯卡三角形





# 如果允許使用更多的記憶體

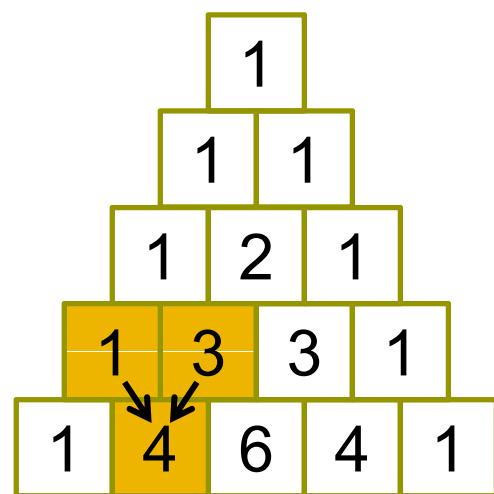
- 我們可以運用遞推公式來計算  $C(67,33)$   
$$C(n,k) = C(n-1,k-1) + C(n-1,k)$$
- 這種計算需要清楚地掌握資料陣列的配置方法以及資料計算的順序，下圖左是一般的帕斯卡三角形

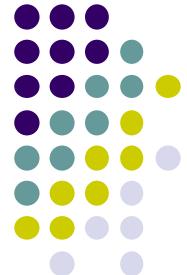




# 如果允許使用更多的記憶體

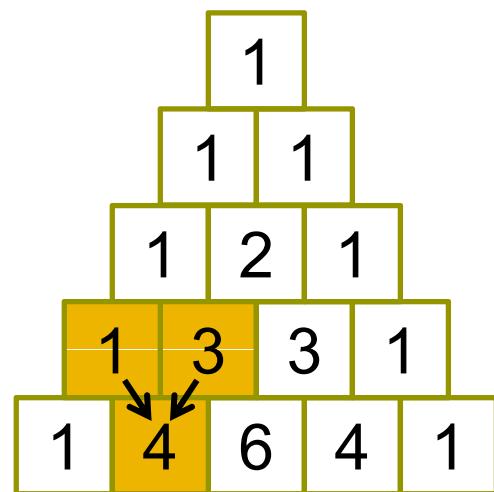
- 我們可以運用遞推公式來計算  $C(67,33)$   
$$C(n,k) = C(n-1,k-1) + C(n-1,k)$$
- 這種計算需要清楚地掌握資料陣列的配置方法以及資料計算的順序，下圖左是一般的帕斯卡三角形



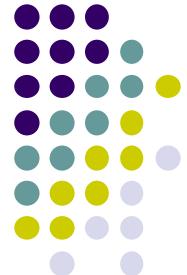


# 如果允許使用更多的記憶體

- 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

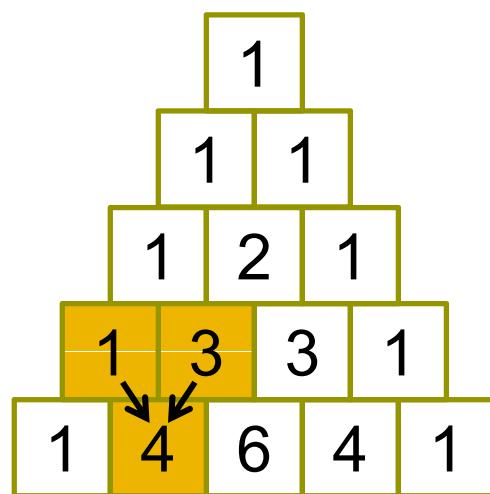


k				
n				
1				
1	1			
1	2	1		
1	3	3	1	
1	4	6	4	1

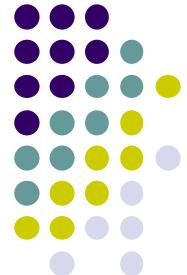


# 如果允許使用更多的記憶體

- 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

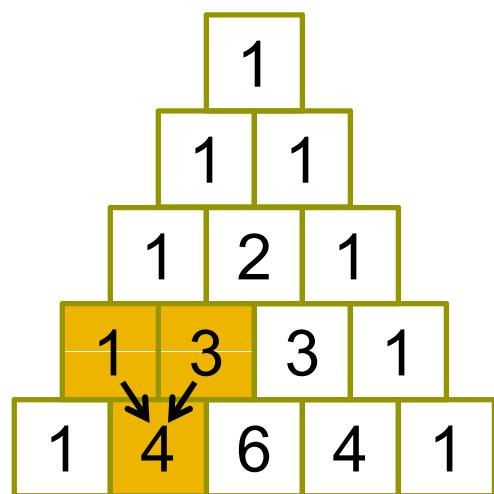


		k				
		1	1	1	1	1
n		1	1	2	1	1
1	1	2	1	1	1	1
1	3	3	1	1	1	1
1	4	6	4	1	1	1



# 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

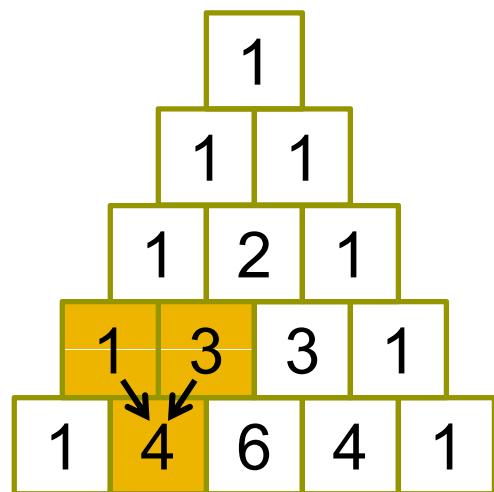


		k				
		1	1	1	1	1
n		1	1	2	1	1
1	1	2	1	1	1	1
1	3	3	1	1	1	1
1	4	6	4	1	1	1

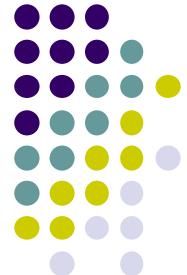


# 如果允許使用更多的記憶體

- 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

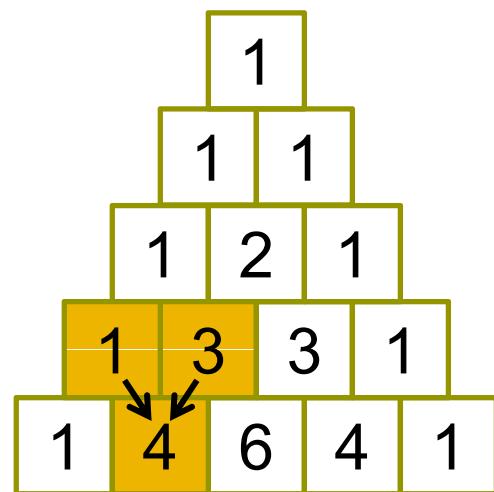


k				
n				
1				
1	1			
1	2	1		
1	3	3	1	
1	4	6	4	1

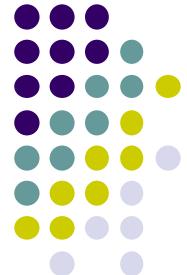


# 如果允許使用更多的記憶體

- 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

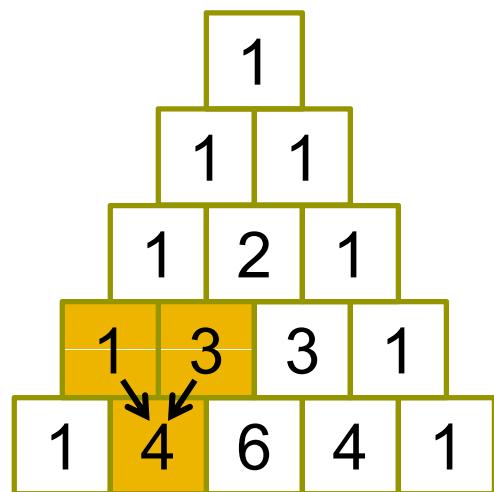


k				
n				
1				
1	1			
1	2	1		
1	3	3	1	
1	4	6	4	1



# 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

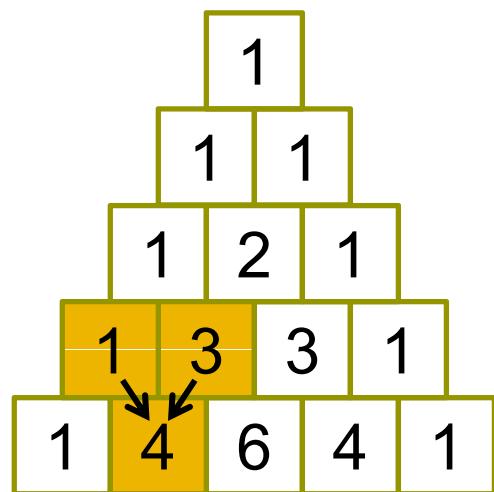


		k				
		1	2	3	4	5
n	1					
	1	1				
2	1	2	1			
3	1	3	3	1		
4	1	4	6	4	1	



# 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

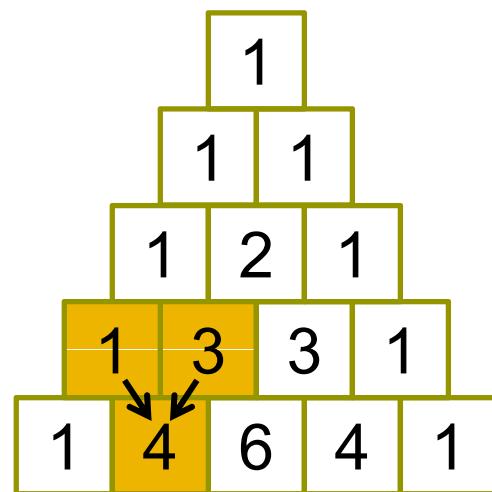


k						
n						
1						
1	1					
1	2	1				
1	3	3	1			
1	4	6	4	1		
1	4	6	4	1		
1	4	6	4	1		



# 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



		$k$		
		$n$		
1				
1	1			
1	2	1		
1	3	3	1	
1	4	6	4	1

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



# 帕斯卡三角形

- 定義 long long comb[67][67]; 的二維陣列



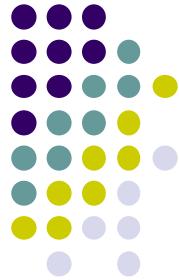
# 帕斯卡三角形

- 定義 long long comb[67][67]; 的二維陣列
  - 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;`



# 帕斯卡三角形

- 定義 long long comb[67][67]; 的二維陣列
  - 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;`
  - 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];`



# 帕斯卡三角形

- 定義 `long long comb[67][67];` 的二維陣列
  - 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;`
  - 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



# 帕斯卡三角形

- 定義 `long long comb[67][67];` 的二維陣列
  - 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;`
  - 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



# 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];
```



# 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

```
int i, j; long long p, t;  
for (i=1; i<n; i++)  
    for (p=j=0; j<i+1; j++,p=t)  
        t=comb[j], comb[j]=p+t;
```



# 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

```
int i, j; long long p, t;  
for (i=1; i<n; i++)  
    for (p=j=0; j<i+1; j++,p=t)  
        t=comb[j], comb[j]=p+t;
```

	j					
	0	1	2	3	4	5
i	1	0	0	0	0	0
	2					
	3					
	4					
	5					



# 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

```
int i, j; long long p, t;  
for (i=1; i<n; i++)  
    for (p=j=0; j<i+1; j++,p=t)  
        t=comb[j], comb[j]=p+t;
```

	j					
	0	1	2	3	4	5
i	0	p	1	0	0	0
	1					
	2					
	3					
	4					
	5					



# 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

```
int i, j; long long p, t;  
for (i=1; i<n; i++)  
    for (p=j=0; j<i+1; j++,p=t)  
        t=comb[j], comb[j]=p+t;
```

	j					
	0	1	2	3	4	5
i	0	p	t1	0	0	0
1	1					
2	2					
3	3					
4	4					
5	5					



# 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

```
int i, j; long long p, t;  
for (i=1; i<n; i++)  
    for (p=j=0; j<i+1; j++,p=t)  
        t=comb[j], comb[j]=p+t;
```

	j								
	0	1	2	3	4	5			
i	0	p	t	1	0	0	0	0	0
1	1								
2	2								
3	3								
4	4								
5	5								



# 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

```
int i, j; long long p, t;  
for (i=1; i<n; i++)  
    for (p=j=0; j<i+1; j++,p=t)  
        t=comb[j], comb[j]=p+t;
```

	j					
	0	1	2	3	4	5
i	0	1	p	0	0	0
	1		1			
	2			2		
	3				3	
	4					4
	5					5



# 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

```
int i, j; long long p, t;  
for (i=1; i<n; i++)  
    for (p=j=0; j<i+1; j++,p=t)  
        t=comb[j], comb[j]=p+t;
```

	j					
	0	1	2	3	4	5
i	0	1	p	t	0	0
1			1			
2				1		
3					1	
4						1
5						



# 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

```

int i, j; long long p, t;
for (i=1; i<n; i++)
    for (p=j=0; j<i+1; j++,p=t)
        t=comb[j], comb[j]=p+t;
    
```

	j								
	0	1	2	3	4	5			
i	0	1	p	t	0	0	0	0	0
	1	1	1	1	0	0	0	0	0
	2								
	3								
	4								
	5								



# 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

```
int i, j; long long p, t;  
for (i=1; i<n; i++)  
    for (p=j=0; j<i+1; j++,p=t)  
        t=comb[j], comb[j]=p+t;
```

	j					
	0	1	2	3	4	5
0	1	0	0	0	0	0
1	1	1	0	0	0	0
2						
3						
4						
5						



# 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

```
int i, j; long long p, t;  
for (i=1; i<n; i++)  
    for (p=j=0; j<i+1; j++,p=t)  
        t=comb[j], comb[j]=p+t;
```

		j					
		0	1	2	3	4	5
i	0	0	1	0	0	0	0
	1	0	p	1	1	0	0
	2			1	0	0	0
	3				1	0	0
	4					1	0
	5						1



# 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

```
int i, j; long long p, t;  
for (i=1; i<n; i++)  
    for (p=j=0; j<i+1; j++,p=t)  
        t=comb[j], comb[j]=p+t;
```

		j					
		0	1	2	3	4	5
i	0	0	1	0	0	0	0
	1	0	p	t	1	0	0
	2			1	0	0	0
	3				0	0	0
	4					0	0
	5						0



# 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

```
int i, j; long long p, t;  
for (i=1; i<n; i++)  
    for (p=j=0; j<i+1; j++,p=t)  
        t=comb[j], comb[j]=p+t;
```

	j					
	0	1	2	3	4	5
i	0	1	0	0	0	0
1	0	p t <sub>1</sub>	1	0	0	0
2			1			
3						
4						
5						



# 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

```
int i, j; long long p, t;  
for (i=1; i<n; i++)  
    for (p=j=0; j<i+1; j++,p=t)  
        t=comb[j], comb[j]=p+t;
```

	j					
	0	1	2	3	4	5
i	0	1	0	0	0	0
1	0	1	p	1	0	0
2			1			
3						
4						
5						



# 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

```
int i, j; long long p, t;  
for (i=1; i<n; i++)  
    for (p=j=0; j<i+1; j++,p=t)  
        t=comb[j], comb[j]=p+t;
```

		0	1	2	3	4	5
		0	1	0	0	0	0
1		0	1	p	t	1	0
2				1			
3							
4							
5							



# 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

```
int i, j; long long p, t;  
for (i=1; i<n; i++)  
    for (p=j=0; j<i+1; j++,p=t)  
        t=comb[j], comb[j]=p+t;
```

	j					
	0	1	2	3	4	5
i	0	1	0	0	0	0
1	0	1	p t1	0	0	0
2		1	2			
3						
4						
5						



# 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

```
int i, j; long long p, t;  
for (i=1; i<n; i++)  
    for (p=j=0; j<i+1; j++,p=t)  
        t=comb[j], comb[j]=p+t;
```

	j					
	0	1	2	3	4	5
i	0	1	0	0	0	0
1	0	1	1	p	0	0
2		1	2			
3						
4						
5						



# 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

```
int i, j; long long p, t;  
for (i=1; i<n; i++)  
    for (p=j=0; j<i+1; j++,p=t)  
        t=comb[j], comb[j]=p+t;
```

	j					
	0	1	2	3	4	5
i	0	1	0	0	0	0
1	0	1	1	p	t	0
2		1	2			
3						
4						
5						



# 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

```
int i, j; long long p, t;  
for (i=1; i<n; i++)  
    for (p=j=0; j<i+1; j++,p=t)  
        t=comb[j], comb[j]=p+t;
```

	j					
	0	1	2	3	4	5
i	0	1	0	0	0	0
1	0	1	1	p t	0	0
2		1	2	1		
3						
4						
5						



# 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

```

int i, j; long long p, t;
for (i=1; i<n; i++)
    for (p=j=0; j<i+1; j++,p=t)
        t=comb[j], comb[j]=p+t;
    
```

	j						
	0	1	2	3	4	5	
i	0	1	0	0	0	0	0
1	0	1	1	p t	0	0	0
2	0	1	2	1	0	0	0
3	0	1	3	3	1	0	0
4	0	1	4	6	4	1	0
5	1	5	10	10	5	1	



# 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;  
    denom = (i+1) / d;  
    result /= denom;  
    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 (0x7FFFFFFFFFFFFFFFLL)
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



# 偵測「溢位」 - 硬體狀態旗標

- 主要運用CPU的指令 **JNO** (**jump no overflow**)

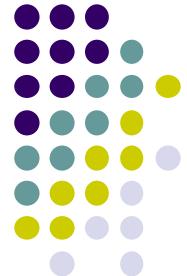
```
gcc/g++           int isOverflow()
                  {
                      __asm__ ("movl $0, %eax;");
                      __asm__ ("jno end;");
                      __asm__ ("movl $1, %eax;");
                      __asm__ ("end:");
                  }
```

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

如果偵測位置離開  
運算敘述太遠就會  
沒有效果

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

# C++ Exception Handling (1/3)



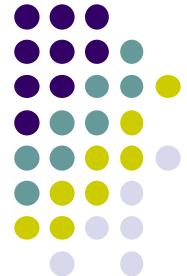
- There are three exception handling mechanisms you can use with C++ on MS Windows:
  - **C++ exceptions**, implemented by the compiler (**try/catch**), cl /EHsc
  - **Structured Exception Handling (SEH)**, provided by Windows (**\_try / \_except**), cl /EHs
  - **MFC exception macros** (TRY, CATCH - built on top of SEH / C++ exceptions - see also TheUndeadFish's comment)

# C++ Exception Handling (1/3)



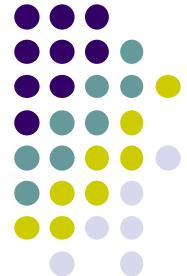
- There are three exception handling mechanisms you can use with C++ on MS Windows:
  - **C++ exceptions**, implemented by the compiler (**try/catch**), cl /EHsc
  - **Structured Exception Handling (SEH)**, provided by Windows (**\_try / \_except**), cl /EHs
  - **MFC exception macros** (TRY, CATCH - 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++ 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 /EHs
  - **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).

# 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 /EHs
  - **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.

# 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";  
    }
```

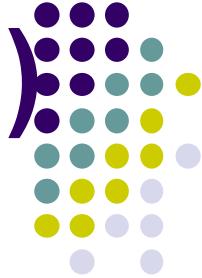
# C++ Exception Handling (2/3)



```
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";  
    }
```



# 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
```

# 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 /EHc work.