

二进制与十六进制

计算机电路由逻辑门组成，状态可以为"开"（高电位）或"关"（低电位）

二进制数的一位，取值为0或1，称为一个比特（bit），简称为 b

八个二进制位称为一个字节（byte），简称为 B

1024B 称为1KB，1024KB 称为1MB（1兆），1024MB 称为1GB，1024GB 称为1TB

1B，即8个由0或1组成的串，一共有256（ 2^8 ）种不同的组合，也诞生了 ASCII 编码方案

K 进制数到十进制数的转换

假设有一个 $n+1$ 位的 K 进制数，形式如下：

$$A_n A_{n-1} A_{n-2} \cdots A_2 A_1 A_0$$

则其转换为十进制数为：

$$A_0 \times K^0 + A_1 \times K^1 + A_2 \times K^2 + \cdots + A_{n-1} \times K^{n-1} + A_n \times K^n$$

十进制数到 K 进制数的转换——短除法

有一个十进制数 N 与进制 K，则 N 可表示为：

$$N_0 = A_0 \times K^0 + A_1 \times K^1 + A_2 \times K^2 + \cdots + A_{n-1} \times K^{n-1} + A_n \times K^n$$

$$N_0 = A_0 + K(A_1 + A_2 \times K^1 + \cdots + A_{n-1} \times K^{n-2} + A_n \times K^{n-1})$$

将 N_0 除以 K，得余数 A_0 ，商 $N_1 = A_1 + A_2 \times K^1 + \cdots + A_{n-1} \times K^{n-2} + A_n \times K^{n-1}$ 。再将商除以 K，得余数 A_1 ，新的商 $N_2 = A_2 + A_3 \times K^1 + \cdots + A_{n-1} \times K^{n-3} + A_n \times K^{n-2}$ 。

多次进行，直到除完，则所有得到的余数分别为 $A_0, A_1, A_2, \dots, A_{n-1}, A_n$ ，那么得到的 K 进制数为 $A_n A_{n-1} A_{n-2} \cdots A_2 A_1 A_0$ 。

$$\begin{array}{l} N_0 \div K = N_1 \cdots \cdots A_0 \\ N_1 \div K = N_2 \cdots \cdots A_1 \\ N_2 \div K = N_3 \cdots \cdots A_2 \\ \cdots \\ N_{n-1} \div K = N_n \cdots \cdots A_{n-1} \\ N_n \div K = 0 \cdots \cdots A_n \end{array} \quad \uparrow$$

```
#include<iostream>
```

```
#include<cstdio>
```

```
using namespace std;
```

```
int main(void){
```

```
    printf("Hello,World!\n"); /*"Hello,World!"是字符串,前后要用""括起来*/
```

```
    return 0;
```

```
}
```

变量

变量代表了系统分配的内存空间

变量类型决定了占用空间的大小

变量不能重复定义

命名：

大小写敏感

由字母、下划线、数字组成，不能有空格，不能以数字开头

不要为 **begin**, **end**, **next**, **index**, **list**, **link** 等

数据类型

signed 的最高位是符号位，1表示负数，0表示非负数

用浮点数时最好用 `double`，精度较高

求变量所占字节数：

`sizeof(变量名/类型名)`

`sizeof` 函数的返回值类型为 `long unsigned int`，需要用 `%lu` 输出

在使用变量之前要声明变量，在声明变量同时为其赋值称为变量的初始化

有符号整数

最高位为符号位

符号位为0，则为非负数，其绝对值为除符号位以外的部分

符号位为1则为负数，其绝对值为除符号位以外的部分**取反后再加1**

将负整数表示为二进制方法：

设置符号位为1

其余位等于绝对值**取反再加1**

数据类型的自动转换

浮点型转换为整型，直接去掉小数部分

字符型转换为整型，转换为字符的 ASCII 码

整型转换为字符型，如果整型太大，则之保留最右边1字节（即二进制的第0~7位，或十六进制的第0~1位），再通过 ASCII 码转换为字符型

一个十六进制位对应四个二进制位

十六进制数以0x 或0X 开头

八进制以0开头

ASCII

0~9: 48~57

A~Z: 65~90

a~z: 97~122

常量

转义字符

`\n` 换行

`\r` 从开头输出

`\t` 制表符

`\b` 退格

`\\` 反斜杠 (`\`)

`\'` 单引号 (`'`)

`\"` 双引号 (`"`)

`\0` 0字符（字符串结束符）

`\ddd` 八进制数 ddd

`\xhh` 十六进制数 hh

字符串常量

用双引号 (`"`) 括起来

`"`也是一个字符串常量，代表一个空串

字符串常量与字符不同

`"a"`是字符串，`'a'`是字符，`"a"`不能用 `char` 赋值

`"123"`是字符串，`123`是整型

符号常量

`#define` 常量名 常量值

输入和输出

double: %lf

long long int: %lld

用%f 输出时，默认输出小数点后 6 位

用%.nf 控制输出时，并非直接截取，而会近似输出，称为"Bankers Rounding"，这与浮点数在计算机中的存储方式有关

输入输出流

cout:

```
using namespace std; /*在主函数之前*/
```

```
a=10; b=1.3; c='x'
```

```
cout << "a=" << a << ",b=" << b << endl; /*endl:换行*/
```

```
cout << 123 << ",c=" << c;
```

->a=10,b=1.3

123,c=10

cin:

```
using namespace std;
```

```
int a,b; double c; char d;
```

```
cin >> a >> b >> c >> d;
```

```
cout << a << "," << b << "," << c << "," << d << endl;
```

cin,cout 速度比 scanf,printf 慢

一个程序中 cin,cout 与 scanf,printf 不能混用

赋值运算符

+=, -=, *=, /=, %=的执行速度较快

表达式有值

x=y 的值为 y 的值

表达式的值以操作数中精度高的类型为准

精度大小: double>long long>int>short>char

float 在运算时自动转化为 double

(int)a + (float)b <==> (int)a + (double)b -> (double)c

两数在加、减、乘时可能溢出，溢出的部分直接丢弃

除法运算中，若操作数都为 int，结果也为 int，直接舍去小数

通过强制转换数据类型来使在做除法时输出更高精度的数

```
c = (double)a/b; /*<b>将 a 强制转换为 double</b>*/
```

求余运算（模运算）

除法与求余的除数都不能为 0

除以 0.0:

0.0/0.0 = nan

1.0/0.0 = inf

0.0/1.0 = 0.0

自增运算符++

++a: 将 a 的值加 1，表达式返回值为 a+1 之后的值

a++: 将 a 的值加 1，表达式返回值为 a+1 之前的值

```
int a, b=3;
a = ++b;  ->a==4, b==4
a = b++;  ->a==4, b==5
```

关系运算符

```
== != > < >= <=
```

比较结果是 bool 类型，成立为 true，不成立为 false

true <==> 非 0 整数值（一般为 1），false <==> 0

```
<b> n3 = 0 > 10 <==> n3 = ( 0 > 10 ) </b>  ->n3==0
```

逻辑运算符

```
&& || !
```

01. a	b	a && b	a b	!a
02. 0	0	0	0	1
03. 0	1	0	1	1
04. 1	0	0	1	0
05. 1	1	1	1	0

逻辑表达式是**短路计算**的，即只要运算到能确定表达式的真假时，就停止（即使没有算完）

a && b : 如果 a 已经是假，则跳过 b（b 不被计算），表达式的值直接为假

a || b : 如果 a 已经是真，则表达式的值一定为真（b 不被计算）

```
a=0; b=1;
bool n = a++ && b++;  -> a==1, b==1, n==0
n= a++ && b++;  -> a==2, b==2, n==1
n= a++ || b++;  -> a==3, b==2, n==1
```

强制类型转换运算符

表达式: (运算符)变量

只是将表达式的类型转换，没有将变量的类型转换

```
double f=9.7;
int n=(int)f <==> int n=f ;  ->n=9
f=n/2;  ->f=4.0  /*先算 n/2 的值为(int)4，然后将 4 转换为 double 赋给 f*/
f=double(n)/2;  ->f=4.5  /*直接将(double)n 处以 2，得到 4.5，再赋给 f*/
```

运算符的优先级

```
^ ++ -- !
| * / %
| + -
| < > <= >= == !=
| &&
| ||
| = += -= *= /= %=
可用括号改变运算顺序
a+++b <==> (a++)+b
```

条件分支结构

```
if(表达式 1){
    语句组 1;
}else if (表达式 2){
    语句组 2;
}
```

...

```
else{  
    语句组 n;  
}
```

if 也是短路计算——如果表达式 1 为真，则不计算之后的表达式 2 等
编程时尽量避免表达式的二义性

```
if(n%2==1) <==> if(n%2) <==> if(n&1)  
else 总与和它最近的 if 配对（与括号的配对相似）
```

判断闰年(假设 year>0)

```
if((year%4==0 && year%100) || (year%400==0)) printf("闰年\n");  
/*<b>&&的优先级大于||</b>*/  
/*如果该年非整百年且能被 4 整除，或该年能被 400 整除，即为闰年*/
```

switch 语句

```
switch(表达式 a){ /*表达式 a 的值必须为整数类型，如 int,char 等*/  
case 常量表达式 1:  
    语句 1;  
<b>break;</b>  
case 常量表达式 2:  
    语句 2:  
    break;  
...  
default: /*default 语句可以没有*/  
    语句 n; /*如果 a 的值与常量表达式的值都不相同，则执行 default 中的语句*/  
}
```

switch 开始后会一直执行，直到第一次遇到 break 语句

循环结构

for 循环（先判断，再执行）

```
for(表达式 1;表达式 2;表达式 3){  
    语句;  
}
```

1. 先执行表达式 1
2. 计算表达式 2，判断是否为真，若为真则转到 3，为假则转到 6
3. 执行语句
4. 执行表达式 3
5. 转到 2
6. 跳出循环，执行下面的语句

打印 a 到 z:

```
for(int i=0;i<26;i++)  
    printf("%c",'a'+i);
```

在 for 循环中表达式 1 定义的变量只在 for 内部起作用，不影响与之同名的 for 外部变量（局部变量优先）

```
int i=5;  
for(int i=0;i<10;i++);  
printf("%d\n",i); //-> 5
```

for 循环中表达式 1 和表达式 3 可以是多个用逗号（,）连接的表达式

```
for(int i=0, int j=7; i<10; i++, j++){ ... }
```

while 循环（先判断，再执行）

```
while(1){
```

```

...                               while(scanf("%d",&n)==1 && n){
scanf("%d",&n);           <==>   ...
if(n==0) break;           }
}

```

用牛顿迭代法求 \sqrt{n}

```

double EPS=0.001; /*控制精度*/      double EPS=0.001;
double x, lastx;                      double x,lastx;
x=a/2, lastx=x+1+EPS;                 x=a/2;
while(x-lastx>EPS || lastx-x>EPS){ <==> do{
    lastx=x;                          lastx=x;
    x=(x+n/x)/2;                      x=(x+n/x)/2;
}                                     }while(fabs(lastx-x)>EPS);
cout << x << endl;                  cout << x << endl;

```

do-while 循环（先执行，后判断）

```

do{
    语句;
}while(表达式);

```

判断两个浮点数相等不能直接用 $a==b$ 的形式，而该用 $\text{fabs}(a-b)<\text{EPS}$ 的形式，EPS 是很小的数，比如 $1e-7$ （即 10^{-7} ，为浮点型）

break 语句

在循环体中，用于跳出循环

continue 语句

在循环体中，用于结束本次循环，进行下一次循环

0J 编程题输入数据的处理

scanf 的返回值为 int，表示成功读入变量的个数

若 scanf 返回值为 EOF(符号常量，即 -1)表示输入数据已结束

$n=\text{scanf}("%d\%d",&a,&b);$

输入: 12 56 12 a a 12 ^D([Ctrl]+d) (linux 中表示输入结束，及 EOF)

$n==2 \quad n==1 \quad n==0 \quad n==-1$

cin 表达式的值为 bool，若成功读入所有变量则为 true，否则为 false

处理无特定结束标记，只有 EOF 的 0J 题目的输入

输入若干个整数，输出最大值

$\text{scanf}("%d",&\text{max});$ //设第一个数为最大值（不使用数组记录）

$\text{while}(\text{scanf}("%d",&n)==1)\{$ //<==> $\text{while}(\text{scanf}("%d",&n)!=\text{EOF}),$ EOF 值为 -1

$\text{if}(n>\text{max}) \text{max}=n;$

$\}$

$\text{printf}("%d\backslash n",&\text{max});$

用 freopen 重定向输入

将测试数据存入文件，然后用 freopen 将输入由键盘重定向为文件

$\text{int main}()\{$

$\text{freopen}("test.txt","r",&\text{stdin});$

//此后所有输入都来自文件 test.txt

\dots

$\}$

求 Fibonacci 数列

```
f1=1,f2=1;
while(){
    t=f1+f2;
    f1=f2;
    f2=t;
}
```

求阶乘的和

```
t=1,sum=0;
for(int i=1;i<=n;i++){
    t*=i;
    sum+=t;
}
```

求大于 2 的素数

```
//若 n 非素数，则在[2,sqrt(n)]中一定有 n 的因子
for(int i=3;i<=n;i+=2){    //枚举大于 2 的奇数 n
    int k; bool flag=1;
    sq=sqrt(n)+1;
    for(k=3;k<=sq;k+=2)    //判断 n 是否为素数
        if(k%i==0) {flag=0; break;}
    if(flag) cout << i << endl;
}
```

数组

定义数组时数组长度必须为常量

数组大小：数组长度*sizeof(数组类型)

数组 a 的大小=N*sizeof(T)=sizeof(a)

数组名代表数组的地址 &a[i]=a+i

a[i]为变量，a 为地址

防止数组越界，可在定义时增大数组长度

数组一般不定义在主函数中，尤其是大数组；大数组不能定义在主函数中

c++中，数组初始化时**不能用单个数赋值全部**，没被初始化的剩下元素自动赋 0

int a[100]={1}; //a[0]==1,其他都为 0

筛法求素数（用空间换时间，加快了计算速度）

```
const int MAX=10000,sqMAX=sqrt(MAX)+1;
bool a[MAX+1]; //a[i]为 1 表示 i 为素数
int i,j;
for(i=0;i<=MAX;i++) a[i]=1;
for(i=2;i<=sqMAX;i++) if(a[i]==1){
    for(j=i*2;j<=MAX;j+=i) a[j]=0;
}
for(i=2;i<=MAX;i++)
    if(a[i]==1) printf("%d ",i);
```

已知给定日期为周几，求另一日期为周几

计算两日期之差，再与 7 求余

矩阵乘法

$$\begin{array}{|c|c|c|c|c|c|} \hline - & - & - & - & - & - \\ \hline | & a & b & c & | & | & x & w & | & | & ax+by+cz & aw+au+av & | \\ \hline | & d & e & f & | & * & | & y & u & | & = & | & dx+ey+fz & dw+eu+fv & | \\ \hline - & - & - & - & - & - \\ \hline \end{array}$$

```
for(i=0;i<m;i++){ //m 为 a 行数
    for(j=0;j<n;j++){ //n 为 b 列数
        c[i][j]=0;
        for(k=0;k<q;k++){ //q 为 a 列数, 也为 b 行数
            c[i][j]+=a[i][k]*b[k][j];
        }
    }
}
```

函数参数的传递

函数形参是实参的一个拷贝, 形参的改变不影响实参

当形参是数组时 (如 `a[]`), 传递的是数组 `a[0]` 元素的地址, 所以函数中对数组的改变会影响到真实数组

```
void abc(int a[]);
```

```
abc(a);
```

声明函数的形参中多维数组的**最低维**可以省去

计算数组地址:

```
a[i][j]=a[0][0]+i*N*sizeof(a[0][0])+j*sizeof(a[0][0]);
```

递归

一个函数调用其自身

递归必须有终止条件

求 Fibonacci 数列的第 n 项

```
int Fibonacci(int n){
    if(n==1 || n==2) return 1;
    return Fibonacci(n-1) + Fibonacci(n-2);
}
```

库函数和头文件

头文件中包含函数的**声明**

编译器的库函数中含有头文件中声明的函数的可执行语句

包含头文件

```
#include<文件名> //在默认头文件夹中寻找
```

```
#include"文件名" //先在当前目录查找头文件, 若找不到则再寻找默认文件夹
```

编译时会将头文件拷贝至当前文件中

cmath 中的函数

```
int abs(int x);
```

```
double fabs(double x);
```

```
double sin(double x); //返回  $x$  (弧度) 的正弦
```

```
double cos(double x);
```

```
<b>int ceil(double x);</b> //返回不小于  $x$  的最小整数
```

```
<b>int floor(double x);</b> //返回不大于  $x$  的最大整数
```

```
double sqrt(double x);
```

cctype 中的函数


```

int isdigit(int c) //判断 c 是否为数字
int isalpha(int c) //判断 c 是否为字母
int isalnum(int c) //判断 c 是否为数字或字母
int islower(int c) //判断 c 是否为小写字母
int isupper(int c) //判断 c 是否为大写字母
int toupper(int c) //若 c 为小写字母，则返回对应大写字母
int tolower(int c) //若 c 为大写字母，则返回对应小写字母

```

```
const double PI = acos(-1.0);
```

位运算

& 按位与

通常用来使某些位为 0，且其他位保持不变

使一个数(2 字节)的低 8 位全为 0: `n &= 0xff00;`

判断一个数的第 7 位是否为 1: `if(n&0x0080==0x0080) return 1;`

`0x80: 0000 0000 1000 0000`

| 按位或

通常用来使某些位为 1，且其他位保持不变

使一个数的低 8 位全为 1: `n |= 0x00ff;`

`0x00ff: 0000 0000 1111 1111`

~ 按位取反（非）

^ 按位异或

相异为 1，相同为 0

通常用来将某些位取反，且其他位保持不变

将一个数的低 8 位取反: `n ^= 0x00ff;`

若 $a^b=c$,则 $c^b=a$, $c^a=b$

异或运算可以交换 a,b 的值

`a=a^b; b=a^b; a=a^b;`

>> 右移

低位舍去，高位:对于 signed，高位补符号位

对于 undigned，高位补 0

右移 n 位，相当于除 2^n ，并且结果往小里取整

`25>>4 == 1`

`-25>>4 == -2`

<< 左移

高位舍去，低位补 0

左移 n 位相当于乘 2^n

```

int GetBit(int n, int i){
    return (a>>i)&1;
}
void SetBit(int n, int i, int e){
    if(e==1) n|=(1<<i);
    else n&=~(1<<i);
}
void FlipBit(int n, int i){
    n^=(1<<i);
}

```

字符串

三种形式

[1]双引号中的字符串**常量**，以'\0'结尾

[2]存放于字符数组中，以'\0'结尾

[3]string 对象

字符串常量占据内存的字节数等于字符数+1，在结尾用'\0'表示字符串已结束

""为空串

scanf, cin 读取到空格为止

```
scanf("%s",str);
```

scanf,cin 可能导致数组越界

输入一行到字符数组

[1]函数: cin.getline(char str[],int strSize);

读入一行(长度不超过 bufSize-1)或 bufSize-1 个字符

```
cin.getline(str,sizeof(str));
```

[2]函数: gets(char str[]);

不使用，可能导致数组越界

[3]函数: fgets(char str[],int strSize,FILE * stream);

```
fgets(str,sizeof(str),stdin);
```

```
fputs(str,stdout);
```

字符串库函数

```
char * strcpy(char str1[],char str2[]); //将 str2 的内容拷贝到 str1
```

```
char * strcat(char str1[],char str2[]); //将 str2 的内容拼接到 str1 之后
```

```
int strcmp(char str1[],char str2[]); //若 str1==str2, 返回 0; 若 str1<str2, 返回负数; 若 str1>str2, 返回正数
```

```
int strlen(char str[]);
```

```
char *strupr(char str[]); //将 str 中的字母都转为大写
```

```
char *strlwr(char str[]); //将 str 中的字母都转为小写
```

```
for(int i=0; str[i] ;i++);
```

```
int Strstr(char str1[],char str2[]){ //暴力运算，还可用 KMP 算法
```

```
if(str2[0]==0) return 0;
```

```
for(int i=0;str1[i];i++){
```

```
if(str1[i]!=str2[0]) continue;
```

```
int k=i,j=0;
```

```
for(j=0;str2[j];j++){
```

```
if(str1[k++]!=str2[j]) break;
```

```
}
```

```
if(str2[j]==0) return i+1;
```

```
}
```

```
return -1;
```

```
}
```

指针

```
T * p;
```

p 类型为 T*

*p 类型为 T

可通过指针**自由访问**内存空间

应用：底层驱动程序、病毒等
不同基类型的指针不能相互赋值

指针的运算

[] 运算（递归运算）

$p[i] \iff *(p+i)$

$p[i][j] \iff (*(p+i)+j)$

访问 `int` 型变量 `n` 的第 1 个字节：

```
char *p; p=(char*)&n;
```

空指针：指向地址 0(NULL) 的指针 NULL: 0

作为函数形参时，`T *p` \iff `T p[]` EOF: -1

若 `int a[10]`, `*p=a`;

则 `sizeof(a)==40`, `sizeof(p)==4`

```
void Reserve(int *p,int size){
    for(int i=0;i<size/2;i++)
        swap(p[i],p[size-i-1]);
}
```

指向指针的指针

若 `T a[M][N]`

则 `a[i]` 为一维数组，类型为 `T*`

`sizeof(a[i])==sizeof(T)*N`

`T ** p;`

`p` 是指向指针的指针，其指向的地方存放着一个类型为 `T*` 的指针

`*p` 类型为 `T*`，`*(p)` 类型为 `T`

若 `p` 类型为 `T*`，那么 `&p` 类型为 `T**`

指针和字符串

字符串常量类型为 `char*`

字符数组名类型为 `char*`

字符串操作库（`cstring`）函数

```
char * strchr(const char * str, int c);    //返回字符串中第一个字符'c'的地址
```

```
char * strstr(const char * str, const char * subStr);
```

```
int stricmp(const char * s1, const char * s2);    //不大小写敏感的字符串比较
```

```
int strncmp(const char * s1, const char * s2, int n); //比较前 n 个字符大小
```

```
char * strncpy(char * dest, const char * src, int n); //不添加'\0', 仅拷贝'\0'
```

```
<b>char * strtok(char * str, const char * delim);
```

```
//从 str 中逐个抽取被 delim 中任意字符分隔开的若干个字符串</b>
```

`cstdlib` 函数：

```
int atoi(char * s);    //array to int: 若字符串全为数字，则返回整型，否则返回 0
```

```
//atoi("1234") == 1234;  atoi("a12") == 0;
```

```
long int atoll(char *s);
```

```
long long int atoll(char * s);
```

```
double atof(char * s);    //转换浮点数
```

```
char * itoa(int value, char * string, int radix);
```

//int to array: 将 value 以 radix 进制表示法写入 string

统计单词个数

```
#include<cstring>
char a[100], *p;
int main(void){
    int count=0;
    fgets(a,sizeof(a),stdin);
    a[strlen(a)-1]='\0';    //fgets 的最后一位 ('\0'之前) 可能是 '\n'
    p=strtok(a," ,.-\"'\!");    //<b>注意 strtok 中第二个参数</b>
    while(p!=NULL){
        count++;
        printf("%s\n",p);
        p=strtok(NULL," ,.-\"'\!");    //<b>后续调用时, 第一个参数必须为 NULL</b>
    }
    printf("total words: %d\n",count);
    return 0;
}
```

void 指针

```
void * p;
可用任何基类型的指针为 void 指针赋值
因 sizeof(void)无定义, *p 无定义, 同样, p 也不能做任何运算
void * memset(void * dest, int ch, int n);
//将 dest 开使的 n 个字节都设为 ch, 返回 dest
char a[4]="";
memset(a,'A',sizeof(a)-1);
cout << a << endl;    //->AAA
void * memcpy(void * dest, void * src, int n);
//将 src 开始的 n 个字节, 拷贝到 dest, 返回 dest
```

```
void * MyMemcpy(void * dest, void * src, int n){
    //若原区域与目标区域有重叠, 则错误
    char * pDest=(char *)dest;
    char * pSrc=(char *)src;
    for(int i=0;i<n;i++) *(pDest+i)=*(pSrc+i);
    return dest;
}
```

函数指针

程序运行时, 每个函数都会占用连续的内存空间, 而函数名即为函数所在内存空间的起始地址 (也称"入口地址")

可以使一个指针指向入口地址, 那么通过指针就可以调用函数
类型名 (* 指针变量名)(参数类型 1, 参数类型 2, ...);

```
int fun(int a, char b);
int (*pf)(int, char)=fun;    //函数名即为地址
pf(1,'a');    <==>    fun(1,'a');
/*
void qsort(void * base, int nelem, unsigned int width, int(* pfCompare)(const void *, const void
```

```

*));
    //base 为待排序数组起始地址, nelem 为元素个数, width 为单个元素大小(字节), pfCompare 自己编写
    //pfCompare:
    // 若 *elem1 应该在 *elem2 前面, 则返回负整数
    // 若 *elem1 应该在 *elem2 后面, 则返回正整数
    // 若 *elem1 与 *elem2 无次序要求, 则返回 0

int Compare(const void * n1, const void * n2){
    int *p1,*p2;
    p1=(int *)n1;
    p2=(int *)n2;
    return (*p1-*p2); //升序排列
//return (*p2-*p1); //降序排列
}

int main(){
    int a[100];
    int count=0,i=0;

    while(scanf("%d",&a[i])!=1)
        i++;
    qsort(a,i,sizeof(int),Compare);
    for(int j=0;j<i;j++){
        printf("a[%d]: %d\n",j,a[j]);
    }
    return 0;
}
*/

```

结构体

```

struct 结构体名{
    成员类型名 成员变量名
    ...
}[变量名];

```

结构体之间可以相互赋值, 但不能进行比较运算

结构体的成员变量在内存中一般是连续存放的

结构体的成员变量可以是指向相同类型结构体的指针, 也可以是另一个结构体

```

struct Str{
    ...
    struct Str2 in;
    struct Str * next;
};

```

访问成员变量

结构体名.成员名

结构体指针->成员名

```
pStr <==> &Str, *(pStr) <==> Str
```

```
Str.a <==> pStr->a <==> *(pStr).a
```

结构体变量的初始化

```

struct Str{                struct Str2{

```

```

int a;                int a;
char b[10];           char b;
struct Str2 in;       }
}str={10,"Hello",{20,'a'}};

```

程序结构（全局变量、局部变量、静态变量）

全局变量都为静态变量

局部变量之前使用 **static** 标识符，也成为静态变量

静态变量存放地址在整个程序运行期间固定不变，即不会改变也不会消失

若未初始化，则每个静态变量都为 0

静态变量只初始化一次

```

char * MyStrtok(char * p, char * sep){
    static char * start;
    if(p!=NULL) start=p;
    while(*start!=0 && strchr(sep,*start)) start++; //跳过分隔符号
    if(*start==0) return NULL;
    char * q=start;
    while(*start!=0 && strchr(sep,*start)==0) start++; //寻找下一个分隔符号
    if(*start!=0){
        *start=0;
        start++;
    }
    return q;
}

```

标识符的作用域

变量名、函数名、类型名统称为标识符

一个标识符的作用范围称标识符的作用域

函数的形参作用域为整个函数

局部变量的作用域为它所在的整个语句组（即大括号括出的）

for 循环体内定义的循环控制变量的作用域是整个 for 循环

局部变量优先

变量的生存期

在一个变量的生存期内，其占有的内存只能自己使用，不能由其他变量使用

选择排序 $O(N^2)$

```

void SelectSort(int a[], int size){
    for(int i=0;i<size-1;i++){
        int min=i;
        for(int j=i+1;j<size;j++) if(a[j]<a[min]) min=j;
        SWAP(a[i],a[min]);
    }
}

```

插入排序 $O(N^2)$

```

void InsertSort(int a[], int size){
    for(int i=1;i<size;i++){ //将 a[i] 放到合适的位置
        for(int j=0;j<i;j++){ //寻找比 a[i] 大的元素
            if(a[j]>a[i]){ //将 a[i] 插入 a[j] 之前，a[j] 之后的元素都后移

```

```

        int temp=a[i];
        for(int k=i;k>j;k--) a[k]=a[k-1];
        a[j]=temp; break;
    }
}
}
}

```

冒泡排序 $O(N^2)$

```

void BubbleSort(int a[], int size){
    for(int i=size-1;i>0;i--){
        for(int j=0;j<i;j++){
            if(a[j]>a[j+1]) SWAP(a[j],a[j+1]);
        }
    }
}

```

时间复杂度

用大写 O 和小写 n 表示， n 表示问题的规模

用算法运行过程中某种时间**恒定的**，也是被执行次数最多的操作被执行次数与 n 的关系来衡量

平均复杂度与最坏复杂度可能相同，也可能不同

主要表现的是 n 的**增长**对复杂度的影响

常见复杂度：

常数级 $O(1)$ ，对数级 $O(\log n)$ ，线性级 $O(n)$ ，多项式级 $O(n^k)$ ，指数级 $O(a^n)$ ，阶乘级 $O(n!)$

常见算法复杂度：

在无序数列中查找某数（顺序查找） $O(n)$

平面上有 n 个点，求出所有任意两点间的距离 $O(n^2)$

简单排序 $O(n^2)$

快速排序 $O(n \log n)$

二分查找 $O(\log n)$

二分查找

每通过一次计算，将问题规模缩小到原来的一半

条件：范围内的内容有序

```

int BinarySearch(int a[], int size, int p){
    int L=0, R=size-1;    //在全闭区间[L,R]中寻找
    while(L<=R){ //如果查找空间不为空就继续查找(L 要<b>小于等于</b>R)
        <b>int M=(R-L)/2+L;</b> //防止溢出
        if(p==a[M]) return M;
        else if(p>a[M]) L=M+1;
        else R=M-1;
    }
    return -1;
}

```

在给定的从小到大排序的区间内查找比 p 小的，且下标最大的元素

```

int lower_bound(int a[], int size, int p){
    int L=0, R=size-1;
    int lastPos=-1;

```

```

while(L<=R){
    int M=L+(R-L)/2;
    if(a[M]>=p) R=M-1;
    else{lastPos=M; L=M+1;}
}
return lastPos;
}

```

二分法求 $f(x)=x^3-5x^2+10x-80$ 的根(精确到 10^{-6})

$f(x)$ 在 $[0,100]$ 上单调递增且有一根

```

[1]
double lastx=0, x=100;
while(fabs(lastx-x)>=EPS){
    double M=x+(lastx-x)/2;
    if(f(M)>EPS) x=M;
    else lastx=M;
}

```

```

[2]
double x1=0, x2=100, y;
double root=x1+(x2-x1)/2;
y=f(root);
while(fabs(y)>EPS){
    if(y>0) x2=root;
    else x1=root;
    root=x1+(x2-x1)/2;
    y=f(root);
}
printf("%lf\n",root);

```

输入 n 个整数($n \leq 100,000$, 整数在 `int` 范围内), 找出其中两个数, 使它们的和等于 m

[1] $O(n \log n)$

- 1.将数组排序
- 2.对数组中每个元素 $a[i]$, 在数组中二分查找 $m-a[i]$, 看能否找到

[2] $O(n \log n)$

- 1.将数组排序
- 2.令 $i=0, j=n-1$, 看 $a[i]+a[j]$, 如果大于 m 则 $j--$, 小于 m 则 $i++$, 直至 $a[i]+a[j]=m$

STL 概述

Standard Template Library

头文件: `algorithm`

STL 中的排序

[1]对基本类型数组从小到大排序

```
sort(数组名+n1, 数组名+n2);
```

将数组中 $[n1,n2)$ 的元素从小到大排序, **下标为 $n2$ 的元素不在区间内**

```
int a[6]={3,2,4,1,5,9};
```

```
sort(a+1,a+4) // -> a:{3,1,2,4,5,9}
```

[2]对元素类型为 T 的基本类型数组从大到小排序

```
sort(数组名+n1, 数组名+n2, greater<T>());
```



```
sort(a+1,a+4,greater<int>());
```

[3]对任意类型为 T 的数组排序

```
sort(数组名+n1, 数组名+n2, 排序规则结构体名());
```

排序规则结构:

```
struct 结构名{
    bool operator()(const T & a1, const T & a2){
        //若 a1 应该在 a2 前面, 则返回 true, 否则返回 false
        return a1>a2; //从大到小排序
    }
};
```

```
struct Str{
    int a;
    char b[10];
    double c;
}a[7];
struct Rule{
    bool operator()(const Str & s1, const Str & s2){
        if(strcmp(s1.b,s2.b)<0) return true; //按 b 中字典序排序
        else return false;
    }
};
sort(a, a+sizeof(a)/sizeof(Str), Rule());
```

STL 中的二分查找

```
binary_search
lower_bound
upper_bound
对<b>已经有序</b>的数组进行二分查找
```

```
bool binary_search(...)
```

[1]在升序数组上二分查找

```
binary_search(数组名+n1, 数组名+n2, 查找值);
```

区间同样为[n1,n2)

若找到则返回 true, 找不到则返回 false

等于(查找值与数组值): a 必须在 b 前面 和 b 必须在 a 前面 都不成立, 而非 a==b

[2]在类型为 T 的有序数组内二分查找

```
binary_search(数组名+n1, 数组名+n2, 查找值, 排序规则结构体名());
```

查找时的规则与排序时的一致

等于: a 必须在 b 前面 和 b 必须在 a 前面 都不成立, 而非 a==b

```
int a[6]={12,45,3,98,21,7};
sort(a,a+6); //-> a:{3,7,12,21,45,98}
binary_search(a,a+6,7); //返回 true
binary_search(a,a+6,77); //返回 false
sort(a,a+6,Rule()); //按个位数从小到大排序
//-> a:{21,12,3,45,7,98}
binary_search(a,a+6,17); //返回 false
binary_search(a,a+6,17,Rule()); //返回 true
```

T* lower_bound(...) $O(\log n)$

二分查找**下界**，返回类型为 T* 的指针

如果找不到，则返回下标为 n2 的元素地址

[1]在升序数组中查找下界

lower_bound(数组名+n1, 数组名+n2, 查找值);

查找下标最小，且**大于等于**查找值的元素

[2]自定义规则查找下界

lower_bound(数组名+n1, 数组名+n2, 查找值, 排序规则结构体名());

查找下标最小，且按照自定义排序规则**可以**排在查找值后面的元素

T* upper_bound(...) $O(\log n)$

二分查找**上界**，返回类型为 T* 的指针

如果找不到，则返回下标为 n2 的元素地址

[1]在升序数组中查找上界

查找下标最小，且**大于**查找值的元素

[2]自定义规则查找上界

查找下标最小，且按照自定义排序规则**必须**排在查找值后面的元素

STL 中的平衡二叉树数据结构

在大量增加、删除数据的同时，进行大量数据的查找

$O(\log n)$

排序容器：

multiset

set

multimap

map

可自动维护数组的有序

multiset

头文件：**set**

multiset<T> st;

可以有重复元素

排序规则：**a<b** 为 true，则 a 在 b 前面

st.begin() //返回值为 **multiset<T>::iterator**，指向第一个元素

st.end() //返回值为 **multiset<T>::iterator**，指向最后一个元素**之后**，

st.size()

st.insert(a); //添加元素 a $O(\log n)$

st.find(a); //查找元素 a $O(\log n)$ ，找不到则返回值为 **this->end()**

st.erase(it); //删除迭代器 it 所指向的元素 $O(\log n)$

multiset 上的迭代器

multiset<T>::iterator it;

it 为迭代器，相当于指针，可用于指向 **multiset** 中的元素

访问 **multiset** 中的元素要通过迭代器

访问时使用间接访问符号(*****)

与指针的不同：

multiset 中的迭代器可以自增、自减，可以用**==**、**!=**比较，但不能比大小，不能加减整数，不能相减

#include<set>

```

int main(){
    int a[10]={1,14,12,13,7,13,21,19,8,8};
    multiset<int> st;
    for(int i=0;i<10;i++) st.insert(a[i]);
    multiset<int>::iterator it; //迭代器，类似于指针
    for(it=st.begin();it!=st.end();it++) //注意，用 it!=st.end() 进行比较
        printf("%d ",*it); //-> 1 7 8 8 12 13 13 14 19 21
    it=st.find(22); /*it==st.end()
    st.insert(22);
    it=st.find(22); /*i==22
    it=st.lower_bound(13);
        //返回最靠后的迭代器 it，使[begin(),it)中的元素都在 13 之前，即下界
        /*it == 13(第一个)
    it=st.upper_bound(8);
        //返回最靠前的迭代器 it，使[it,end())中的元素都在 8 的后面，即上界
        /*it == 12
    return 0;
}

```

删除 multiset 中的元素 x

```

for(i=st.lower_bound(x) ; i!=st.upper_bound(x) ;i++)
    st.erase(i);

```

自定义规则的 multiset

```

multiset<int,greater<int>_> st; //排从大到小排序

```

```

struct Rule{
    bool operator()(const int & a, const int & b){
        return a%10 < b%10;
    }
};

int main(){
    multiset<int,greater<int>> st;
    int a[10]={1,14,12,13,7,13,21,19,8,8};
    for(int i=0;i<10;i++) st.insert(a[i]);
    multiset<int,greater<int>>::iterator i;
    for(i=st.begin();i!=st.end();i++) printf("%d ",*i);
        //-> 21 19 14 13 13 12 8 8 7 1
    mulsiset<int,Rule> st2;
        for(int i=0;i<10;i++) st2.insert(a[i]);
    multiset<int,Rule>::iterator p;
    for(p=st2.begin();i!=st2.end();i++) printf("%d ",*p);
        //-> 1 21 12 13 13 14 7 8 8 19
    p=st2.fine(133); /*p==13

    return 0;
}

```

set

不能有重复元素

a,b 重复 <==> a 可以排在 b 前面, b 也可以排在 a 前面

set 插入元素可能失败, 失败时返回值指向重复元素

判断是否插入成功:

```
pair<set<int>::iterator, bool> result=st.insert(10);
/* pair<set<int>::iterator, bool>
 * <==>
 * struct {
 *     set<int>::iterator first;
 *     bool second;
 * }
 */
if(!result.second) //如果插入失败
    printf("%d already exists\n",*result.first);
else
    printf("%d inserted\n",*result.first);
```

pair<T1,T2>

<==>

```
struct {
    T1 first;
    T2 second;
}
```

multimap

头文件: map

一个 key 可以对应多个 value

元素为 pair 形式

若 multimap<T1,T2> mp;

则 mp 中元素为:

```
struct {
    T1 first; //关键字 (key)
    T2 second; //值 (vaule)
};
```

元素按 first 排序, 并且由于(multi)map 重载[]运算符, 可用[]按 first 查找

默认排序规则: 若 a.first<b.first 为 true, 则 a 在 b 前

插入: mp.insert(make_pair(a,b));

map

关键字不能重复 (重复: 两个关键字谁在谁前面都可以)

一个 key 只能对应一个 value

插入元素可能失败

重载了[]运算符, 下标为关键字, 返回值为含有该关键字的元素的值

类似于数组下标

若 map 中没有所查找的关键字, 则插入, 并将值初始化为 0

插入: mp.insert(make_pair(a,b));

```
#include<iostream>
```

```
#include<cstdio>
```

```

#include<cstring>
#include<map>
using namespace std;
struct StudentInfo{          struct Student{
    int id;                  int score;
    char name[20];          StudentInfo info;
};                          };
typedef multimap<int,StudentInfo> MAP_STD; //multimap 按照 int 排序
int main(void){
    MAP_STD mp; Student st;
    char cmd[20];
    while(cin >> cmd){
        if(cmd[0]=='A'){
            cin >> st.info.name >> st.info.id >> st.score;
            mp.insert(make_pair(st.score,st.info));
            //make_pair 生成一个 pair<int,StudentInfo>变量
            //其中 first == st.score, second == st.info
        }else if(cmd[0]=='Q'){
            int score; cin >> score;
            MAP_STD::iterator p = mp.lower_bound(score);
            //mp.lower_bound(score)返回 p, 使[mp.begin(),p)中的元素都小于等于 score
            if(p!=mp.begin()){
                p--;
                score=p->first;
                MAP_STD::iterator maxp=p;
                int maxId=p->second.id;
                for(;p!=mp.begin() && p->first==score; p--){
                    //倒序遍历所有与 score 相等的学生
                    if(p->second.id>maxId){
                        maxp=p; maxId=p->second.id;
                    }
                }
                if(p->first==score){
                    //当 for 循环因 p==mp.begin()结束时可检查 mp.begin()
                    if(p->second.id>maxId){
                        maxp=p; maxId=p->second.id;
                    }
                }
                cout << maxp->second.name << " "
                     << maxp->second.id << " "
                     << maxp->first << endl;
            }else{ //当 p==mp.begin()时
                cout << "Nobody" << endl;
            }
        }
    }
    return 0;
}

```

```

#include<iostream>
#include<cstdio>
#include<string> //字符串处理
#include<map>
using namespace std;

struct Student {
    string name;
    int score;
};

Student st[5]={
    {"Jack",89},{"Tom",87},{"Alysa",87},
    {"Cindy",87},{"Micheal",98}
};

typedef map<string,int> MP;
int main(void){
    MP mp;
    for(int i=0;i<5;i++)
        mp.insert(make_pair(st[i].name,st[i].score));
    cout << mp["Jack"] << endl; //->89
    mp["Jack"]=60; //修改关键字为"Jack"的元素 second 为 60
    for(MP::iterator it=mp.begin();it!=mp.end();it++)
        cout << "(" << it->first << "," << it->second << ")";
    cout << endl;
    Student st;
    st.name="Jack"; st.score=99;
    pair<MP::iterator,bool> p=mp.insert(make_pair(st.name,st.score));
    if(p.second==1) //如果插入成功
        cout << "(" << p.first->first << ","
        << p.first->second << ") inserted" << endl;
    else
        cout << "insertion failed" << endl;
    mp["Harry"]=78; //mp 中原本不存在"Harry", 因此添加"Harry"与 78
    MP::iterator q=mp.find("Harry");
    cout << "(" << q->first << "," << q->second << ")" << endl;
    return 0;
}

```