

# 突击

## 1. Dev-C++设置

1. 打开调试;
2. 设置为: `-std=c++11`
3. 基础模版

```
#include<bits/stdc++.h>
#define endl '\n'
#define ll long long
#define INF 0x3f3f3f3f
#define INL -0x3f3f3f3f
#define PII pair<int, int>
using namespace std;

int main() {
    ios::sync_with_stdio(0);
    cin.tie(0);
    cout.tie(0);

    cout << "hello" << endl;
    return 0;
}
```

## 2. 二分

- 升序序列查找下标最小 `>= x` 的元素

```
int bin_search(int x, int l, int r) {
    while(l < r) {
        int mid = (l + r) / 2;
        if(x <= a[mid])
            r = mid;
        else
            l = mid + 1;
    }
    return l;
}
```

- 升序可重序列查找下标 `> x` 的元素

```
int bin_search(int x, int l, int r) {
    while(l < r) {
        int mid = (l + r) / 2;
        if(x < a[mid])
            r = mid;
        else
            l = mid + 1;
    }
    return l;
}
```

- 升序可重序列查找下标最大  $< x$  的元素

```
int bin_search(int x, int l, int r) {
    while(l < r) {
        int mid = (l + r) / 2;
        if(a[mid + 1] < x)
            l = mid + 1;
        else
            r = mid;
    }
    return l;
}
```

- 升序可重序列查找下标最大  $\leq x$  的元素

```
int find(int x, int l, int r) {
    while(l < r) {
        int mid = (l + r) / 2;
        if(a[mid + 1] <= x)
            l = mid + 1;
        else
            r = mid;
    }
    return l;
}
```

- 浮点二分

```
double bin_search(double x, double l, double r) {
    while(r - l > 1e-5) {
        double mid = (l + r) / 2;
        if(check(mid))
            l = mid;
        else
            r = mid;
    }
    return l;
}
```

## STL的使用

- 两个函数默认在非降序条件下查找 **下标最小** 的  $\geq x$  的元素下标 和  $> x$  的元素下标。
- `lower_bound()` : 查找第一个  $\geq x$  的元素下标
- `upper_bound()` : 查找第一个  $> x$  的元素下标

```
vector<int> a(n);
int lo = lower_bound(a + 1, a + n + 1, x) - a;
int hi = upper_bound(a + 1, a + n + 1, x) - a;

vector<int> b(n);
int lo = lower_bound(b.begin(), b.end(), x) - b.begin();
int hi = upper_bound(b.begin(), b.end(), x) - b.begin();
```

- a中元素  $x$  出现的次数  $O(\log n)$

```
int cnt = upper_bound(b.begin(), b.end(), x) - lower_bound(b.begin(), b.end(), x);
```

## 3. 前缀和

```
// 预处理
s[1] = a[1];
for(int i = 2; i <= n; ++i)
    s[i] = s[i - 1] + a[i];

// 利用前缀和查询 (询问) 区间和  $O(1)$ 
long long calc(int l, int r) {
    return l == 1 ? s[r] : s[r] - s[l - 1];
}
```

## 4. 差分

```
c[1] = a[1];
for(int i = 1; i <= n; ++i)
    c[i] = a[i] - a[i - 1];
```

- 原序列上区间  $[l, r]$  修改 (区间加/减) 相当于差分序列上两个单点修改  $O(1)$

```
c[l] += v;
c[r + 1] -= v;
```

区间修改思路：

最少操作次数： $\max\{\text{正数绝对值之和}, \text{负数绝对值之和}\}$   
最终数列种数： $\text{abs}\{\text{正数绝对值之和} - \text{负数绝对值之和}\} + 1$

## 5. 最大公约数

```
int gcb(int a, int b) {  
    return b == 0 ? a : gcb(b, a % b);  
}
```

## 6. 最小公倍数

```
int gcb(int a, int b) {  
    return b == 0 ? a : gcb(b, a % b);  
}  
int lcm = a * b / gcb(a, b);
```

## 7. 判断n是否为素数

```
bool is_prime(int n) {  
    if(n <= 1)  
        return false;  
    for(int i = 2; i <= sqrt(n); i++) {  
        if(n % i == 0)  
            return false;  
    }  
    return true;  
}
```

## 8. 快速幂

```

int qmi(int m, int k, int p) {
    int res = 1 % p, t = m;
    while (k) {
        if (k&1)
            res = res * t % p;
        t = t * t % p;
        k >>= 1;
    }
    return res;
}

```

## 9. 字符串查找

```

int strfind(char str[],char key[]) {
    int l1, l2, i, j, flag;
    l1 = strlen(str);
    l2 = strlen(key);
    for(i = 0; i <= l1 - l2; i++) {
        flag = 1;
        for(j = 0; j < l2; j++)
            if(str[i + j] != key[j]) {
                flag = 0;
                break;
            }
        if(flag)
            return i;
    }
    return -1;
}

```

## 10. 任意进制转换

```

void conversion(char s[],char s2[],long d1,long d2) {
    long i, j, t, num;
    char c;
    num = 0;
    for(i = 0; s[i] != '\0'; i++) {
        if(s[i] <= '9' && s[i] >= '0')
            t = s[i] - '0';
        else
            t = s[i] - 'A' + 10;
        num = num * d1 + t;
    }
    i = 0;

    while(1) {

```

```
t = num % d2;
if(t <= 9)
    s2[i] = t + '0';
else
    s2[i] = t + 'A' - 10;
num /= d2;
if(num == 0)
    break;
i++;
}
for(j = 0; j < i / 2; j++) {
    c = s2[j];
    s2[j] = s[i - j];
    s2[i - j] = c;
}
s2[i + 1] = '\0';
}
```