

# 基础算法

## 常用函数

```

1  int mypow(int n, int k, int p = MOD) { // 复杂度是 log N
2      int r = 1;
3      for (; k >>= 1, n = n * n % p) {
4          if (k & 1) r = r * n % p;
5      }
6      return r;
7  }
8  i64 mysqrt(i64 n) { // 针对 sqrt 无法精确计算 ll 型
9      i64 ans = sqrt(n);
10     while ((ans + 1) * (ans + 1) <= n) ans++;
11     while (ans * ans > n) ans--;
12     return ans;
13 }
14 int mylcm(int x, int y) {
15     return x / gcd(x, y) * y;
16 }

```

```

1  template<class T> int log2floor(T n) { // 针对 log2 无法精确计算 ll 型；向下取整
2      assert(n > 0);
3      for (T i = 0, chk = 1;; i++, chk *= 2) {
4          if (chk <= n && n < chk * 2) {
5              return i;
6          }
7      }
8  }
9  template<class T> int log2ceil(T n) { // 向上取整
10     assert(n > 0);
11     for (T i = 0, chk = 1;; i++, chk *= 2) {
12         if (n <= chk) {
13             return i;
14         }
15     }
16 }
17 int log2floor(int x) {
18     return 31 - __builtin_clz(x);
19 }
20 int log2ceil(int x) { // 向上取整
21     return log2floor(x) + (__builtin_popcount(x) != 1);
22 }

```

```

1  template <class T> T sign(const T &a) {
2      return a == 0 ? 0 : (a < 0 ? -1 : 1);
3  }
4  template <class T> T floor(const T &a, const T &b) { // 注意大数据计算时会丢失精度
5      T A = abs(a), B = abs(b);
6      assert(B != 0);
7      return sign(a) * sign(b) > 0 ? A / B : -(A + B - 1) / B;
8  }
9  template <class T> T ceil(const T &a, const T &b) { // 注意大数据计算时会丢失精度
10     T A = abs(a), B = abs(b);
11     assert(b != 0);
12     return sign(a) * sign(b) > 0 ? (A + B - 1) / B : -A / B;
13 }

```

## 最大公约数 gcd

### 欧几里得算法

速度不如内置函数！以  $\mathcal{O}(\log(a+b))$  的复杂度求解最大公约数。与内置函数 `__gcd` 功能基本相同（支持  $a, b \leq 0$ ）。

```

1  inline int mygcd(int a, int b) { return b ? gcd(b, a % b) : a; }

```

### 位运算优化

略快于内置函数，用于卡常。

```

1  LL gcd(LL a, LL b) { // 卡常 gcd!!
2      #define tz __builtin_ctzll
3      if (!a || !b) return a | b;
4      int t = tz(a | b);
5      a >>= tz(a);
6      while (b) {
7          b >>= tz(b);
8          if (a > b) swap(a, b);
9          b -= a;
10     }
11     return a << t;
12     #undef tz
13 }

```

## 整数域二分

### 自己用的

```

1  auto l = l, r = r;
2  auto check = [&](auto x)->bool {
3
4      };
5  while (l < r) {

```

```

6     auto mid = l + r >> 1;
7     if (check(mid)) r = mid;
8     else l = mid + 1;
9 }

```

## 旧版（无法处理负数情况）

- 在递增序列  $a$  中查找  $\geq x$  数中最小的一个（即  $x$  或  $x$  的后继）

```

1 while (l < r) {
2     int mid = (l + r) / 2;
3     if (a[mid] >= x) {
4         r = mid;
5     } else {
6         l = mid + 1;
7     }
8 }
9 return a[l];

```

- 在递增序列  $a$  中查找  $\leq x$  数中最大的一个（即  $x$  或  $x$  的前驱）

```

1 while (l < r) {
2     int mid = (l + r + 1) / 2;
3     if (a[mid] <= x) {
4         l = mid;
5     } else {
6         r = mid - 1;
7     }
8 }
9 return a[l];

```

## 新版

- $x$  或  $x$  的后继

```

1 int l = 0, r = 1E8, ans = r;
2 while (l <= r) {
3     int mid = (l + r) / 2;
4     if (judge(mid)) {
5         r = mid - 1;
6         ans = mid;
7     } else {
8         l = mid + 1;
9     }
10 }
11 return ans;

```

- $x$  或  $x$  的前驱

```

1  int l = 0, r = 1E8, ans = 1;
2  while (l <= r) {
3      int mid = (l + r) / 2;
4      if (judge(mid)) {
5          l = mid + 1;
6          ans = mid;
7      } else {
8          r = mid - 1;
9      }
10 }
11 return ans;

```

## 整体二分

```

1  int cal(auto x) {
2      // todo
3  }
4
5  void solve(int ql, int qr, int l, int r) {
6      if (ql > qr) return;
7      if (l > r) return;
8      if (l == r) {
9          for (int q = ql; q <= qr; ++q) ans[q] = 1;
10         return;
11     }
12     int mid = l + r + 1 >> 1;
13     int cnt = cal(mid);
14     solve(std::max(ql, cnt + 1), qr, l, mid - 1);
15     solve(ql, std::min(qr, cnt), mid, r);
16 }
17
18 void solve() {
19     //input
20     solve(ql, qr, 0, n, zf);
21     //todo
22 }

```

## 实数域二分

目前主流的写法是限制二分次数。

```

1  for (int t = 1; t <= 100; t++) {
2      ld mid = (l + r) / 2;
3      if (judge(mid)) r = mid;
4      else l = mid;
5  }
6  cout << l << endl;

```

## 整数域三分

```
1 while (l < r) {
2     int mid = (l + r) / 2;
3     if (check(mid) <= check(mid + 1)) r = mid;
4     else l = mid + 1;
5 }
6 cout << check(l) << endl;
```

## 实数域三分

限制次数实现。

```
1 ld l = -1E9, r = 1E9;
2 for (int t = 1; t <= 100; t++) {
3     ld mid1 = (l * 2 + r) / 3;
4     ld mid2 = (l + r * 2) / 3;
5     if (judge(mid1) < judge(mid2)) {
6         r = mid2;
7     } else {
8         l = mid1;
9     }
10 }
11 cout << l << endl;
```

/END/

