

快速排序算法模板 —— 模板题 AcWing 785. 快速排序

```
1 void quick_sort(int q[], int l, int r)
2 {
3     if (l >= r) return;
4
5     int i = l - 1, j = r + 1, x = q[l + r >> 1];
6     while (i < j)
7     {
8         do i ++ ; while (q[i] < x);
9         do j -- ; while (q[j] > x);
10        if (i < j) swap(q[i], q[j]);
11    }
12    quick_sort(q, l, j), quick_sort(q, j + 1, r);
13 }
```

归并排序算法模板 —— 模板题 AcWing 787. 归并排序

```
1 void merge_sort(int q[], int l, int r)
2 {
3     if (l >= r) return;
4
5     int mid = l + r >> 1;
6     merge_sort(q, l, mid);
7     merge_sort(q, mid + 1, r);
8
9     int k = 0, i = l, j = mid + 1;
10    while (i <= mid && j <= r)
11        if (q[i] <= q[j]) tmp[k ++ ] = q[i ++ ];
12        else tmp[k ++ ] = q[j ++ ];
13
14    while (i <= mid) tmp[k ++ ] = q[i ++ ];
15    while (j <= r) tmp[k ++ ] = q[j ++ ];
16
17    for (i = l, j = 0; i <= r; i ++, j ++ ) q[i] = tmp[j];
18 }
```

整数二分算法模板 —— 模板题 AcWing 789. 数的范围

```
1 bool check(int x) { /* ... */ } // 检查x是否满足某种性质
2
3 // 区间[l, r]被划分成[l, mid]和[mid + 1, r]时使用:
4 int bsearch_1(int l, int r)
5 {
6     while (l < r)
7     {
8         int mid = l + r >> 1;
9         if (check(mid)) r = mid; // check()判断mid是否满足性质
```

```

10     else l = mid + 1;
11     }
12     return l;
13 }
14 // 区间[l, r]被划分成[l, mid - 1]和[mid, r]时使用:
15 int bsearch_2(int l, int r)
16 {
17     while (l < r)
18     {
19         int mid = l + r + 1 >> 1;
20         if (check(mid)) l = mid;
21         else r = mid - 1;
22     }
23     return l;
24 }

```

浮点数二分算法模板 —— 模板题 AcWing 790. 数的三次方根

```

1  bool check(double x) { /* ... */ } // 检查x是否满足某种性质
2
3  double bsearch_3(double l, double r)
4  {
5      const double eps = 1e-6; // eps 表示精度, 取决于题目对精度的要求
6      while (r - l > eps)
7      {
8          double mid = (l + r) / 2;
9          if (check(mid)) r = mid;
10         else l = mid;
11     }
12     return l;
13 }

```

高精度加法 —— 模板题 AcWing 791. 高精度加法

```

1  // C = A + B, A >= 0, B >= 0
2  vector<int> add(vector<int> &A, vector<int> &B)
3  {
4      if (A.size() < B.size()) return add(B, A);
5
6      vector<int> C;
7      int t = 0;
8      for (int i = 0; i < A.size(); i++)
9      {
10         t += A[i];
11         if (i < B.size()) t += B[i];
12         C.push_back(t % 10);
13         t /= 10;
14     }
15 }

```

```
16     if (t) C.push_back(t);
17     return C;
18 }
```

高精度减法 —— 模板题 AcWing 792. 高精度减法

```
1 // C = A - B, 满足A >= B, A >= 0, B >= 0
2 vector<int> sub(vector<int> &A, vector<int> &B)
3 {
4     vector<int> C;
5     for (int i = 0, t = 0; i < A.size(); i ++ )
6     {
7         t = A[i] - t;
8         if (i < B.size()) t -= B[i];
9         C.push_back((t + 10) % 10);
10        if (t < 0) t = 1;
11        else t = 0;
12    }
13
14    while (C.size() > 1 && C.back() == 0) C.pop_back();
15    return C;
16 }
```

高精度乘低精度 —— 模板题 AcWing 793. 高精度乘法

```
1 // C = A * b, A >= 0, b >= 0
2 vector<int> mul(vector<int> &A, int b)
3 {
4     vector<int> C;
5
6     int t = 0;
7     for (int i = 0; i < A.size() || t; i ++ )
8     {
9         if (i < A.size()) t += A[i] * b;
10        C.push_back(t % 10);
11        t /= 10;
12    }
13
14    while (C.size() > 1 && C.back() == 0) C.pop_back();
15    return C;
16 }
```

高精度除以低精度 —— 模板题 AcWing 794. 高精度除法

```
1 // A / b = C ... r, A >= 0, b > 0
2 vector<int> div(vector<int> &A, int b, int &r)
3 {
4     vector<int> C;
```

```

5     r = 0;
6     for (int i = A.size() - 1; i >= 0; i -- )
7     {
8         r = r * 10 + A[i];
9         C.push_back(r / b);
10        r %= b;
11    }
12    reverse(C.begin(), C.end());
13    while (C.size() > 1 && C.back() == 0) C.pop_back();
14    return C;
15 }

```

一维前缀和 —— 模板题 AcWing 795. 前缀和

$$S[i] = a[1] + a[2] + \dots + a[i]$$

$$a[l] + \dots + a[r] = S[r] - S[l - 1]$$

二维前缀和 —— 模板题 AcWing 796. 子矩阵的和

$S[i, j]$ = 第 i 行 j 列格子左上部分所有元素的和

以 (x_1, y_1) 为左上角, (x_2, y_2) 为右下角的子矩阵的和为:

```

1 | S[x2, y2] - S[x1 - 1, y2] - S[x2, y1 - 1] + S[x1 - 1, y1 - 1]

```

一维差分 —— 模板题 AcWing 797. 差分

给区间 $[l, r]$ 中的每个数加上 c :

```

1 | B[l] += c, B[r + 1] -= c

```

二维差分 —— 模板题 AcWing 798. 差分矩阵

给以 (x_1, y_1) 为左上角, (x_2, y_2) 为右下角的子矩阵中的所有元素加上 c :

```

1 | S[x1, y1] += c, S[x2 + 1, y1] -= c, S[x1, y2 + 1] -= c, S[x2 + 1, y2 + 1] += c

```

位运算 —— 模板题 AcWing 801. 二进制中1的个数

```

1 | 求n的第k位数字: n >> k & 1
2 | 返回n的最后一位1: lowbit(n) = n & -n

```

双指针算法 —— 模板题 AcWing 799. 最长连续不重复子序列, AcWing 800. 数组元素的目标和

```
1 for (int i = 0, j = 0; i < n; i ++ )
2 {
3     while (j < i && check(i, j)) j ++ ;
4
5     // 具体问题的逻辑
6 }
7 常见问题分类:
8     (1) 对于一个序列, 用两个指针维护一段区间
9     (2) 对于两个序列, 维护某种次序, 比如归并排序中合并两个有序序列的操作
```

离散化 —— 模板题 AcWing 802. 区间和

```
1 vector<int> alls; // 存储所有待离散化的值
2 sort(alls.begin(), alls.end()); // 将所有值排序
3 alls.erase(unique(alls.begin(), alls.end()), alls.end()); // 去掉重复元素
4
5 // 二分求出x对应的离散化的值
6 int find(int x) // 找到第一个大于等于x的位置
7 {
8     int l = 0, r = alls.size() - 1;
9     while (l < r)
10    {
11        int mid = l + r >> 1;
12        if (alls[mid] >= x) r = mid;
13        else l = mid + 1;
14    }
15    return r + 1; // 映射到1, 2, ...n
16 }
```

区间合并 —— 模板题 AcWing 803. 区间合并

```
1 // 将所有存在交集的区间合并
2 void merge(vector<PII> &segs)
3 {
4     vector<PII> res;
5
6     sort(segs.begin(), segs.end());
7
8     int st = -2e9, ed = -2e9;
9     for (auto seg : segs)
10    {
11        if (ed < seg.first)
12        {
13            if (st != -2e9) res.push_back({st, ed});
14            st = seg.first, ed = seg.second;
15        }
16        else ed = max(ed, seg.second);
17    }
```

```
17     if (st != -2e9) res.push_back({st, ed});
18
19     segs = res;
20
21 }
```

作者: yxc

链接: <https://www.acwing.com/blog/content/277/>

来源: AcWing

著作权归作者所有。商业转载请联系作者获得授权, 非商业转载请注明出处。