Lesson3

双指针算法

- 两类
 - 。 两个指针指向两个序列
 - 。 两个指针指向一个序列
- 一般写法

```
for (i=0, j=0; i<n; i++) {
    while (j < i && check(i, j)) j++;
    //每道题目具体逻辑
4 }</pre>
```

• 核心思想

对朴素算法进行优化(单调性),时间复杂度优化为O(n),常数为2,最坏情况下O(2n) 先想暴力算法,再通过单调性进行优化,O(n^2)->O(n)

• e1: 输出字符串中每个单词

```
#include <iostream>
2  #include <cstring>

4  using namespace std;

5  int main(void) {
7    char str[1000];
8    cin.getline(str, 1010);

9  for (int i=0; str[i]; i++) {
11        if (str[i] == ' ') continue;

12        int j = i;
14        while (j<strlen(str) && str[j]!=' ') j++;

15        for (int k=i; k<j; k++) cout << str[k];
17        puts("");
18        i = j;
19     }
20     return 0;
22 }</pre>
```

• e2: 最长不重复子序列

```
1 static int N = 100010;
2
3 static int n;
```

位运算

- n的二进制表示中第k位是什么: n>>k&1
- 个位 (最后一位) 是第0位, 从个位开始
- 先把第k位移至最后一位(个位) (右移运算 n>>k)
- 求个位的值
- 结合1,2步,得公式n>>k&1

```
#include <iostream>
2
3 using namespace std;
4
5 int main(void) {
6    int a = 10;
7
8    for (int i=31; i>=0; i--) cout << (a>>i&1);
9
10    return 0;
11 }
```

• lowbit (x) 返回x的最后一位 (最右边) 1的位置, 主要用于树状数组

```
    x=1010, lowbit (x) =10
    x=101000, lowbit (x) =1000
    lowbit (x) = x&-x = x&(~x+1)
    应用: 统计x中1的个数
```

```
static int n;

static int lowbit(int x) {
    return x&-x;
}

public static void main(String[] args) throws Exception {
    ins.nextToken(); n = (int)ins.nval;

while (n-- > 0) {
    ins.nextToken(); int x = (int)ins.nval;

int res = 0;
    while (x > 0) { x -= lowbit(x); res++; }
    out.print(res + " ");
}

out.flush();
}
```

离散化 (整数离散化)

- 适用于值域大,个数少的序列,如值域0~10^9,个数10^5
- 重复元素的处理: **去重**, **库函数**all.erase(unique(all.begin(), all.end()), all.end())
- 如何算出a[i]中i离散化后的值是多少(二分)
- 对数组下标进行映射

```
public static void main(String[] args) throws Exception {
    ins.nextToken(); n = (int)ins.nval;
    ins.nextToken(); m = (int)ins.nval;
    for (int i=0; i<n; i++) {
        ins.nextToken(); int x = (int)ins.nval;
        ins.nextToken(); int c = (int)ins.nval;
        ad.add(new PII(x, c));
        all.add(x);
    for (int i=0; i<m; i++) {
        ins.nextToken(); int 1 = (int)ins.nval;
        ins.nextToken(); int r = (int)ins.nval;
        query.add(new PII(1, r));
        all.add(1); all.add(r);
    Collections.sort(all);
    all = all.subList(0, unique(all));
    for (PII p: ad) {
        int x = find(p.first);
        a[x] += p.second;
    for (int i=1; i<=all.size(); i++) s[i] = s[i-1]+a[i]; //预处理
    for (PII p: query) {
        int 1 = find(p.first), r = find(p.second);
        out.println(s[r]-s[l-1]);
    out.flush();
    int first, second;
    PII(int f, int s) {
```

区间 (大多数贪心) 合并

- 按区间左端点排序
- 扫描所有区间,把所有可能有交集的区间进行合并
 - 维护两个端点st (start) , ed(end)
 - 。 3种情况
 - 包含

st, ed不变

■ 有交

更新ed

■ 不包含

更新st, ed (新区间)

```
static int N = 100010;
static List<PII> segs = new ArrayList<PII>();
static int merge(List<PII> segs) {
    List<PII> res = new ArrayList<PII>();
    segs.sort((o1, o2) -> o1.first-o2.first); //sort参数>0交换, <0
    int st = (int)-2e9, ed = (int)-2e9;
    for (PII seg: segs) {
        if (ed < seg.first) {</pre>
            if (ed != -2e9) res.add(new PII(st, ed));
            st = seg.first; ed = seg.second;
        ed = Math.max(ed, seg.second);
    if (st != -2e9) res.add(new PII(st, ed));
    return res.size();
public static void main(String[] args) throws Exception {
    ins.nextToken(); n = (int)ins.nval;
    while (n-- > 0) {
        ins.nextToken(); int 1 = (int)ins.nval;
        ins.nextToken(); int r = (int)ins.nval;
        segs.add(new PII(1, r));
    out.print(merge(segs));
    out.flush();
    int first, second;
    PII(int f, int s) {
```