



/ICPC 算法册

GDCPC2010 Edition

Foshan University
Zagfai
2010/4/26

本册是代码集,意欲加快 ACM/ICPC 比赛中回忆并实现算法,提高比赛做题效率。本代码册由 C 语言,中文(简体),英语组成,供 ACM/ICPC 中使用,需要声明一点是,此非教程,是代码集。 因此本册假设您已经了解其中所有算法。我会尽力维护此文档,但本代码仅供参考,本人没有任何 法律责任确保本册代码不使您损失。 本文档遵循 署名 - 非商业性使用 - 相同方式共享 (by-nc-sa) 知识共享 2.5 协议。

注: 带星号为未处理完整之代码。

有关法律文档可参见: http://creativecommons.org/licenses/by-nc-sa/2.5/cn/deed.zh。

景目

目录		1
基本数	放据结构和处理方法	3
1.	栈的基本实现	3
2.	游标式队列	
3.	循环队列	
4.	二叉树结构与遍历	
5.	图遍历和搜索 (DFS,BFS)	
6.	TRIE	
7.	Hash Table	
8.	Treap (Tree + Heap Static)	
9.	二叉堆	
10.	左偏树 (logN 树)	13
11.	并查集 (路径压缩)	14
12.	线段树 (静态)	15
13.	树状数组	16
14.	二维树状数组	17
15.	LCA 离线算法	17
字符串	5问题	19
16.	常用字符串 Hash 函数	19
17.	KMP	20
18.	Karp-Rabin	20
19.	二维 Karp-Rabin*	21
20.	Sunday 匹配	22
21.	后缀数组 O(n*log n)*	23
22.	最短公共祖先*	23
23.	最长公共子串*	23
数的排	序与查找	24
24.	低效插入排序	24
25.	随机化快速排序	24
26.	计数排序	24
27.	二分查找	25
28.	二分查找(大于等于 v 的第一个值)	25
29.	查找第 K 小元素 (基于快速排序)	26
30.	逆序对算法 (基于并归排序)	26
00.		
31.	逆序对算法 (基于树状数组)	27
31.	逆序对算法 (基于树状数组)	28

33.	RMQ	28
附录	•••••	29
34.	输入	29
35.	取值范围及常用函数	31
36.	位运算	32
37.	优先级表	33
38.	常用数学定理公式	33
39.	ASCII 码表	36
参考	文献	37

基本数据结构和处理方法

1. 栈的基本实现

```
#define MAX 100
typedef struct
{
    int data[m];
    int top;
} stackdata;
int init(stackdata *s) /*初始化栈*/
{
    s \rightarrow top = 0;
    return 1;
int isempty(stackdata *s)
{
    if( s->top == 0) return 1;
    return 0;
int push(stackdata *s, int x) /*入栈操作*/
{
    if (s->top == MAX) return 0;
    else
    {
        s->top = s->top+1;
        s->stack[s->top] = x;
        return 1;
   }
int pop(stackdata *s) /*出栈操作并返回被删除的那个记录*/
{
    int y;
    if( isempty(s))
        printf("the stack is empty!\n");
    else
     {
        y = s->stack[s->top];
        s->top = s->top-1;
        return y;
     }
```

2. 游标式队列

```
#define maxsize 100
typedef struct{
  int data[maxsize];
  int front;
  int rear;
} queue;
int sqinit(queue *p) /*初始化*/
  p->front = 0;
  p->rear = 0;
  return 1;
}
int enqueue(queue *q, int e) /* 入队*/
  if((q->rear+1)%maxsize ==q->front)
    return 0;
  else
    q->data[q->rear] = e;
  q->rear = (q->rear+1) %maxsize;
  return 1;
int dequeue(queue *q) /*出队*/
{
  int e;
  if (q->front == q->rear)
    return 0;
  e = q->data[q->front];
  q->front = (q->front+1)%maxsize;
  return e;
int isempty(queue *q) /*判空*/
  int v;
  if (q->front==q->rear)
    v = 1;
  else
    v = 0;
   return v;
```

3. 循环队列

```
#define MAX 100
typedef struct
{
    int h;
    int t;
    int data[MAX];
}cycque;
void init(cycque *q)
{
    q->h = q->t = 0;
int isempty(cycque *q)
{
    return q->h == q->t;
int isfull(cycque *q)
{
    return (( (q->t+1)\%MAX == q->h)?1:0);
int q_out(cycque *q)
{
    if(isempty(q)) return -32767;
    return q->data[ (q->h+1)%MAX ];
int q_in(cycque *q, int x)
{
    if(isfull(q)) return 0;
    q->t = (q->t+1)\%MAX;
    q->data[ q->t ] = x;
    return 1;
int q_del(cycque *q)
    if(isempty(q)) return -32767;
    q->h = (q->h+1)%MAX;
    return q->data[ q->h ];
```

4. 二叉树结构与遍历

```
typedef struct bnode
    int data;
    struct bnode *Ichild, *rchild;
}node, *root;
int maketree(node *t)
    if( t = malloc(sizeof(node)))
        data = 0;
        t->Ichild = t->rchild = 0;
        return 1;
    }
    return 0;
void preorder(node *t)
{
    if(t)
    {
        printf("%d", t->data);
        preorder( t->lchild );
        preorder( t->rchild );
    }
    return;
void inorder(node *t);
void postorder(node *t);
void levelorder(node *t)
    queue q;
    init(q);
    enqueue(q, t);
    while(!isempty(q))
    {
        node *T = dequeue(q);
        printf("%d", T->data);
        if( T->Ichild ) enqueue(q, T->Ichild);
        if( T->rchild ) enqueue(q, T->rchild);
    }
```

5. 图遍历和搜索 (**DFS**,**BFS**)

```
/*多次 dfs 或 bfs 即对图进行遍历*/
/* 以下为邻接矩阵实现*/
char mark[100];
char g[100][100];
int n; /*节点数*/
void dfs(int i)
{
    int j;
    mark[i] = 1;
    for(j=0; j<n;j++)
        if(g[i][j] && !mark[j])
            mark[j] = 1;
            dfs(j);
    return;
void bfs(int i)
{
    int j, k;
    mark[i] = 1;
    queue q;
    init(q);
    enqueue(q, i);
    while(!isempty(q))
        j = dequeue(q);
        for(k=0; k<n;k++)
            if(g[j][k] && !mark[k])
            {
                 printf("%d", j);
                 mark[k] = 1;
                 enqueue(q, k);
            }
    }
```

6. TRIE

```
#define pos(x) (x-97)
struct poi
{
       struct poi *next[27];
       char w;
       int key;
}root;
void format(struct poi *a) /*格式化节点*/
     int i;
     for(i=0; i<27;i++) a->next[i] = NULL;
void in(char *word, int key) /*插入*/
{
     int i=-1;
     struct poi *p = (struct poi *) &root;
     while(word[++i] !=0)
     {
                    if(p->next[ pos(word[i]) ] == NULL)
                    {
                            p->next[ pos(word[i])] = malloc(sizeof(struct poi));
                            p = p-next[pos(word[i])];
                           format(p);
                            p->w=word[i];
                            if(word[i+1] == 0) p->key = key;
                    }
                    else p = p->next[ pos(word[i]) ];
     }
int find(char *word) /*查找*/
{
    struct poi *p = (struct poi *) &root;
    int i;
    for(i=0; word[i] && p ;i++)
              p=p->next[ pos(word[i]) ];
    return word[i]?-1:p->key;
```

7. HASH TABLE

```
/*997
        9973
                29989 49999*/
#define TSIZE 1000
typedef struct hash_table
    int data;
    int *next;
}HT;
HT ht[TSIZE];
int h(int x)
{
    return x%997;
void into_table(int data)
{
    HT *p = &(ht[h(data)]);
    while(p->next != NULL)
    {
        if(p->data == data) return;
        p = p->next;
    p->next = malloc(sizeof(HT));
    p = p->next;
    p->next = NULL;
    p->data = data;
    return;
int find(int data)
{
    HT *p = &(ht[h(data)]);
    while(p->next != NULL)
        if(p->data == data) return 1;
        p = p->next;
    return 0;
```

8. TREAP (TREE + HEAP STATIC)

```
struct poi{
long aux, key, l, r, num;
}s[100000];
```

```
long point_count, root;
void Irotate(long *p)
{
     long p1 = s[*p].I;
     s[*p].I = s[p1].r;
      s[p1].r = *p;
      *p = p1;
void rrotate(long *p)
{
     long p1 = s[*p].r;
     s[*p].r = s[p1].l;
     s[p1].I = *p;
      *p = p1;
void insert(long *p, long u)
     if(0 == *p){
               *p = ++point_count;
               s[*p].key = u;
               s[*p].num = 1;
               s[*p].aux = rand()+1;
               s[*p].I = s[*p].r = 0;
      else if(u < s[*p].key) {
                   insert(&(s[*p].I),u);
                   if(s[s[*p].l].aux > s[*p].aux) Irotate(p);
                   }
      else if(u > s[*p].key) {
                   insert(&(s[*p].r),u);
                   if(s[s[*p].r].aux > s[*p].aux) rrotate(p);
      else s[*p].num++;
}
void del(long *p, long x)
{
            (*p==0)
                              return;
      else if(s[*p].key <x) del( &(s[*p].r) ,x);
      else if(s[*p].key > x) del( &(s[*p].l),x);
     else
     {
           if(s[*p].num>1) s[*p].num--;
           else if(s[*p].l == 0 && s[*p].r == 0) *p = 0;
           else if(s[*p].I == 0 || s[s[*p].I].aux < s[s[*p].r].aux)
```

```
{
                             rrotate(p);
                             del(p, x);
           }
           else if(s[*p].r == 0 || s[s[*p].l].aux > s[s[*p].r].aux)
           {
                             Irotate(p);
                             del(p, x);
           }
     }
int find(long p, long x)
    if(p == 0) return 0x7fffffff;
    if
           (s[p].key == x) return x;
    else if(s[p].key < x) return find(s[p].r, x);
    else if(s[p].key > x) return find(s[p].l, x);
}
void order(long q)
{
     if(q==0) return;
     order(s[q].I);
     printf("%d\n", s[q].key);
     order(s[q].r);
int main()
{
    memset(s,0,sizeof(s));
    root = point_count = 1;
    int n = 9;
    int i, j;
    srand(time(NULL));
    for(i=0; i<= n;i++) insert(&root, i);
    order(root);
    printf("\n");printf("\n");
    for(i=0; scanf("%d", &j);i++)
    {
              printf("%d\n", find(root, j));
              del(&root, j);
    }
```

9. 二叉堆

```
int h[100000];
int size=0;
int pop_heap()
{
     return h[0];
}
void insert_heap(int dat)
{
      int i, t;
      i=size++;
      h[i]=dat;
      while(i>0 && h[i]<h[i/2])
      {
                 t = h[i];
                 h[i] = h[i/2];
                 h[i/2] = t;
                 i /= 2;
      }
}
int del_heap()
{
    int I, r, i, m, t;
    size--;
    h[0] = h[size];
    i=0;
    I=1;
    r=2;
    while(1)
    {
              if(I < size && h[I] < h[i]) m = I;
              else m = i;
              if(r<size && h[r]<h[m]) m = r;
              if(m == i) return;
              t = h[i];
              h[i] = h[m];
              h[m] = t;
              i = m;
              I = i+i;
              r = l+1;
    }
```

10. 左偏树 (LOGN 树)

```
#define typec int
                                    // type of key value
const int na = -1;
struct node
{
    typec key;
    int I, r, f, dist;
}tr[N];
int iroot(int i){
                                  // find i's root
  if (i == na) return i;
    while (tr[i].f!=na)i=tr[i].f;
    return i;
}
                               // two root: rx, ry
int merge(int rx, int ry){
    if (rx == na) return ry;
    if (ry == na) return rx;
    if (tr[rx].key > tr[ry].key) swap(rx, ry);
    int r = merge(tr[rx].r, ry);
    tr[rx].r = r; tr[r].f = rx;
    if (tr[r].dist > tr[tr[rx].l].dist)
         swap(tr[rx].I, tr[rx].r);
    if (tr[rx].r == na) tr[rx].dist = 0;
     else tr[rx].dist = tr[tr[rx].r].dist + 1;
    return rx;
                                   // return new root
int ins(int i, typec key, int root){ // add a new node(i, key)
    tr[i].key = key;
    tr[i].I = tr[i].r = tr[i].f = na;
    tr[i].dist = 0;
    return root = merge(root, i); // return new root
                           // delete node i
int del(int i) {
if (i == na) return i;
    int x, y, l, r;
    I = tr[i].I; r = tr[i].r; y = tr[i].f;
    tr[i].l = tr[i].r = tr[i].f = na;
    tr[x = merge(I, r)].f = y;
    if (y != na && tr[y].l == i) tr[y].l = x;
    if (y != na \&\& tr[y].r == i) tr[y].r = x;
    for (; y != na; x = y, y = tr[y].f) {
         if (tr[tr[y].l].dist < tr[tr[y].r].dist)
              swap(tr[y].I, tr[y].r);
         if (tr[tr[y].r].dist + 1 == tr[y].dist) break;
```

```
tr[y].dist = tr[tr[y].r].dist + 1;
     if (x != na) return iroot(x); // return new root
     else return iroot(y);
     }
node top(int root){
     return tr[root];
}
node pop(int &root){
     node out = tr[root];
     int I = tr[root].I, r = tr[root].r;
     tr[root].l = tr[root].r = tr[root].f = na;
     tr[l].f = tr[r].f = na;
     root = merge(I, r);
     return out;
int add(int i, typec val) // tr[i].key += val
  if (i == na) return i;
  if (tr[i].l == na \&\& tr[i].r == na \&\& tr[i].f == na) {
  tr[i].key += val;
   return i;
  typec key = tr[i].key + val;
  int rt = del(i);
  return ins(i, key, rt);
void init(int n){
  for (int i = 1; i \le n; i++) {
  scanf("%d", &tr[i].key); //%d: type of key
     tr[i].I = tr[i].r = tr[i].f = na;
  tr[i].dist = 0;
 }
```

11. 并查集 (路径压缩)

```
int n, m, p;
int pi[5005];
int father(int who)
{
    if(pi[who] == who) return who;
    else
    {
```

12. 线段树 (静态)

```
//线段树, MAX 表示最大的范围。right, left 表示儿子被覆盖的长度。
//count 表示此段被覆盖的次数。area 是此段被覆盖的长度。
//start 和 end 是此节点代表的起末位置。mid 是中间分割点。
//可以相应的修改一下参数,实现其他功能。
//矩形面积并,周长并在计算几何中
#define MAX 1024*2
struct node
{
   int right, left, count;
   int start, end, mid, area;
}tree[MAX];
void construct(int s, int e, int d) //构建树
{
   tree[d].start = s;
   tree[d].end = e;
   tree[d].mid = (s + e)/2;
   if(s+1 == e) return;
   construct(s, (s+e)/2, d*2+1);
   construct( (s+e)/2, e, d*2+2);
void init(){
  int i;
  for(i=0; i<MAX;i++)
   tree[i].right = tree[i].left = tree[i].count = tree[i].area = 0;
```

```
}
int insert(int s, int e, int d) //加线段
{
    if( tree[d].start >= s && tree[d].end <= e) tree[d].count++;</pre>
    else
    {
         if( tree[d].mid > s ) tree[d].left = insert(s, e, d*2+1);
         if( tree[d].mid < e ) tree[d].right = insert(s, e, d*2+2);
    }
    if( tree[d].count )
         tree[d].area = tree[d].end-tree[d].start;
    else
         tree[d].area = tree[d].left + tree[d].right;
    return tree[d].area;
int del(int s, int e, int d) // 删线段
    if( tree[d].start >=s && tree[d].end <=e) tree[d].count--;
    else
    {
         if( tree[d].mid > s ) tree[d].left = del(s, e, d*2+1);
         if( tree[d].mid < e ) tree[d].right = del(s, e, d*2+2);
    }
    if( tree[d].count )
         tree[d].area = tree[d].end - tree[d].start;
    else
         tree[d].area = tree[d].left + tree[d].right;
    return tree[d].area;
```

13. 树状数组

```
int c[32003];
int max=32003;
void insert(int k, int delta)
{
    for(; k<=max ;k+=(-k)&k ) c[k] +=delta;
}
int getsum(int k) /* 0~k 和*/
{
    int t;
    for(t=0; k>0 ;k-=(-k)&k ) t +=c[k];
    return t;
}
```

14. 二维树状数组

```
int N = 10000;
int c[10000][10000];
int Row, Col;
int Lowbit(const int &x)
{
    return x&(-x);
int getsum(int i, int j)
{
    int tempj, sum = 0;
    while (i > 0)
        tempj = j;
        while(tempj > 0)
        sum += c[i][tempj];
        tempj -= Lowbit(tempj);
        i -= Lowbit(i);
    return sum;
void modify(int i, int j, int delta) /* (0, 0) to (i, j) 变化 delta*/
{
    int tempj;
    while( i <= Row )
        tempj = j;
        while( tempj <= Col )</pre>
             c[i][tempj] += delta;
             tempj += Lowbit(tempj);
        i += Lowbit(i);
    }
```

15. LCA 离线算法

```
/* O(E)+O(1) 使用邻接表可优化为 O(E)+O(1)
INIT: id[]置为-1; g[]置为邻接矩阵
结果为 lcs[][]
```

```
*/
#define N 100
int id[N], lcs[N][N], g[N][N];
int getpa(int i)
{
     if(id[i] == i) return i;
     return id[i] = getpa(id[i]);
}
void dfs(int rt, int n)
{
     int i;
     id[rt] = rt;
     for(i = 0; i < n; ++i)
          if(g[rt][i] \&\& -1 == id[i])
          {
              dfs(i, n);
              id[get(i)] = getpa(rt);
          }
     for(i = 0; i < n; ++i)
          if (-1 != id[i])
              lcs[rt][i] = lcs[i][rt] = getpa(i);
void LCA(int n)
     int i;
     for (i=0; i<n; ++i)
              if (id[i] == -1) dfs(i, n);
```

字符串问题

16. 常用字符串 HASH 函数

```
unsigned int hasha(char *url, int mod)
{
    unsigned int n = 0;
    int i;
    char *b = (char *) &n;
    for(i=0; url[i]; ++i)
        b[i % 4] ^= url[i];
    return n % mod;
unsigned int hashb(char *url, int mod)
    unsigned int h = 0, g;
    while (*url)
        h = (h << 4) + *url++;
        g = h \& 0xF0000000;
        if(g)
             h ^= g >> 24;
        h &= ~g;
    return h % mod;
int hashc(char *p, int prime = 25013)
{
    unsigned int h=0, g;
    for(; *p ;++p)
        h = (h << 4) + *p;
        if(g = h \& 0xf0000000)
             h = h ^ (g >> 24);
             h = h ^ g;
        }
    }
    return h % prime;
```

17. KMP

```
// 模式匹配 ,kmp 算法 , 复杂度 O(m+n)
// 返回匹配位置 ,-1 表示匹配失败 , 传入匹配串和模式串和长度
# 可更改元素类型,更换匹配函数
#define MAXN 10000
\#define _match(a, b) ((a)==(b))
int fail[MAXN];
int pat_match(char *str, char *pat, int ls, int lp)
{
    int i, j;
    for(i=0; i < MAXN;i++) fail[i] = -1;
    for(i=0,j=1; j < lp; j++)
    {
        for(i=fail[j-1]; i>=0 && !_match(pat[i+1],pat[j]); i=fail[i]);
        fail[j] = (_match(pat[i+1],pat[j]) ? i+1 : -1);
    }
    for(i=j=0; i<ls && j<lp ;i++)
        if(_match(str[i],pat[j]))
            j++;
        else if (j)
            j=fail[j-1]+1,i--;
    return j==lp ? (i-lp):-1;
```

18. KARP-RABIN

```
#define REHASH(a, b, h) ((((h) - (a)*d) << 1) + (b))
int KR(char *text, char *patent, int text_len, int patent_len)
{
    int d, hx, hy, i, j;
    for(d=i=1; i < patent_len ;i++) d <<= 1;
    for(hy=hx=i=0; i < patent_len ;i++)
    {
        hx = ((hx<<1) + text[i]);
        hy = ((hy<<1) + patent[i]);
    }
    for(j=0; j <= text_len - patent_len ;j++)
    {
        if( hx==hy && memcmp(text, patent + j, patent_len)==0 ) return j;
        hy = REHASH(patent[j], patent[j + patent_len], hy);
    }
}</pre>
```

19. 二维 KARP-RABIN*

```
#define uint unsigned int
const int A=1024, B=128;
const uint E=27;
char text[A][A], patt[B][B];
uint ht, hp, pw[B * B], hor[A], ver[A][A];
int n, m, x, y;
void init(){
  int i, j = B * B;
  for (i=1, pw[0]=1; i < j; ++i) pw[i] = pw[i-1] * E;
void hash(){
  int i, j;
  for (i=0; i<n; ++i) for (j=0, hor[i]=0; j<y; ++j) {
  hor[i]*=pw[x]; hor[i]+=text[i][j]-'a';
  for (j=0; j<m; ++j) {
   for (i=0, ver[0][j]=0; i<x; ++i) {
   ver[0][j]*=E; ver[0][j]+=text[i][j]-'a';
   for (i=1; i<=n-x; ++i)
   ver[i][j]=
   (ver[i-1][j]-(text[i-1][j]-'a')*pw[x-1])*E
   +text[i+x-1][j]-'a';
 }
  for (j=0, ht=hp=0; j<y; ++j) for (i=0; i<x; ++i) {
  ht*=E; ht+=text[i][j]-'a';
  hp*=E; hp+=patt[i][j]-'a';
 }
void read(){
  int i;
 scanf("%d%d", &n, &m);
  for (i=0; i<n; ++i) scanf("%s", text[i]);
 scanf("%d%d", &x, &y);
  for (i=0; i<x; ++i) scanf("%s", patt[i]);
int solve(){
  if (n==0)|m==0||x==0||y==0) return 0;
  int i, j, cnt=0; uint t;
  for (i=0; i<=n-x; ++i) {
   for (j=0, t=ht; j<=m-y; ++j) {
    if (t==hp) ++cnt;
```

```
t=(t-ver[i][j]*pw[y*x-x])*pw[x]+ver[i][j+y];
}
ht=(ht-hor[i]*pw[x-1])*E+hor[i+x];
}
return cnt;
}
int main(void){
  int T; init();
  for (scanf("%d", &T); T; --T) {
   read(); hash();
   printf("%d\n", solve());
}
return 0;
}
```

20. SUNDAY 匹配

```
int sunday(char *src, char *des)
{
    int i, j, pos=0;
    int len_s, len_d;
    int next[26];
    len_s = strlen(src);
    len_d = strlen(des);
    for(j=0; j<26;j++) next[j]=len_d;
    for(j=0; j<len_d;++j)
         next[des[j]-'a'] = len_d-j;
    while( pos < (len_s-len_d+1) )
    {
         i = pos;
         for(j=0; j<len_d; j++,i++)
         {
             if(src[i] != des[j])
             {
                  pos += next[ src[pos + len_d] - 'a' ];
                  break;
             }
         }
         if(j == len_d) return pos;
    return -1;
```

21. 后缀数组 O(N*LOG N)*

```
char s[N];
                                          // N > 256
int n, sa[N], height[N], rank[N], tmp[N], top[N];
                                            // O(N * log N)
void makesa(){
  int i, j, len, na;
  na = (n < 256 ? 256 : n);
  memset(top, 0, na * sizeof(int));
  for (i = 0; i < n; i++) top[ rank[i] = s[i] & 0xff ]++;
  for (i = 1; i < na; i++) top[i] += top[i - 1];
  for (i = 0; i < n; i++) sa[--top[rank[i]]] = i;
  for (len = 1; len < n; len <<= 1) {
   for (i = 0; i < n; i++) {
      j = sa[i] - len; if (j < 0) j += n;
       tmp[ top[ rank[j] ]++ ] = j;
  }
    sa[tmp[top[0] = 0]] = j = 0;
   for (i = 1; i < n; i++) {
    if (rank[ tmp[i] ] != rank[ tmp[i-1] ] ||
    rank[ tmp[i]+len ]!=rank[ tmp[i-1]+len ])
    top[++j] = i;
       sa[tmp[i]] = j;
  }
    memcpy(rank, sa , n * sizeof(int));
    memcpy(sa , tmp, n * sizeof(int));
   if (j \ge n - 1) break;
 }
}
void lcp(){
                                          // O(4 * N)
  int i, j, k;
  for (j = rank[height[i=k=0]=0]; i < n - 1; i++, k++)
   while (k \ge 0 \&\& s[i] != s[sa[j-1] + k])
       height[j] = (k--), j = rank[sa[j] + 1];
```

22. 最短公共祖先*

23. 最长公共子串*

数的排序与查找

24. 低效插入排序

25. 随机化快速排序

```
void qsort(int *x,int l,int r)
{
     int k = x[l+rand()\%(r-l)];
    int i=I,j=r;
    int t;
     while (1)
     {
          while (x[i]<k) i++;
          while (k<x[j]) j--;
          if (i>j) break;
          t=x[i];
          x[i]=x[j];
          x[j]=t;
          i++;
          j--;
     if (i<r) qsort(x,i,r);</pre>
     if (I<j) qsort(x,I,j);</pre>
```

26. 计数排序

```
int count[100000];
void csort(int *x, int I, int h)
{
    int i;
    memset(count,0,sizeof(count));
    for(i=I; i<=h;i++) count[x[i]]++;
    for(i=0; i<=len(count);i++)
        while(count[i])
      {
            count[i]--;
            x[I++]= i;
        }
}</pre>
```

27. 二分查找

```
/* 输入: 有序 数组 x ,被查找元素 it, 低位 l, 高位 h
返回: 找到则返回位置,否则返回 -1*/
int binary_search(int *x, int it, int l, int h)
{
    int mid;
    while(l<=h)
    {
        mid = (l+h)>>1;
        if (it==x[mid]) return mid;
        else if (it<x[mid]) h=mid-1;
        else l=mid+1;
    }
    return -1;
}
```

28. 二分查找(大于等于 v 的第一个值)

29. 查找第 K 小元素 (基于快速排序)

```
输入:数组 x, Kth, 低位 I, 高位 h
     返回: 找到则返回位置, 否则返回 -1*/
int partition(int *x, int I, int r)
     if (I < r)
     {
          int i = I;
          int j = r;
          int k = x[i];
          while (i < j)
               while (i < j \&\& x[j] > k) j--;
               if (i < j) \times [i++] = \times [j];
               while (i < j \&\& x[i] < k) i++;
               if (i < j) \times [j--] = \times [i];
          }
          x[i] = k;
          return i;
     }
     return -1;
int selectKth(int *x, int k, int l, int r)
{
     if (k <=0) return -1;
     if (l > r) return -1;
     if (I == r) return x[I];
     int i = partition(x, I, r);
     int j = i - l + 1;
     if (j == k)
                   return x[i];
     else if (j > k) return selectKth(x, k, l, i);
     else
                         return selectKth(x, k-j, i+1, r);
```

30. 逆序对算法 (基于并归排序)

```
/*
输入:数组 x,低位 l,数 R个
返回:逆序对数量
注意:先定义有用的数组 c
*/
int c[LongOf_X];
int inversion_pair(int *x, int l, int r)
```

```
int cnt, mid, i, j, tmp;
cnt = 0;
if(r > l+1)
{
    mid = (I+r)>>1;
    cnt+= inversion_pair(x, I, mid);
    cnt+= inversion_pair(x, mid, r);
    tmp = I;
    for(i=I, j=mid; i<mid && j<r;)
         if( x[i]>x[j] )
         {
              c[tmp++] = x[j++];
              cnt += mid-i;
         }
         else c[tmp++] = x[i++];
    }
    if( j<r )
         for(; j < r; ++j) c[tmp++] = x[j];
    else
         for(; i<mid; ++i) c[tmp++] = x[i];
    for (i=I; i<r; ++i) x[i] = c[i];
}
return cnt;
```

31. 逆序对算法 (基于树状数组)

```
int main()
{
    int i,k;
    ans=0;
    for(i=1; i<=n;i++)
    {
        scanf("%d", &k);
        modify(k);
        ans+=i-get(k);
    }
    printf("%d\n", ans);
    return 0;
}</pre>
```

数论及基本数学问题

32. GCD

33. RMQ

```
#define N 100
int id[N], lcs[N][N], g[N][N];
int getpa(int i)
{
     if(id[i] == i) return i;
    return id[i] = getpa(id[i]);
}
void dfs(int rt, int n)
{
    int i;
    id[rt] = rt;
    for(i = 0; i < n; ++i)
          if(g[rt][i] \&\& -1 == id[i])
          {
              dfs(i, n);
              id[get(i)] = getpa(rt);
          }
    for(i = 0; i < n; ++i)
          if (-1 != id[i])
              lcs[rt][i] = lcs[i][rt] = getpa(i);
void LCA(int n)
{
     int i;
```

附录

34. 输入

1) 先输入 n, 代表有 n 组数据

```
scanf("%d", &n);
f| (i=0; i<n; i++)
{
    // 根据题目进行处理
}
```

2) 以一个整数 (例如 0) 表示结束

3) 以两个整数 (例如 **0 0**) 表示结束

4) 以某种字符串 (例如"END") 表示结束

char c[101]; // 这个字符数组的长度视题目描述而定,特别要注意给 '\0' 留出存储空间。

```
while (1)
{
    gets(c);
    if (strcmp(c, "END") == 0) break;
    // 根据题目进行处理
}

另一种写法:

gets(c);
while (strcmp(c, "END")!= 0)
{
    // 根据题目进行处理
        gets(c);
}
```

5) 以 **EOF** 表示结束

6) scanf(), printf()参数

%d , %i	十进制
% o	八进制
% x	十六进制
%u	无符号十进制
%с	字符
%s	字符串
% f	浮点数
% e	指数
%g	智能浮点输出

◆ 输出

%-m.nd

- m 数据域长度
- n 对实数输出小数点后 n 位,对串则截取前 n 位输出
- 域内右靠
- ◆ 输入

"*"跳过指定数字或字母,即不作输入

◆ 其他常用输入输出

getch() putchar() puts() gets()

35. 取值范围及常用函数

1. 类型

类型	取值	直范围	
float	6	位有效数字,	10 ^{±38}
double	15	位有效数字,	10 ^{±308}
long double	18	位有效数字,	10±4932
long long	2 64	-1	
int64	2 64	-1	

2. 函数

数学函数 <math.h></math.h>	
int abs(int x)	绝对值 x
double fabs(double x)	
double floor(double x)	不大于 x 的最大整数
double log10(double x)	log10(x) 的值
double pow(double X, double y)	Ху
double sqrt(double x)	√x,确保 x≥0
int r&(void)	1~32767 随机数, 种子设定 sr&(int n)

字符串函数 <string.h></string.h>	
char *strcat(char *str1, char	str2 接到 str1 后,添加 '\0',返回 str1
*str2)	指针
char *strchr(char *str, int ch)	str 中 ch 第一次位置,返回 ch 地址,否则
	NULL
int strcmp(char *str1, char	字典序比较,返回 str1 - str2,相等为 0
*str2)	
char *strcpy(char *str1, char	复制 str2 到 str1, 返回 str1 地址
*str2)	
unsigned int strlen(char *str)	返回字符串长度
char *strstr(char *str1, char	str1 中 str2 第一次位置,返回地址,否则
*str2)	NULL
memmove(*dest, *src, size)	由 src 到 dest 移动 size 大小
memset(*s, int c, size)	
memcpy(*s, int c, size)	

动态分配函数 <stdlib.h></stdlib.h>	
void *malloc(unsigned size)	分配 size 字节并返回起始地址
void free(void *p)	释放 p 所指向地址的空间

36. 位运算

简单应用(出自 matrix67.com)

功能	示例	位运算
去掉最后一位	(101101->10110)	x >> 1
在最后加一个 0	(101101->1011010)	x << 1
在最后加一个1	(101101->1011011)	x << 1 +1
把最后一位变成 1	(101100->101101)	x 1
把最后一位变成 0	(101101->101100)	x 1 -1
最后一位取反	(101101->101100)	x ^ 1
把右数第 k 位变成 1	(101001->101101,k=3)	x (1 << (k-1))
把右数第 k 位变成 0	(101101->101001,k=3)	x & ! (1 << (k-1))
右数第 k 位取反	(101001->101101,k=3)	x ^ (1 << (k-1))
取末三位	(1101101->101)	x & 7
取末k位	(1101101->1101,k=5)	x & (1 << k-1)
取右数第k位	(1101101->1,k=4)	x >> (k-1) & 1
把末 k 位变成 1	(101001->101111,k=4)	x (1 << k-1)
末k位取反	(101001->100110,k=4)	x ^ (1 << k-1)
把右边连续的1变成0	(100101111->100100000)	x & (x+1)
把右起第一个0变成1	(100101111->100111111)	x (x+1)
把右边连续的0变成1	(11011000->11011111)	x (x-1)
取右边连续的 1	(100101111->1111)	(x ^ (x+1)) >> 1
删右起第一个 1 的左边	(100101000->1000)	x & (x ^ (x-1))

某数二进制中的 1 有奇数个还是偶数个

```
int odd_even_1(int x)
{
     x^= x>>1;
     x^= x>>2;
     x^= x>>4;
     x^= x>>8;
     x^= x>>16;
     return x&1;
}
```

计算二进制中的 1 的个数(32 位)

```
int how_many_1(int x)
{
    x = (x & 0x55555555) + ((x >> 1) & 0x55555555);
    x = (x & 0x333333333) + ((x >> 2) & 0x333333333);
    x = (x & 0x0F0F0F0F) + ((x >> 4) & 0x0F0F0F0F);
    x = (x & 0x00FF00FF) + ((x >> 8) & 0x00FF00FF);
    x = (x & 0x0000FFFF) + ((x >> 16) & 0x00000FFFF);
    return x;
}
```

37. 优先级表

由上到下优先级递减

关联符	() [] -> .
一元符	! ~ ++ +(正) - (type) * &(取地址) sizeof() 从 右
	到左
运算符	* / %
	+ -
位移	<< >>
比较符	< <= >= > == !=
位操作	&
	^
	1
逻辑符	&&
	II
条件符	(A)?(B):(C)
赋值	= += /=(从右到左)
逗号	,

38. 常用数学定理公式

- 1. 同余式性质
 - a) a≡a (mod m) 自反性
 - b) a≡b (mod m), b≡c (mod m) 则 a≡c (mod m) 传递性
 - c) (a*b)%c == [(a%c)*b]%c
- 2. 常见数学模型
 - a) 递推公式与通项公式
 - b) 等差数列 公差 d, 首项 a1, 前 n 项和 Sn
 - i. $a_n = a_{n-1} + d$
 - ii. $a_n = a_1 + (n-1)^*d$
 - iii. $S_n = na_1 + (n(n-1)/2)*d$
 - iv. $2a_n = a_{n+1} + a_{n-1}$
 - c) 等比数列 公比 q, 首项 a₁, 前 n 项和 S_n
 - i. $a_n = a_{n-1} * q$
 - ii. $a_n = a_1 * q^{n-1}$
 - iii. $S_n = (a_1 a_n q)/(1-q)$
 - iv. $a_{n^2} = a_{n-1} * a_{n+1}$
 - d) 常见数列和
 - i. $a_n = n = S_n = n(n+1)/2$
 - ii. $a_n = n^2 = S_n = n(n+1)(2n+1)/2$
 - iii. $a_n = n^3 = S_n = n^2(n+1)^2/4$
 - e) 常见模型

$$a_n = 2a_{n-1} + 1$$

 $a_n = 2^n - 1$

- ٧. 分平面最大区域数
 - 1. 直线分平面

2, 4, 7, 11

$$f(n) = f(n-1) + n$$
 $f(n) = n(n+1)/2 + 1$

2. 封闭曲线分平面

2, 4, 8, 14

$$f(n) = f(n-1) + 2(n-1)$$
 $f(n) = n^2 - n + 2$

3. 折线分平面

- f) 排列组合
 - 排列 P(m, n) = n! / (n-m)! i.

▶ 可重复排列 : n 个元素抽 m 个,每一次抽完立即放回 n^m

循环排列 :n 个元素取 m 个,有方向排成圆圈 n!/m*(n-m)!

► 错位排列 :发n封信,完全发错邮筒 n!(1/2! - 1/3! + ... 1/n!)

▶ 不尽相异元素全排列 **m** 个元素, **n**₁ 个 **a**₁,... **n**_n 个 **a**_n

组合 C(m, n) = n! / (m! * (n-m)!) ii.

▶ 性质

- \blacksquare C(m, n) = C(n-m, n)
- \blacksquare C(m, n+1) = C(m, n) + C(m-1, n)
- ▶ 不同元素重复组合

从 n 种无限个不同元素中,每次取 r 个,r 个元素允许相同 H(r,n) = C(r, n+r-1)

iii. 应用定理

- 1. 鸽笼原理
 - a) 基本原理: **n+1** 物体放进 **n** 个盒子,至少有 **1** 个盒子包含两个以上物体。
 - b) 平均定理: n 个非负整数平均数等于 r,则至少有一个数大于 r,一个数小于 r。
- 2. Ramsey 定理
 - a) 狭义 Ramsey 定理:任意六个人中要么至少三个人认识,要么至少三个不认识
 - b) 设 p,q为正整数, $p,q \ge 2$,则存在最小正整数 R(p,q),使得 当 $n \ge R(p,q)$ 时,用红蓝两色涂色 K_n 的边,则或存在一个蓝色的 K_p ,或存在一个红色的 K_q 。
 - c) 性质: R(a, b) = R(b, a) R(a, 2) = R(2, a) = a $R(a, b) \le R(a-1,b) + R(a,b-1)$
- 3. 容斥原理 A∪B∪C = A+B+C A∩B B∩C C∩A + A∩B∩C
- 4. 母函数方法
- 5. 置换群与 Pólya 定理 (求本质不同的染色方案数) 设 G 是一个置换群,用 k 种颜色染其中元素,方案数 = ($\sum k^{m(f)}$) / |G|:

即方案数等于颜色种数 k 的 m(f)次方除以置换总数; 其中 m(f) 为置换 f 的循环节个数。

Dec	Hx Oct Char	Char		Dec	至	OCT	H	Chr	Dec	Ť	Oct	HT C	Chr	Dec	HX Oct	# H H H H	chr	1
0	000	MOL	(null)	32	20	040	6#32;	Space	64	40 1	100	4;			0 140	6#3		
н	100	HOS	(start of heading)	33	21	041	6#33;		65	41 1	101		V. 100		77.3	76#3		
0	2 002 \$	STX	(start of text)	34	22	042	6#34;	1	99	42 1	102		and t		62 142	2 6#98	д 	7410
ო	003	ETX	(end of text)	35	23	043	£#35;	**:	63	43 1	103		U		3 143	£66#9 8		and the
4	004	EOT	(end of transmission)	36	24	044	c#36;	ur	89	44 1	104		- 144	100 6	4 144			
rύ	900	ENO	(enquiry)	37	25	045	c#37;	010	69	45 1	105		<u>н</u>		5 145	*3	1; e	
9	6 006 A	ACK	(acknowledge)	38	56	046	£#38;	3	20	46 1	106				66 146	S		
<u>-</u>	000	BEL	(bell)	39	27	047	¢#39;	-		47 1	107		0		14	7 6#103		
00	8 010 B	BS	(backspace)	40	28	020	c#40;	_	72	48 1	110	6#72;	-	04	68 150	0 6#10	4; h	
σ	011	TAB	(horizontal tab)	41	59	051	6#41;	_	73	49 1	111		1 1	105 €	7			
10	A 012 L	LF	(NL line feed, new line)	42	2A	052	c#42;	40		44 1	112		V.		6A 152			
1	013	M	(vertical tab)	43	SB	053	c#43;	+	75	48 1	113	c#75;	H	107 6	6B 153			
12		मम	(NP form feed, new page)	44	20	054	c#44;		92	4C 1	4	c#76;	1		6C 154		8; 1	
13	D 015 C	CR	(carriage return)	45	20	055	c#45;	1	17	4	115	C#17;	T M	109 6	6D 159	C#1	a :6	4.
14	910	20	(shift out)	46	2E	990	«#46;		78	在 1	116	c#78;	T N		6E 156		0; n	24
15	F 017 S	SI	(shift in)	47	2F	057	c#47;	1	29	4F 1	117	¢#19;	0				1;0	
	020	DIE	(data link escape)	48	30	090	c#48;	0	80	50 1	120 (\$08#°	1 d	112 7	70 160		2; p	
_	021	DCI		49	31	190	c#49;	1	81	51 1	21	c#81;	XIII.		16	1 6#11	3; 4	-
18	12 022 D	DCZ	(device control 2)	20	32	062	¢#205	7	82	52 1	22	5;	e. 50		72 162	6.#1	4; r	
13	13 023 D	DC3	(device control 3)	51	33	690	c#21;	n	83	53 1	23	¢#83;	n n	115 7	73 163		5: 3	
20	024	DC4	(device control 4)	52	34	064	6#52;	か		54 1	24	c#84;	I I				6; t	
21	025	NAK	(negative acknowledge)	23	35	990	c#23;	L)	85		25	¢#82;	7 0	r~	75 169	5 6#11	7; u	-
22	16 026 \$	NAS	(synchronous idle)	54	36	990	5	9		26 1	56	¢#86;	7		16	6#1		0.
23	17 027 E	ETB	(end of trans. block)	55	37	190	¢#22;	-	83	57 1	27	¢#87;	W 11	o	-	6#1	m :6	
24	18 030 C	CAN	(cancel)	26	38	020	¢#26;	00	88	58 1	30	*88#°	H X		8 170	6#1	20; ×	
	19 031 E	EM	(end of medium)	57	39	071	c#21;	0	89	59 1	31		7	н	Н	C#1	21; Y	
	1A 032 ST	SUB	(substitute)	28	34	072	¢#28;		90	5A 1	32		7		7A 172		2; 2	
27	1B 033 E	ESC	(escape)	59	38	073	¢#28		91	SB 1	33	c#31;	1	m	17	6#1	0	
58		FS	(file separator)	9	30	074	¢#90;	V	92	50 1			7	4	17	6#1	4;	
59		55	(group separator)	61	33	075		11	93	50	35	¢#83;	7	25 7	17	5 6#12	5;	
30		RS	(record separator)	62	3E		£#62;	٨		SE 1	9	On .	⊣	9		6#1	9	
31	1F 037 U	SD	(unit separator)	63	35	077	6	٥.	95	5F 1	37	¢#85;	-	-	17	-	7; D	EI

参考文献

以下参考文献或书籍乱序

- 1. 《算法导论(第二版)》Thomas H. Cormen, Charles E. Leiserson, Ronald L. Rivest, Clifford Stein 机械工业出版社
- 2. 《算法艺术与信息学竞赛》 刘汝佳,黄亮 清华大学出版社
- 3. 《ACM/ICPC 代码库》 吉林大学计算机科学与技术学院 2005 级
- 4. 《ACM 小组内部预定函数 Version 2.0》 IcyFenix
- 5. 《佐运算简介及实用技巧》 北京大学 Matrix67
- 6. «Preparation for NOIP2007» AiFreedom
- 7. 《编程之美》 电子工业出版社
- 8. 《数据结构 (C语言版)》 黄晓东 电子工业出版社
- 9. 《C程序设计 (第3版)》 谭浩强 清华大学出版社
- 10. 《左偏树的特点及其应用》 黄源河 NOI 国家集训论文
- 11. 《后缀数组》 芜湖一中 许智磊 NOI 国家集训论文