ACM/ICPC 模板

XXXXXX

2023年2月15日

目录

1	图论		1	
	1.1	Dijkstra	1	
		1.1.1 堆优化的 Dijkstra		
		1.1.2 朴素的 Dijkstra		
2	字符串			
	2.1	KMP	4	
	2.2	后缀数组	6	

ACM/ICPC 模板 第 1 页

1 图论

1.1 Dijkstra

1.1.1 堆优化的 Dijkstra

```
void dij(int s) {
1
2
      memset(dis, 0x3f, sizeof dis);
3
      dis[s] = 0; //初始化dis数组
4
      priority_queue<pair<int, int>> q; //一个优先队列
      q.push({0, s}); //c++中的pair<int, int>默认先按第一维比较, 所以把dis值放在第一维
5
6
      while(!q.empty()) {
7
          int x = q.top().second; q.pop(); //取堆顶
8
          if(flag[x]) continue; //判断是否已经在S集合中,如果已经在S集合中,那么直接continue
9
          flag[x] = true; //标记x在S集合中
10
          for(int i = fr[x], y; i; i = nxt[i]) { //遍历所有与x相连的边
11
             y = to[i];
12
             if(dis[y] > dis[x] + w[i]) { //判断是否可以松弛。
13
                 dis[y] = dis[x] + w[i];
                 if(!flag[y]) q.push({-dis[y], y}); //c++中的优先队列默认为大根堆,而我们需要小根
14
                    堆, 为了方便可以直接取相反数
15
             }
16
          }
17
      }
18
   }
```

1.1.2 朴素的 Dijkstra

```
void dij(int s) {
1
2
      memset(dis, 0x3f, sizeof dis);
3
      dis[s] = 0; //初始化dis数组
4
      for(int k = 1, t; k <= n; ++k) { //一共n轮, 每次找不在S集合中的点中dis值最小的点, 将其放入S集
          合中并用它去松弛其他点
5
          t = -1;
          for(int i = 1; i <= n; ++i)
6
7
              if(!flag[i] && (t == -1 || dis[i] < dis[t])) t = i; //如果(不在S中 && ( t还没有赋值
                  || i的dis值比t更小)), 那么t = i
8
          flag[t] = true; //标记t在S集合中
9
          for(int i = 1; i <= n; ++i) // 松 弛 操 作
10
              dis[i] = min(dis[i], dis[t] + a[t][i]);
11
      }
12
   }
```

ACM/ICPC 模板 第 2 页

2 字符串

2.1 KMP

```
// 未经验证
1
 2
   int nxt[MAXN];
   void getNext(char s[]) { // 模式串next数组
        int n = strlen(s + 1);
4
5
        for(int i = 0; i <= n; ++i) nxt[i] = 0;</pre>
6
        for(int i = 2, j = 0; i <= n; ++j) {</pre>
7
            while(j && s[i] != s[j + 1]) j = nxt[j];
8
            if(s[i] == s[j + 1]) ++j;
9
            nxt[i] = j;
10
        }
11
12
   int kmp(char s[], char t[]) { //返回第一次匹配的地方, 否则返回-1
        int n = strlen(s + 1), m = strlen(t + 1);
13
        for(int i = 1, j = 0; i <= m; ++j) {</pre>
14
            while(j && t[i] != s[j + 1]) j = nxt[j];
15
16
            if(t[i] == s[j + 1]) ++j;
17
            if(j == n) return i - m + 1;
18
19
       return -1;
20
   }
```

2.2 后缀数组

```
1
   struct SA {
2
       static const int MAXN = 1e5 + 50;
3
       static char tmpStr[MAXN];
       static int n, sa[MAXN], rk[MAXN], cnt[MAXN], x[MAXN], y[MAXN];
4
        static int height[MAXN], st[MAXN][35]; // 不需要可以删除, 注意必须连同下面初始化一起删除
 5
6
        static void work(string s) {
7
            strcpy(tmpStr + 1, s.c_str());
8
           work(tmpStr);
9
        static void work(char s[]) {
10
            int m = 255; n = strlen(s + 1);
11
12
            for(int i = 1; i <= n; ++i) ++cnt[x[i] = s[i]];
13
            for(int i = 2; i <= m; ++i) cnt[i] += cnt[i - 1];
14
            for(int i = n; i >= 1; --i) sa[cnt[x[i]]--] = i;
            for(int k = 1, p = 0; k <= n; k <<= 1, m = p, p = 0) {
15
                for(int i = n - k + 1; i \le n; ++i) y[++p] = i;
16
                for(int i = 1; i <= n; ++i) if(sa[i] > k) y[++p] = sa[i] - k;
17
                for(int i = 1; i <= m; ++i) cnt[i] = 0;
18
19
                for(int i = 1; i <= n; ++i) ++cnt[x[i]];
                for(int i = 2; i <= m; ++i) cnt[i] += cnt[i - 1];
20
21
                for(int i = n; i >= 1; --i) sa[cnt[x[y[i]]]--] = y[i], y[i] = 0;
22
                swap(x, y), x[sa[1]] = p = 1;
23
                for(int i = 2; i <= n; ++i)
24
                    x[sa[i]] = (y[sa[i]] == y[sa[i - 1]] && y[sa[i] + k] == y[sa[i - 1] + k]) ? p :
                       ++p;
                if(p == n) break;
25
26
           }
27
           for(int i = 1; i <= n; ++i) rk[sa[i]] = i;</pre>
28
            // height数组: 引理 height[rk[i]] >= height[rk[i - 1]] - 1
           for(int i = 1, k = 0; i <= n; ++i) {
29
30
                if(rk[i] == 1) continue;
31
                if(k) --k;
                int j = sa[rk[i] - 1];
32
                while(j + k <= n && i + k <= n && s[i + k] == s[j + k]) ++k;
33
34
               height[rk[i]] = k;
```

ACM/ICPC 模板 第 3 页

```
35
36
            // lcp数组的ST表: lcp(sa[i], sa[j]) = min(height[i.....j])
37
            for(int i = 1; i <= n; ++i) st[i][0] = height[i];</pre>
38
            for(int i = n; i >= 1; --i)
39
                for(int j = 1; i + (1 << j) - 1 <= n; ++j)
40
                    st[i][j] = min(st[i][j - 1], st[i + (1 << j) - 1][j - 1]);
41
       static int lcp(int i, int j) { // ST表求LCP
42
            int a = rk[i], b = rk[j];
43
            if(a == b) return 1;
44
45
            if(a > b) swap(a, b);
46
            int len = log2(b - a);
47
            return min(st[a + 1][len], st[b - (1 << len) + 1][len]);</pre>
48
       }
49
   };
50
   char SA::tmpStr[MAXN];
51
   int SA::n, SA::sa[MAXN], SA::rk[MAXN], SA::cnt[MAXN], SA::x[MAXN], SA::y[MAXN];
   int SA::height[MAXN], SA::st[MAXN][35]; // 这里
```