TIMUS 1806 Mobile Telegraphs Solution

本作品采用<u>知识共享署名-非商业性使用-相同方式共享 3.0 Unported 许可协议</u>进行许可write by Gestalti Lur 2012-07-15

题目大意

有 N(2 <= N <= 50000)个长度为 10 的数字串 $\{s\}$ 。数字串 s_i , s_j (i != j)是相互可达的当且仅当其 s_i 改变一个数字后和 s_j 相同或者其交换某两个位置上的数字之后和 s_j 相同,保证所有的 s 都是不同的。 s_i 到 s_j 转换的权值为其最长公共前缀的长度 s 所对应的权值 s0 的不增序列。问数字串 s1 到 s2 是否可以通过这样的转换达到,若能则输出其最小权值和其通过的路径,否则输出"-1"。

算法分析

首先可以想到因为 N 有 10^4 而不能直接建图。其次 s_i 到 s_j 可以转换意味着 s_i 自身改变一个数字或者交换两个数字之后和 s_j 相同。设 s_i 改变或者交换操作之后生成的是 t,那么如何知道 t 是否在 $\{s\}$ 中。显然可以用 hash 来解决。另外还需要考虑到 s_i 如果改变位置 k 的数字后和 s_j 相同,那么它们的最长公共前缀显然是 k-1,同理如果交换 k1,k2 位置上的数字后相同,那么则为 min(k1,k2)-1。所以其最长公共前缀也可以用 O(1)的时间复杂度算出来。这样如果使用 heap+dijkstra 算法(因为 dijkstra 算法每个串只会入堆一次),所需要的时间复杂度大致为 O((10*10+10)*N*log(N)*p),log(N)为 heap 操作的时间复杂度,p 为 hash 的期望值。如果使用迭代写法的 heap 则要更快一些。

参考代码

```
/*
 TIMUS 1806
 2012-07-11
 ACCEPTED
write by gestapolur
*/
#include<iostream>
#include<cstring>
#include<vector>
#include<queue>
#define MAXN 100005
#define MAXH 6000005
#define INF 1 << 30
using namespace std;
class node
{
public:
int dist, idx;
node ( int dist , int idx ) : dist( dist ) , idx( idx ) { }
};
class cmp
```

```
public:
bool operator () ( const node a , const node b ) const
 { return ( a.dist > b.dist ); }
};
int n, cnt;
int val[ 11 ], mark[ MAXN ], pre[ MAXN ];
priority queue< node , vector<node> , cmp > min heap;
char s[ MAXN ][ 11 ];
bool ins[ MAXN ];
int head[ MAXH ] , Next[ MAXH ];//hash
int sv[ MAXN ];//saved path
inline int Hash( char *str )
int v = 0, seed = 131;
while(*str)
 v = v * seed + *(str ++ );
return (v & 0x7fffffff) & MAXH;
}
inline void insert Hash( int idx )
{
int i, h;
h = Hash(s[idx]);
 Next[idx] = head[h];
head[h] = idx;
void init()
int i , j;
 char tmp[ MAXN ];
 cin>>n;
 for(i = 1; i \le 10; ++i)
  cin>>val[ i ];
 for(i = 1; i \le n; ++i)
  cin>>s[ i ];
 memset( head , -1 , sizeof( head ) );
memset( Next , -1 , sizeof( Next ) );
for(i = 1; i \le n; ++i)
 insert Hash( i );
 return;
```

```
}
void out()
 if( mark[ n ] == INF )
   cout << "-1 \n";
   return;
 cout < mark[n] < "\n";
 int cur = n;
 do{
  sv[ ++ cnt ] = cur;
  cur = pre[ cur ];
 }while( cur );
 cout<<cnt<<"\n";
 do{
  cout<<sv[ cnt -- ];
  if( cnt ) cout<<" ";
  else cout<<"\n";
 }while( cnt );
return;
}
inline void relax( char *str , int dist , int idx , int lcp )
int tcode = Hash( str );
 int x = head[tcode];
 while (x \text{ not eq } -1)
   if( not strcmp( s[ x ], str ) )
    int dval = val[ lcp ];
    //cout<<idx<<"->"<<x<<" "<<dval<<" "<<mark[ x ]<<"\n";
    if( mark[x] > dist + dval )
       mark[x] = dist + dval;
       pre[x] = idx;
       min heap.push( node( mark[ x ] , x ) );
    return;
   x = Next[x];
return;
```

```
void dijkstra()
int i , j , mdist , midx , vist;
 char str[ 11 ], tmp;
 for(i = 1; i \le n; ++ i)
 mark[i] = INF;
 vist = 0;
 mark[1] = 0:
min heap.push( node( 0, 1));
 do{
  do{
   mdist = min heap.top().dist;
   midx = min heap.top().idx;
   min heap.pop();
  } while( not min heap.empty() and ins[ midx ] );
  ins[midx] = true;
  strcpy( str , s[ midx ] );
  //relax
  for(i = 0; i < 10; ++ i)
   for(j = i + 1; j < 10; ++j)
    if(str[i]not eq str[j])
      {
       //swap
       tmp = str[i]; str[i] = str[j]; str[j] = tmp;
       relax(str, mark[midx], midx, i + 1);
       tmp = str[i]; str[i] = str[j]; str[j] = tmp;
   for(j = 0; j < 10; ++j)
    if( char(j + 48) not eq str[i])
       //change
       tmp = str[i]; str[i] = char(i + 48);
       relax(str, mark[midx], midx, i + 1);
       str[i] = tmp;
      }
   }
  ++ vist;
 }while( vist < n and not min heap.empty() );</pre>
return;
int main()
```

```
init();
dijkstra();
out();
return 0;
}
```