

HW5 Readme

5-1 思路

- 這一題要找最長河流，於是我先將所有河流起點連到終點的距離相加。接著再利用**qsort由大到小排序**。此時，還有一點需要注意，就是相同距離的河流rank是一樣的，所以再利用for迴圈，掃過一次排序過後的陣列搭配**binary search**去紀錄真正的rank。

CODE分析

Qsort compare function(由大到小) 和 Binary search

```
1  ll cmp ( const void *a , const void *b )
2  {
3      return *(ll *)b - *(ll *)a;
4  }
5  ll BinarySearch( ll* arr , ll n , ll k )
6  {
7      ll left = -1, right = n;
8      while( left < right - 1 )
9      {
10         ll mid = ( left + right ) / 2;
11         if( arr[mid] > k )
12             left = mid;
13         else
14             right = mid;
15     }
16     return right;
17 } // use binary search to process rank array
```

FindRiverSource函式

```
1 void FindRiverLenth( void )
2 //find all river source distance to the origin
3 {
4     for( ll i = 0 ; i < num_river ; i++)
5     {
6         ll v = RiverInfos[ i ].nearcon ;
7         store_river[ i ] += RiverInfos[ i ].neardis ;
8         for( ll j = num_confluence ; j >= 0 ; j-- )
9         {
10             if( j == v || v < j ) continue ;
11             if( adj[ v ][ j ] <= 0 ) continue ;
12             else
13             {
14                 store_river[ i ] += adj[ v ][ j ] ;
15                 v = j ;
16             }
17         }
18         RiverInfos[ i ].totdis = store_river[ i ] ;
19     }
20 }
21 # 從每個河流的起點連到point zero，並且把途中的距離都加到
22 store_river 裡面。
```

主函式

```

1  int main( )
2  {
3      scanf("%lld %lld",&num_river,&num_confluence) ;
4      for( ll i = 0 ; i < num_river ; i++ )
5      {
6          scanf("%s %lld %lld",RiverInfos[ i ].name , &RiverInfos[
7          RiverInfos[ i ].idx = num_confluence+1+i ;
8          adj[ RiverInfos[ i ].idx ][ RiverInfos[ i ].nearcon ] =
9          adj[ RiverInfos[ i ].nearcon ][ RiverInfos[ i ].idx ] =
10     }
11     scanf("%lld",&num_relation) ;
12     for( ll i = 0 ; i < num_relation ; i++ )
13     {
14         ll fc , sc , dis ;
15         // fc = first source point
16         // sc = second source point
17         // dis = the distance between first and second point
18         scanf("%lld %lld %lld",&fc,&sc,&dis) ;
19         adj[ fc ][ sc ] = dis ;
20         adj[ sc ][ fc ] = dis ;
21     }
22     FindRiverLenth( );
23     qsort( store_river , num_river , sizeof( ll ) , cmp ) ;
24     ll rank[ 100000 ] ;
25     rank[ 0 ] = 1 ;
26     ll cnt = 1 ;
27     for( ll i = 1 ; i < num_river ; i++ )
28     {
29         if( store_river[ i ] == store_river[ i - 1 ] )
30         {
31             rank[ i ] = cnt ;
32         }
33         else
34         {
35             cnt++ ;
36             rank[ i ] = cnt ;
37         }
38     } // the real rank of river lenth
39     for( ll i = 0 ; i < num_river ; i++ )
40     {
41         printf("%s ",RiverInfos[ i ].name) ;
42         ll ans = BinarySearch( store_river , num_river ,
43                               RiverInfos[ i ].totdis ) ;
44         printf("%lld\n",rank[ ans ]) ;

```

```
44         printf( "%lld\n",rank[ ans ] ) ;
45     }
46     return 0 ;
47 }
```

5-2 思路

- 這題要輸出dfn和low值，並且找出關節點。
- 找出關節點的條件有分兩種
- 一種是root，若children > 1 則為關節點。
- 另一種非root，則用 **low[j] >= dfn[u]** 去判斷。
其中j是u的 children。

CODE分析

CalculateDfnLow 函式

```

1 void CalculateDfnLow( int u , int v )
2 {
3     /* compute dfn and low while performing a dfs search
4         beginning at vertex u,
5         v is the parent of u (if any) */
6     visited[ u ] = 1 ;
7     dfn[ u ] = cnt , low[ u ] = cnt ;
8     cnt++ ;
9     int children = 0 ;
10    for( int j = 0 ; j < num_vertex ; j ++ )
11    {
12        if( adj[ u ][ j ] == 0 ) continue ;
13        if( visited[ j ] == 0 )
14        {
15            children++ ;
16            CalculateDfnLow( j , u ) ;
17            low[ u ] = MIN2( low[ u ] , low[ j ] ) ;
18            if( v != -1 && low[ j ] >= dfn[ u ] )
19            {
20                isAP[ u ] = 1 ;
21            }
22        }
23        else if( j != v )
24        {
25            low[ u ] = MIN2( low[ u ] , dfn[ j ] );
26        }
27    }
28    if( v == - 1 && children > 1 )
29    {
30        isAP[ u ] = 1 ;
31    }
32 }
33 # 首先是depth first search , 將dfn的值找出。
34 # 再來是low值的規則
35 最多只能有一次走back edge
36 並且要依照這個規則
37 low(u)=min{dfn(u),
38 min{low(w)|
39 w is a child of u},min{dfn(w)|(u,w) is a back edge}
40 找最小值
41 # 最後是找尋的過程中, 用isAP來紀錄是否為關節點, 用的是思路的規則。
42 兩種情形, root 和 非root 。

```

主函式

```
1  int main( )
2  {
3      scanf("%d %d", &ini_vertex , &num_vertex ) ;
4      for( int i = 0 ; i < num_vertex ; i++ )
5      {
6          for( int j = 0 ; j < num_vertex ; j++ )
7          {
8              scanf("%d",&adj[ i ][ j ]) ;
9          }
10         }// USE adjacency matrix to store graph
11
12         CalculateDfnLow( ini_vertex-1 , -1 ) ;
13
14         for( int i = 0 ; i < num_vertex ; i++ )
15         {
16             printf("%d ",dfn[ i ]) ;
17         }
18
19         printf("\n") ;
20
21         for( int i = 0 ; i < num_vertex ; i++ )
22         {
23             printf("%d ",low[ i ]) ;
24         }
25
26         printf("\n") ;
27
28         for( int i = 0 ; i < num_vertex ; i++ )
29         {
30             if( isAP[ i ] == 1 )
31                 printf("%d ",i+1) ;
32         }
33
34
35         return 0 ;
36     }
37     # 這邊從題目給的起點開始進行depth first探索
38     # 並且在起點的parent上設為-1 ， 方便區別。
```

5-3 思路

- 這一題要處理**all pairs shortest path**的問題
- 有兩種方法
第一種是做n次 Bellman
第二種是利用二維陣列 A_k 去計算all pairs path
// no intermediate vertex of index greater than k
這邊的k指的是經過的點
相較於bellman 的 k 指的是走過的步數。
而我使用的是第二種方式。

CODE 分析

計算all pairs lenth函式

```

1 void FindAllPairsPath( void )
2 {
3     /* dist[][] will be the output matrix
4        that will finally have the shortest
5        distances between every pair of vertices */
6     int dist[n][n], i, j, k;
7
8     /* Initialize the solution matrix*/
9     for (i = 0; i < n; i++)
10         for (j = 0; j < n; j++)
11             dist[i][j] = graph[i][j];
12
13     /* Add all vertices one by one to*/
14     for (k = 0; k < n; k++)
15     {
16         // Pick all vertices as source one by one
17         for (i = 0; i < n; i++)
18         {
19             // Pick all vertices as destination for the
20             // above picked source
21             for (j = 0; j < n; j++)
22             {
23                 // If vertex k is on the shortest path from
24                 // i to j,
25                 // then update the value of dist[i][j]
26                 if (dist[i][k] + dist[k][j] < dist[i][j])
27                     dist[i][j] = dist[i][k] + dist[k][j];
28             }
29         }
30     }
31     // Print the shortest distance matrix
32     CalculateLenth(dist);
33 }
34 # 一開始走不到的地方設為INF 而自己連自己設為 0
35 # if(dist[i][k] + dist[k][j] < dist[i][j])
36     dist[i][j] = dist[i][k] + dist[k][j];
37 # 上式用於更新 Ak 陣列，每次經過k這個點有更短的路徑就更新。
38 # 最後利用CalculateLenth將每一個點至其他點的距離相加

```



```
void CalculateLenth(int dist[][n])
{
    for (int i = 0; i < n; i++)
    {
        for (int j = 0; j < n; j++)
        {
            totaldistance[ i ] += dist[ i ][ j ] ;
        }
    }
}
```

存圖方式

- 利用adjacency matrix 去紀錄vertex之間的關係。

```
for( int i = 0 ; i < m ; i++ )
{
    int nodea , nodeb , weight ;
    scanf("%d %d %d",&nodea,&nodeb,&weight) ;
    graph[ nodea-1 ][ nodeb-1 ] = weight ;
    graph[ nodeb-1 ][ nodea-1 ] = weight ;
}
```