(1) Result screenshot

```
Jamei@DESKTOP-PGELV1B MINGW64 ~/Desktop
$ ./hw<input0_windows.txt>output.txt

Jamei@DESKTOP-PGELV1B MINGW64 ~/Desktop
$ diff -c output.txt output0_windows.txt

Jamei@DESKTOP-PGELV1B MINGW64 ~/Desktop
$ |
```

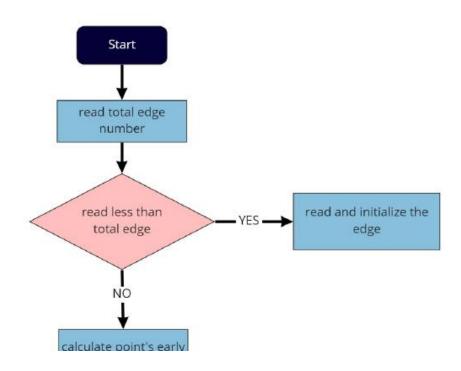
Screenshot of command line

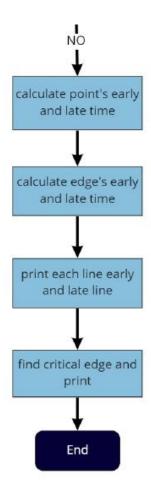
🥘 output.txt - 記事本

横案(F) 編輯(E) 格式(O) 檢視(V) 説明 0 0 0 1 0 2 2 0 3 3 6 6 4 4 6 5 5 8 6 7 7 7 7 7 8 7 10 9 16 16 10 14 14 0 3 6 7 9 10

"output.txt" screenshot

(2) Program Architecture





(3) Program function

```
#define MAX 100//因為題目說 0<=I,j,k,w<100,所以將 MAX 訂 100

typedef struct node{//struct of vertex
    int e,l,num;
}node;

typedef struct edge{//struct of activity
    node *start,*end;
    int weight,name;
    struct edge *nextlink;
}edge;

typedef edge * eptr;

typedef struct list{//struct of adjacency list's element
    edge *link;
    int count;
}list;
```

Parameters

struct node

e-該節點的 early time,最早甚麼時候可以走

l-該節點的 late time,最晚甚麼時候可以走

num-該節點名稱

struct edge

start-指向這個邊的起點所連的 node

end-指向這個邊的終點所連的 node

weight-這個邊的 weight

name-這個邊的代號

nextlist-在 adjacency list 裡 · 一個 node 可能不只連接一個邊 · 如果他同時連接多個邊 · 那他 會指向其中一個他連的邊 · 在由這個去指向其他的邊

struct list

link-連向這個 node 名稱會指的邊

count-前面有多少個邊連著它

```
int end p,flag=0;
```

Parameters

end p-計算有多個的節點

flag-控制結尾不空格的變數

Function

get_edge-產生新的 edge,負責在 adjancy lists 被連接及連接其他同起點的 edge

```
eptr get_edge(int e_name,int s,int f,int w,node v[])
{
    eptr tptr=malloc(sizeof(edge));
    tptr->weight=w;
    tptr->start=&v[s];//node 會用一個 array 方便依序紀錄,因此把邊的
起始點指到具有相同 index 的 node array element
    tptr->end=&v[f]; //把邊的終點指到具有相同 index 的 node array
element
    tptr->nextlink=NULL;//先初始化下一個可能會指到的邊,此時沒指任何
東西
    tptr->name=e_name;
    return tptr;
}
```

Parameters

e_name-邊的名字

tptr-一個暫存的指標,指向 malloc 出來的空間

- s-開始的 node 名稱
- f-結束的 node 名稱

v[]-存放 node 的 array

Return value

該程式會把產生完的 tptr 會回傳給 function read_data 使用

read_data-讀取邊並產生 early 與 late 的 adjacency list

```
void read_data(int e_num, list early[],list late[],node v[]) {
  for (int i = 0; i < MAX; i++) {//initialize some element</pre>
     early[i].count =late[i].count= v[i].e = 0;
     early[i].link = late[i].link = NULL;
     v[i].num = i;
  for (int i = 0; i<e num; i++) {//依序輸入邊,看第一行得到多少總邊
數就讀幾組輸入
     scanf("%d%d%d%d", &edg, &s, &f, &w);//讀入邊的資料
     {//將讀入的邊的資料和 early adjancy list 做連接
        eptr tptr = get_edge(edg, s, f, w, v);//產牛邊準備和 list
連接
        early[f].count++;//count 數的是那個點前面有幾個 node,所以
要加在終點的點上
        if (early[s].link == NULL) //如果還沒有連接的邊,直接連接
           early[s].link = tptr;
        else {//如果有連接的邊,順著邊找直到還有沒連接邊的(排成
linked list)
           eptr now = early[s].link;
           while (now->nextlink != NULL) now = now->nextlink;
     {//將讀入的邊的資料和 late adjancy list 做連接
        eptr tptr = get edge(edg, f, s, w, v); //產生邊準備和list
連接,因為是從尾端指回去,所以 f 和 s 的位置要交換
        late[s].count++;//count 數的是那個邊連那個 node,所以要加
在起點的點上
        if (late[f].link == NULL)
           late[f].link = tptr;
```

```
eptr now = late[f].link;
while (now->nextlink != NULL) now = now->nextlink;
now->nextlink = tptr;
}
end_p = f;//calculate maximum point, 因為它會照順序,可以確定最大的一定是最後一個邊的結束點
}
```

```
e_num-最大的 edge 數量,甚麼時候結束輸出的依據
early[]-early adjacency list,依序紀錄連了哪些邊跟有多少邊連到該 node
late[]-late adjacency list,依序紀錄連了哪些邊跟有多少邊從該 node 出去
v[]-node 的資料,這邊會有 edge 連過來
edg-edge 的名字 (編號 )
s- start point of the edge
f- end point of the edge
w- weight of the edge
tptr-暫時指向 edge 的指標
now-在把 tptr 和 adjacency list 做連接時產生的指標,檢查哪裡是連接的尾端並讓 tptr 插入
```

Return value

function 沒有 return value

calculate_early-計算 node 的 early time

```
void calculate_early(list early[],int s[],int top,node v[])
{
    s[top]=0,top++;//從 0 開始算,所以先把 0 push 進 stack
    while(top>0)
    {
        int now=s[top-1];//pop out a number
        top--;
        eptr nptr=early[now].link;//從 early list 看那個點連了哪個邊
        while(nptr!=NULL)//如果還沒指向空,代表那個 node 還有連東西
        {
            int point=nptr->end->num;//point 是那個邊的終點
            if(nptr->end->e>(nptr->weight)+(v[now].e));//計算終點的
        early time 如果原本的比較大,就不要動
        else nptr->end->e=(nptr->weight)+(v[now].e);//不然換新的值
```

```
if(early[point].count>1) early[point].count--;//如果指向的
邊的 start point的 count 大於 1, 還不能 push,但 count-1
else s[top]=point,top++;
nptr=nptr->nextlink;
}
```

```
early[]-early adjacency list s[]-array 實作的 stack · 要放 node 的 index top-stack 的 top(可以從哪個開始放) · 基本上開始用前和用完後 stack 都是空的 · 都是 0 v[]-node 的資料 · 要計算裡面的 e now-現在 pop 出來的數 · 用來指引後面 nptr-指向現在在計算的邊 point-指向現在在計算 early time 的 node
```

Return value

這個 function 沒有 return value

calculate_late-計算 node 的 late time · 方法和 early 差不多

```
void calculate_late(list late[],int s[],int top,node v[])
{
    for(int i=0;i<=end_p;i++) v[i].l=v[end_p].e;//先把每個都複製成
    end_point 的 early time 再來減
    s[top]=end_p,top++;//從尾端開始算,所以先把 0 push 進 stack
    while(top>0)
    {
        int now=s[top-1];
        top--;
        eptr nptr=late[now].link;
        while(nptr!=NULL)
        {
        int point=nptr->end->num;
        if(nptr->end->l<(v[now].l)-(nptr->weight)); //計算終點的
        late time 如果原本的比較小,就不要動
        else nptr->end->l=(v[now].l)-(nptr->weight);
        if(late[point].count>l) late[point].count--;
        else s[top]=point,top++;
        nptr=nptr->nextlink;
```

```
}
}
```

```
late[]-late adjacency list s[]-array 實作的 stack · 要放 node 的 index top-stack 的 top(可以從哪個開始放) · 基本上開始用前和用完後 stack 都是空的 · 都是 0 v[]-node 的資料 · 要計算裡面的 I now-現在 pop 出來的數 · 用來指引後面 nptr-指向現在在計算的邊 point-指向現在在計算 late time 的 node
```

Return value

這個 function 沒有 return value

critical_e-算每個 edge 的 early 和 late time, 並按順序列出 critical edge

```
void critical_e(list early[],int e_num)
{
    int c_e[MAX]={0};
    edge all_edge[MAX];
    for(int i=0;i<end_p;i++)//利用 early adjacency list 來將 edge
按順序排入 edge 的 array all_edge[]
    {
        eptr nptr=early[i].link;
        while(nptr!=NULL)
        {
            int index=nptr->name;
            all_edge[index]=*nptr;
            nptr=nptr->nextlink;
        }
    }
    for(int i=0;i<e_num;i++)//依序印出每個 edge 的名稱以及 early
time, late time
    {
        int early,late;
        early=all_edge[i].start->e;//邊的 early time 即為起點的
early time
        late=(all_edge[i].end->l)-(all_edge[i].weight);//邊的 late
time 於課堂中有公式
```

```
printf("%d ",i);
    printf("%d ",early);
    printf("%d",late);
    puts("");
    if(early==late) c_e[i]=1;//如果發現 early time=late time;

即為 critical edge,將它記錄在 c_e中
    else c_e[i]=0;
}
for(int i=0;i<e_num;i++)//依順序印出 critical edge
{
    if(c_e[i])
    {
        if(flag)
            printf(" %d",i);
        else
        {
            flag=1;
            printf("%d",i);
        }
    }
}</pre>
```

early[]-early adjacency list
e_num-邊的數目
c_e-紀錄 activity 是否為 critical edge
all_edge[]-存放所有的邊的 edge array
nptr-現在準備紀錄的邊
early-紀錄邊的 early time

Return Value

Function 沒有 return value

late-紀錄邊的 late time

```
int main() {
   int e_num;
   list early[MAX], late[MAX];
   node v[MAX];
   scanf("%d", &e_num);
```

```
read_data(e_num,early,late,v);
int stack[MAX]={-1},top=0;
calculate_early(early,stack,top,v);
calculate_late(late,stack,top,v);
critical_e(early,e_num);
return 0;
}
```

e_num-最大邊數,輸入第一行會告訴我們

early[]-early adjacency list \cdot 使用 array 是因為有已知最大邊數會小於 100 \cdot 於是直接設定 100 \cdot 以下同理

late[]-late adjacency list

v[]-array used to save node information

Return Value

若程式順利結束會回傳 0