

جامعة المنارة

كلية: الهندسة

قسم: الهندسة المعلوماتية

اسم المقرر: الخوارزميات وبنى المعطيات 2

رقم الجلسة (الخامسة)

عنوان الجلسة

خوارزمية كروسكال لإيجاد الشجرة المولدة الصغرى للبيان
(Kruskal's algorithm)



العام الدراسي 2023 - 2024

الفصل الدراسي الثاني

الغاية من الجلسة

- ✓ تطبيق خوارزمية كروسكال لإيجاد الشجرة المولدة الصغرى للبيان .
- ✓ تنفيذ الكود الخاص بخوارزمية كروسكال .

الشجرة المولدة الصغرى للبيان (MST) Minimum Spanning Tree :

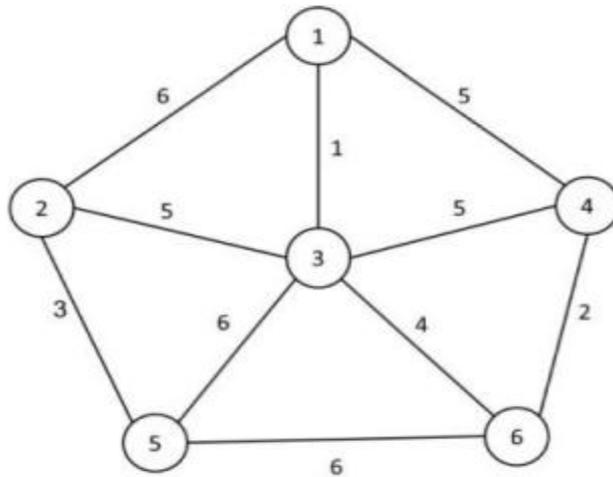
➤ تعرف الشجرة المولدة الصغرى لبيان متصل و غير موجه و موزون : بأنها شجرة غير موجهة تمثل بيان جزئي من البيان الأصلي تحوي على جميع رؤوس البيان الأصلي ، وتملك هذه الشجرة أقل وزن .

درسنا في الجلسة الماضية خوارزمية بريم لإيجاد الشجرة المولدة الصغرى لبيان و الآن ندرس خوارزمية كروسكال لإيجاد الشجرة المولدة الصغرى لبيان.

2- خوارزمية كروسكال (Kruskal's algorithm) :

- تستخدم خوارزمية كروسكال لإيجاد الشجرة المولدة الصغرى للبيان .
- يستخدم في تطبيق خوارزمية كروسكال مفهوم المجموعات المتباعدة disjoint sets .
- تعرف المجموعات المتباعدة على أنها مجموعات لا تحوي أية عناصر مشتركة فيما بينها.
- يوجد لكل مجموعة أب جذر (root) يمثل هذه المجموعة و يميزها عن المجموعات الأخرى، و تنتهي كل العناصر الموجودة في المجموعة الواحدة لأب جذر واحد .
- توجد عدة عمليات على المجموعات المتباعدة نذكر منها :
 - ✓ Find_root(i) : يوجد الأب الجذر للمجموعة التي ينتهي لها العنصر i .
 - ✓ Union(i , j) : يقوم بدمج المجموعتين المتباعدتين التي ينتهي لهما العنصرين j, i في مجموعة واحدة .

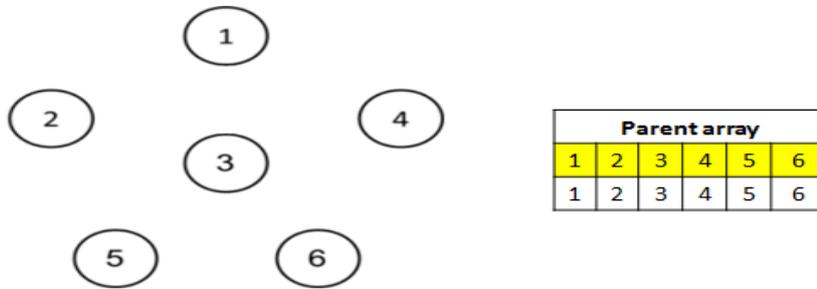
تمرين: طبق خوارزمية كروسكال لإيجاد الشجرة المولدة الصغرى للبيان التالي :



1- نرتب الأحرف حسب أوزانها تصاعدياً .

edge	(1,3)	(4,6)	(2,5)	(3,6)	(1,4)	(3,4)	(2,3)	(1,2)	(3,5)	(5,6)
weight	1	2	3	4	5	5	5	6	6	6

2- سوف نستخدم مفهوم المجموعات المتباعدة disjoint subsets لاكتشاف الأحرف التي تشكل حلقات في الشجرة المولدة الصغرى ، لذلك نعتبر من البداية أنه لدينا ست مجموعات متباعدة بعدد الرؤوس ، وكل مجموعة تحوي رأس من رؤوس البيان ، ونرى المصفوفة Parent بالقيم التالية :



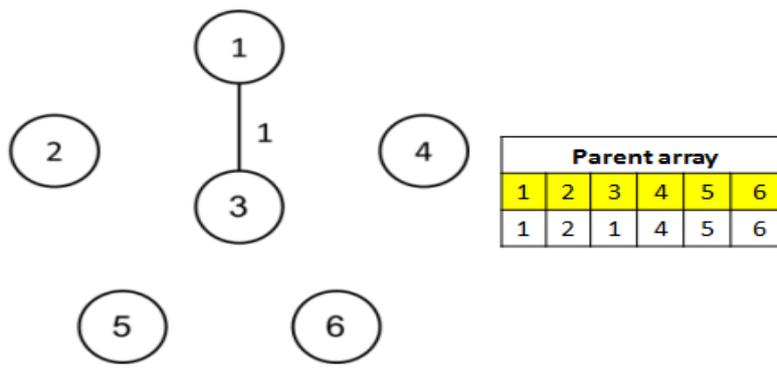
3- نستخدم التابع find_root(i) الذي يوجد الأب الجذر للمجموعة التي ينتمي لها العنصر i .

لذلك نختار في كل مرة من البيان الحرف (i,j) ذي الوزن الأقل والذي يحقق find_root(i) ≠ find_root(j) أي أن الرأسين i, j يقعان في مجموعتين مختلفتين بالتالي فإن إضافة الحرف (i,j) لن يؤدي إلى تكوين دورة في الشجرة المولدة الصغرى ، ثم نقوم بدمج مجموعتي الرأسين مع بعضهما في مجموعة واحدة ، ونتجنب إضافة أي حرف (i,j) يحقق find_root(j) = find_root(i) لأنه سيؤدي إلى تكوين دورة في الشجرة المولدة الصغرى .
ونتوقف عن التكرار عندما يكون : عدد أحرف الشجرة = عدد عقد البيان - 1 .

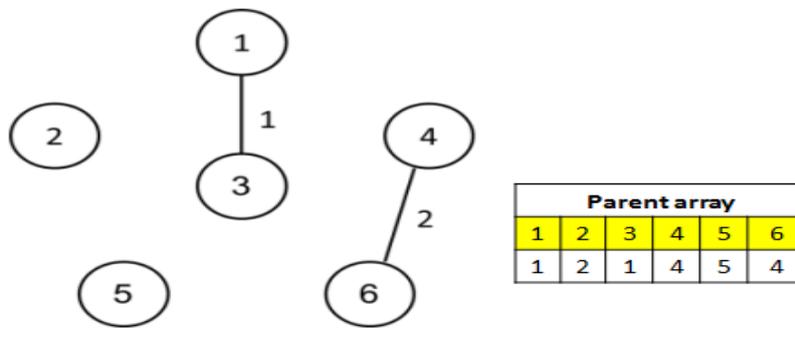
i	j	p = find_root(i)	q = find_root(j)	(p ≠ q) ?	MST edges	update Parent Array: Parent[q] = p	Number of MST edges																		
1	3	1	3	✓	(1,3)	<table border="1"> <tr> <th colspan="6">Parent array</th> </tr> <tr> <td>1</td> <td>2</td> <td>3</td> <td>4</td> <td>5</td> <td>6</td> </tr> <tr> <td>1</td> <td>2</td> <td>1</td> <td>4</td> <td>5</td> <td>6</td> </tr> </table>	Parent array						1	2	3	4	5	6	1	2	1	4	5	6	1
Parent array																									
1	2	3	4	5	6																				
1	2	1	4	5	6																				
4	6	4	6	✓	(4,6)	<table border="1"> <tr> <th colspan="6">Parent array</th> </tr> <tr> <td>1</td> <td>2</td> <td>3</td> <td>4</td> <td>5</td> <td>6</td> </tr> <tr> <td>1</td> <td>2</td> <td>1</td> <td>4</td> <td>5</td> <td>4</td> </tr> </table>	Parent array						1	2	3	4	5	6	1	2	1	4	5	4	2
Parent array																									
1	2	3	4	5	6																				
1	2	1	4	5	4																				
2	5	2	5	✓	(2,5)	<table border="1"> <tr> <th colspan="6">Parent array</th> </tr> <tr> <td>1</td> <td>2</td> <td>3</td> <td>4</td> <td>5</td> <td>6</td> </tr> <tr> <td>1</td> <td>2</td> <td>1</td> <td>4</td> <td>2</td> <td>4</td> </tr> </table>	Parent array						1	2	3	4	5	6	1	2	1	4	2	4	3
Parent array																									
1	2	3	4	5	6																				
1	2	1	4	2	4																				

3	6	1	4		(3,6)	<table border="1"> <thead> <tr> <th colspan="6">Parent array</th> </tr> </thead> <tbody> <tr> <td>1</td> <td>2</td> <td>3</td> <td>4</td> <td>5</td> <td>6</td> </tr> <tr> <td>1</td> <td>2</td> <td>1</td> <td>1</td> <td>2</td> <td>4</td> </tr> </tbody> </table>	Parent array						1	2	3	4	5	6	1	2	1	1	2	4	4
Parent array																									
1	2	3	4	5	6																				
1	2	1	1	2	4																				
1	4	1	1			Edge makes a cycle in MST tree																			
3	4	1	1			Edge makes a cycle in MST tree																			
2	3	2	1		(2,3)	<table border="1"> <thead> <tr> <th colspan="6">Parent array</th> </tr> </thead> <tbody> <tr> <td>1</td> <td>2</td> <td>3</td> <td>4</td> <td>5</td> <td>6</td> </tr> <tr> <td>2</td> <td>2</td> <td>1</td> <td>1</td> <td>2</td> <td>4</td> </tr> </tbody> </table>	Parent array						1	2	3	4	5	6	2	2	1	1	2	4	5
Parent array																									
1	2	3	4	5	6																				
2	2	1	1	2	4																				
Stop iteration because number of MST edges = number of graph vertices - 1																									

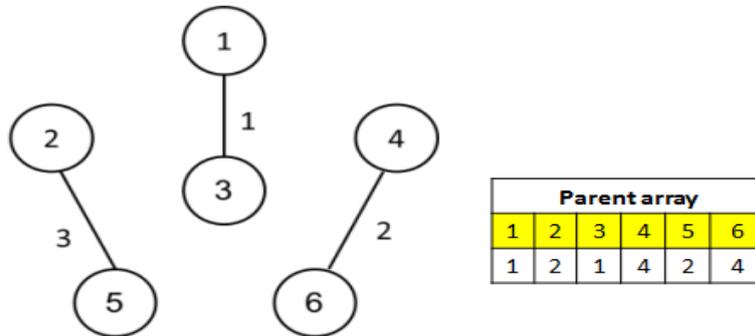
✓ نضيف الحرف (1,3) إلى الشجرة :



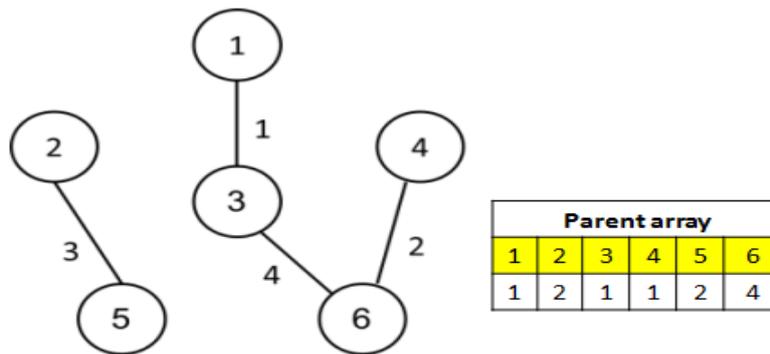
✓ نضيف الحرف (4,6) إلى الشجرة :



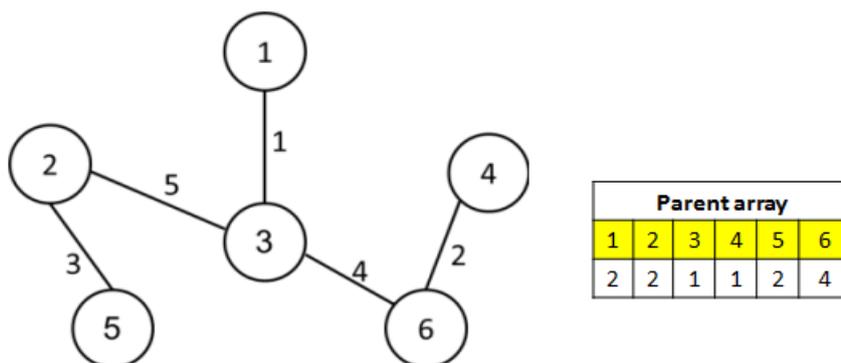
✓ نضيف الحرف (2,5) إلى الشجرة :



✓ نضيف الحرف (3,6) إلى الشجرة :



✓ نضيف الحرف (2,3) إلى الشجرة :



البرنامج الخاص بخوارزمية كروسكال:

```
/*Kruskal Algorithm to find minimum spanning tree (in
undirected graph)*/

#include<iostream>
#include<algorithm>

using namespace std;
struct Edge
{
    int src;
    int dest;
    int wt;
};

bool compare(Edge e1,Edge e2){

    return e1.wt<e2.wt;

}
int find_root(int v,int parent[])
{

    if(parent[v]==v){

        return v;

    }

    return find_root(parent[v],parent);

}

int main()

{

    int n,E;
    cout<<"enter number of vertices : ";
    cin>>n;
    cout<<"enter number of edges : ";
    cin>>E;
```

```
cout<<"enter edges (edge start,edge end, weight): \n";

Edge edges[100];

for(int i=0;i<E;i++){
    cin>>edges[i].src>>edges[i].dest>>edges[i].wt;
}

//sorted the edges array in increasing order

sort(edges,edges+E,compare);

Edge output[100];

//Union find algorithm to detect cycle

int parent[100];

for(int i=1;i<n+1;i++){

    parent[i]=i;
}
int count=0;
int i=0;
while(count<n-1){
    Edge currentEdge=edges[i];

    int p=find_root(currentEdge.src,parent);

    int q=find_root(currentEdge.dest,parent);

    if(p!=q){

        output[count]=currentEdge;

        count++;

        parent[q]=p;

    }

    i++;
}
```

```

int totalcost=0;
cout<<"minimum spanning tree\n";

//Printing the MST

for(int i=0;i<n-1;i++)
{
    cout<<output[i].src<<" "<<output[i].dest<<"
"<<output[i].wt<<endl;

    totalcost+=output[i].wt;
}
cout<<"total cost="<<totalcost;
cout<<endl;

return 0;
}

```

تمرين غير محلول:

طبق خوارزمية كروسكال لإيجاد شجرة مولدة صغرى للبيان التالي :

