

# ساختمان داده ها

دانشگاه صنعتی نوشیروانی بابل

دکتر حسام عمران پور

طراحان اسلاید:

زهرا ریحانیان و دانیال علیزاده

حل تمرین:

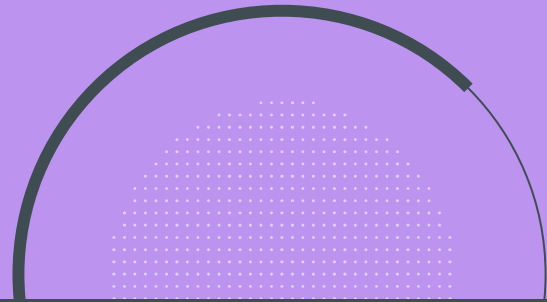
علی باقری

لینک کانال تلگرام اطلاع رسانی و حل تمرین:

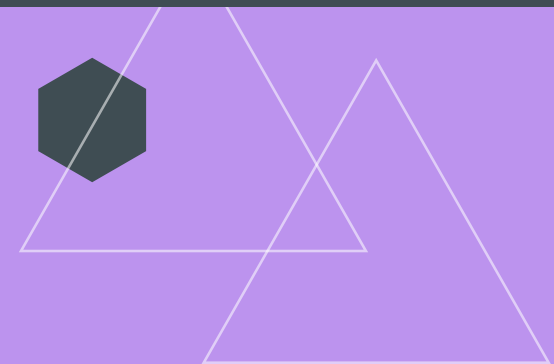
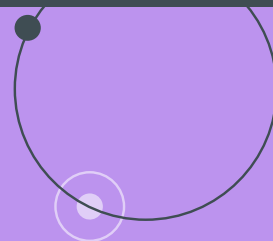
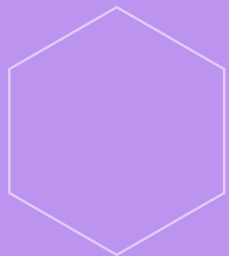
[t.me/ds\\_nit\\_4011](https://t.me/ds_nit_4011)

# فصل ۱۰

## کراف



# تعريف گراف



هر گراف  $G$  ساختاری شامل دو مجموعه است : 

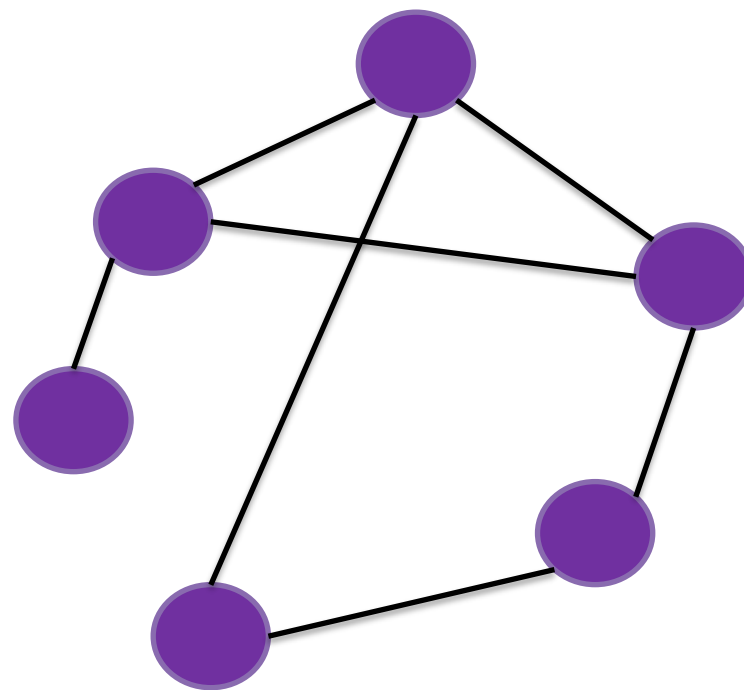
مجموعه راس ها ( $V$ )

مجموعه یال ها ( $E$ )

$$G = (V, E)$$

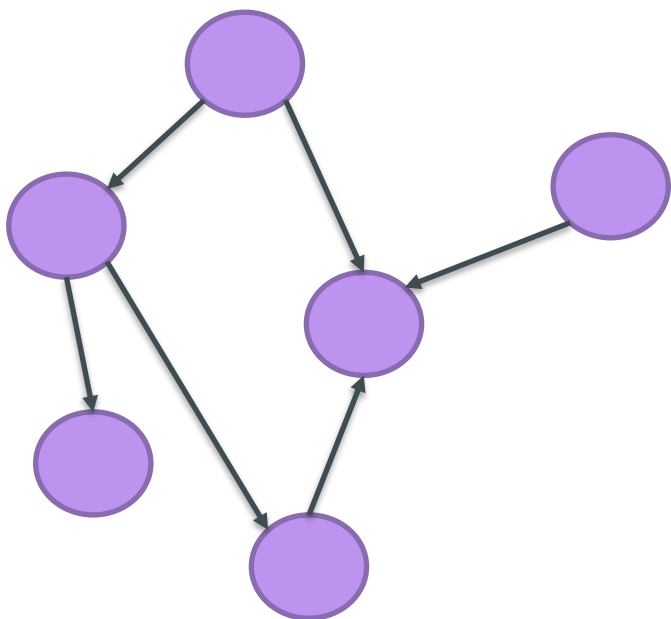
# گراف ساده

گرافی که چندگانه و طوقه دار نباشد

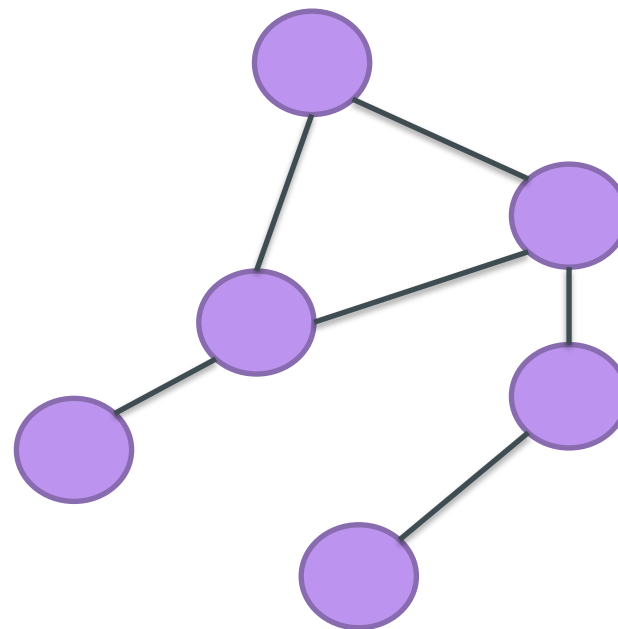


## گراف جهت دار و غیر جهت دار

اگر در گراف  $G$ ، یال جهت دار وجود داشته باشد، گراف  $G$  را جهت دار و در غیر این صورت، آن را گراف غیر جهت دار می نامند.

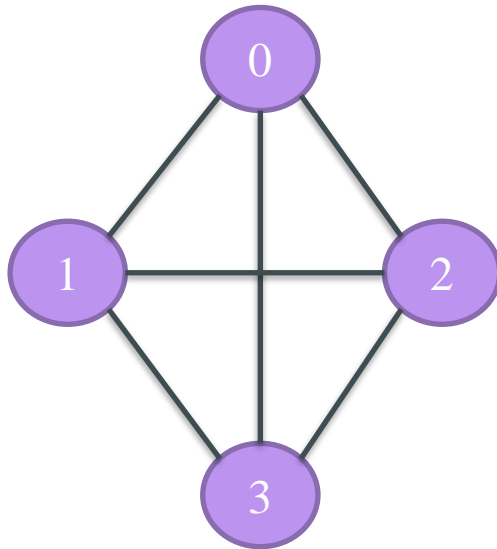


گراف جهت دار



گراف غیر جهت دار

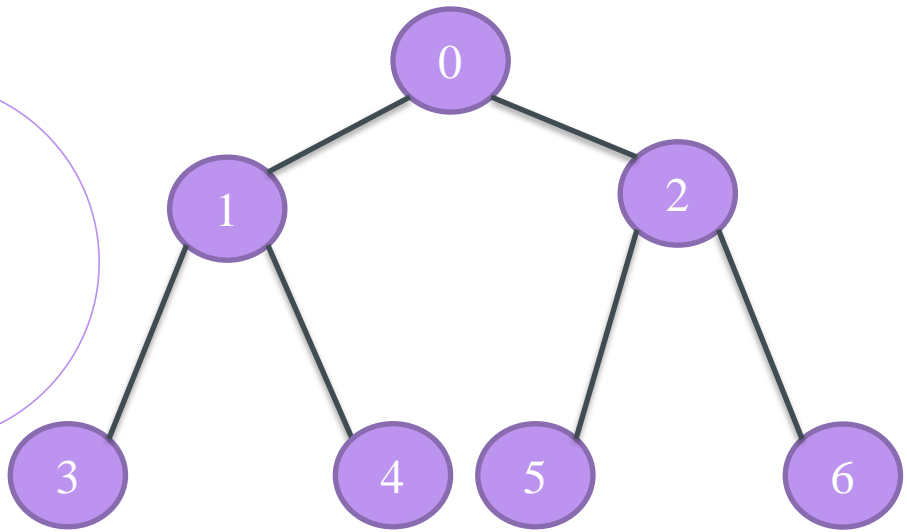
مثال : در شکل های زیر سه گراف  $G1$  ،  $G2$  و  $G3$  نشان داده شده است .



**G1**

$$V(G1) = \{0, 1, 2, 3\}$$

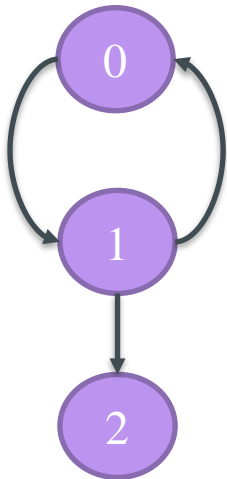
$$E(G1) = \{(0, 1), (0, 2), (0, 3), (1, 2), (1, 3), (2, 3)\}$$



**G2**

$$V(G2) = \{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6\}$$

$$E(G2) = \{(0, 1), (0, 2), (1, 3), (1, 4), (2, 5), (2, 6)\}$$

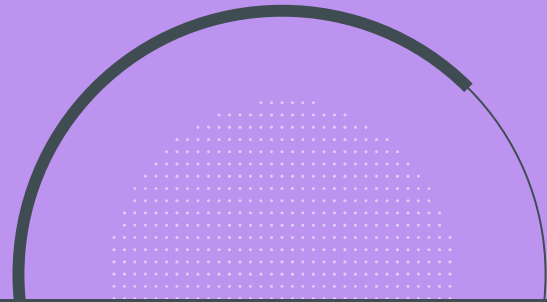


**G3**

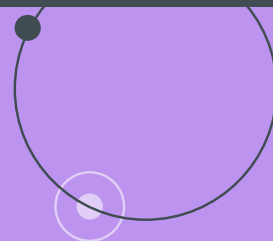
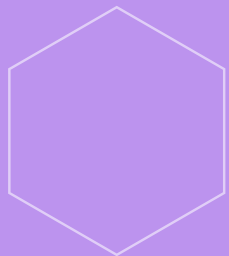
$$V(G3) = \{0, 1, 2\}$$

$$E(G3) = \{\langle 0, 1 \rangle, \langle 1, 0 \rangle, \langle 1, 2 \rangle\}$$





# پیاده سازی گراف



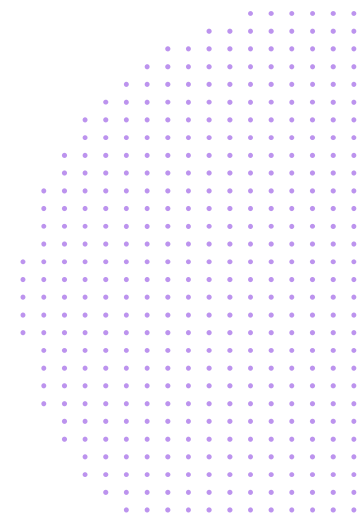
# پیاده سازی گراف با استفاده از ماتریس مجاورت

یک ماتریس با اندازه  $|V| * |V|$  که راس ها به طور دلخواه از ۱ تا  $|V|$  شماره گذاری شده باشند. مقدار هر درایه از ماتریس به صورت زیر تعریف می شود :

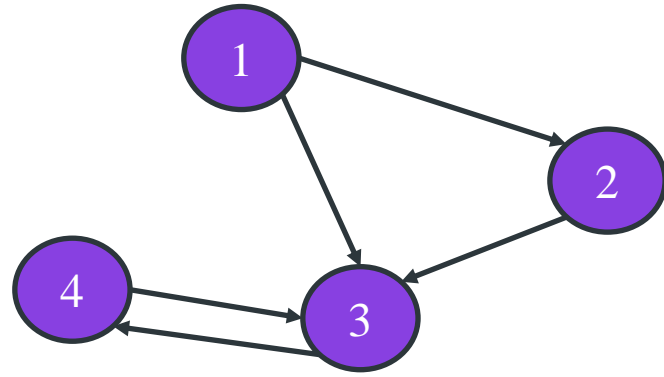
$$a_{ij} = \begin{cases} 1 & (i,j) \in E, \\ 0 & (i,j) \notin E, \end{cases}$$

فضای حافظه ی مورد نیاز

$\theta (V^2 \times \text{sizeofDataType})$



# مثال



	1	2	3	4
1	0	1	1	0
2	0	0	1	0
3	0	0	0	1
4	0	0	1	0

# پیاده سازی گراف با استفاده از لیست مجاورت

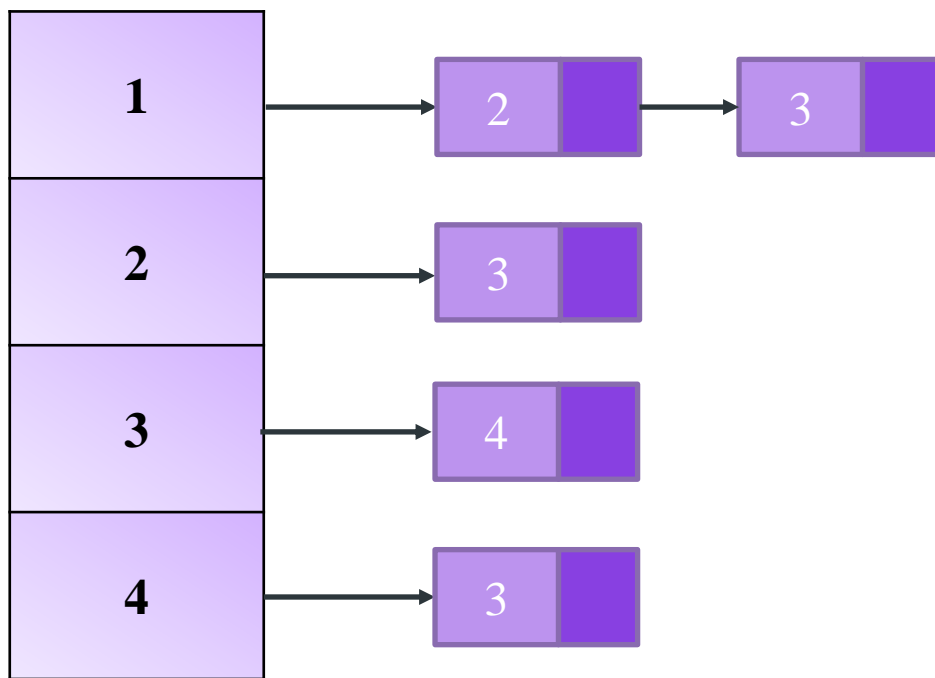
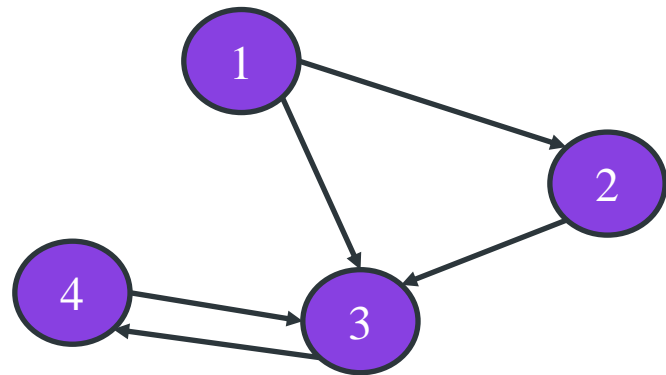
در نمایش گراف  $G = (V, E)$  به روش لیست مجاورت،  $|V|$  لیست در نظر گرفته می شود. هر یک از این  $|V|$  لیست، یال های یکی از راس ها را نگهداری می کند، به طوری که هر عنصر لیست، یکی از همسایه های آن راس است. برای پیاده سازی راحت تر، راس ها را به طور دلخواه از 1 تا  $|V|$  شماره گذاری کرده و  $|V|$  لیست را در یک آرایه به نام  $Adj$  قرار می دهند. برای هر راس  $u$ ، لیست متناظر آن در  $Adj[u]$  قرار دارد. بنابراین هر عنصر لیست  $Adj[u]$ ، شماره ی یکی از همسایه های راس  $u$  را نگهداری می کند.



فضای حافظه ی مورد نیاز

$$\theta ((V + E) \times \text{sizeofPointer} + V \times \text{sizeofDataType})$$

# مثال



با توجه به اطلاعات زیر حداکثر تعداد یال ها چقدر باشد تا برای یک گراف با ۱۰ گره ، روش لیست مجاورت حافظه کمتری مصرف کند ؟

Size of pointer = 5

Size of data = 2

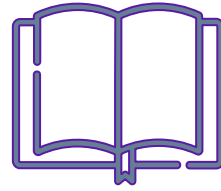
$$((10 + E) * 5) + (10 * 2) < 10^2 * 2$$

$$70 + 5 * E < 200$$

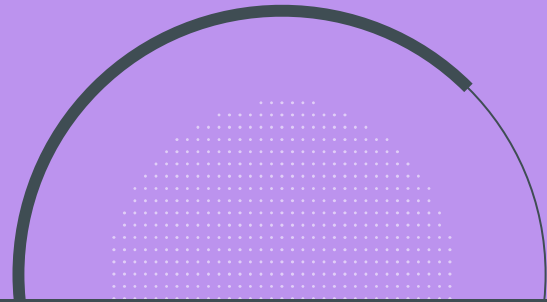
$$E < \frac{200 - 70}{5}$$

$$E = 25$$

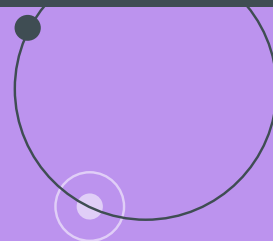
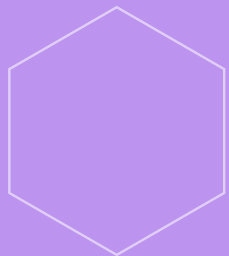




روش ماتریس مجاورت برای نمایش گراف های چگال ( با تعداد یال زیاد ) مناسب تر است ، حال آنکه روش لیست مجاورت برای نمایش گراف های تنگ ( با تعداد یال کم ) کاربرد بیشتری دارد.

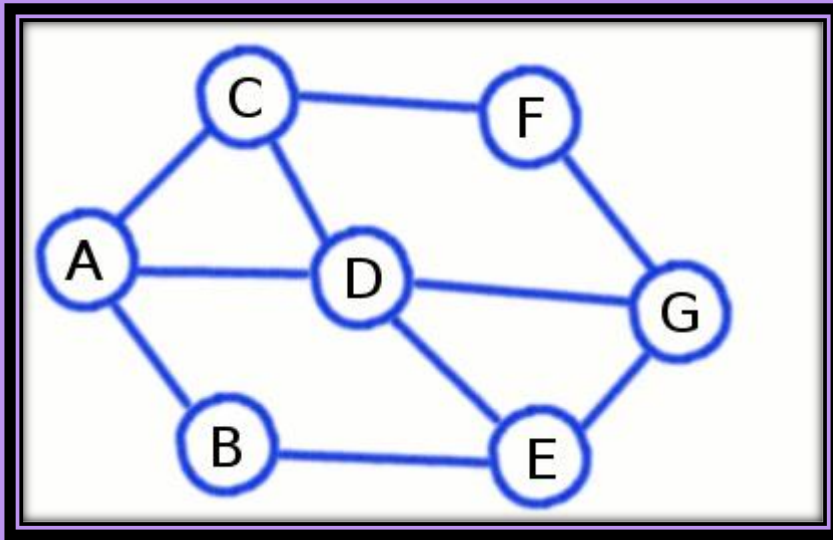


# جستجو در گراف



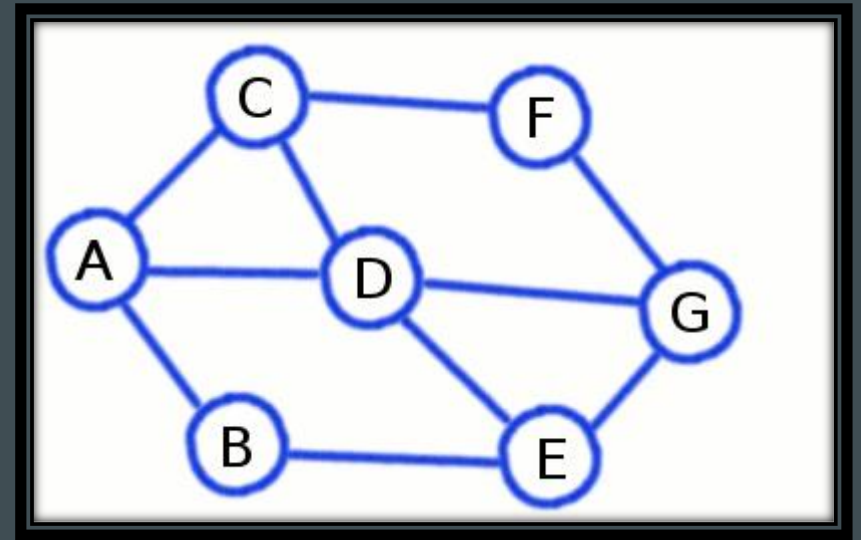


## روش های جستجو در گراف



جستجوی سطحی

Breadth-first search (BFS)



جستجوی عمقی

Depth-first search (DFS)

## پیاده سازی گراف با استفاده از لیست مجاورت برای استفاده در BFS

```
Const WHITE = 0;
Const GRAY = 1;
Const BLACK = 2;

Type VERTEX = Record
{
    Color : 0 .. 2;
    Distance : integer;
    Parent : integer;
}
Type GRAPH = Record
{
    V : VERTEX[N];
    Adj : LIST[N];
}
```

## BFS الگوریتم

```
BFS ( G : GRAPH; source : integer ){  
  var u, v : integer;  
  var Q : QUEUE;  
  var P : Position;  
  for i = 1 to |G.V| do {  
    G.V[i].Color = WHITE;  
    G.V[i].Distance = ∞;  
    G.V[i].Parent = NULL;  
  }  
  G.V[source].Color = GRAY;  
  G.V[source].Distance = 0;  
  CREATE( Q );  
  ENQUEUE( Q, source );
```

```
  while not EMPTY( Q ) do {  
    u = DEQUEUE( Q );  
    p = FIRST( G.Adj[u] );  
    while p ≠ NULL do {  
      v = RETRIEVE( G.Adj[u], p );  
      if G.V[v].Color == WHITE then{  
        G.V[v].Color = GRAY;  
        G.V[v].Distance = G.V[u].Distance+1;  
        G.V[v].Parent = u;  
        ENQUEUE( Q, v );  
      }  
      p = NEXT( G.Adj[u], p );  
    }  
    G.V[u].Color = BLACK;  
  }  
}
```

## پیاده سازی گراف با استفاده از لیست مجاورت برای استفاده در DFS

```
Const WHITE = 0;
Const GRAY = 1;
Const BLACK = 2;

Type VERTEX = Record
{
    Color : 0..2;
    Parent : integer;
}
Type GRAPH = Record
{
    V : VERTEX[N];
    Adj : LIST[N];
}
```

## DFS الگوریتم

**DFS** ( G : GRAPH )

```
{  
  for u = 1 to |G.V| do  
  {  
    G.V[u].Color = WHITE;  
    G.V[u].Parent = NULL;  
  }  
  for u = 1 to |G.V| do  
  {  
    if G.V[u].Color == WHITE then  
      DFS-VISIT( G, u );  
  }  
}
```

**DFS-VISIT** ( G : GRAPH; u : integer )

```
{  
  var p : Position;  
  var v : integer;  
  
  G[u].Color = GRAY;  
  p = FIRST( G.Adj[u] );  
  while p ≠ NULL do  
  {  
    v = RETRIEVE( G.Adj[u], p );  
    if G.V[v].Color == WHITE then {  
      G.V[v].Parent = u;  
      DFS-VISIT( G, v );  
    }  
    p = NEXT( G.Adj[u], p );  
  }  
  G.V[u].Color = BLACK;  
}
```

پایان