Diseño y análisis de algoritmos

ORDENACIÓN TOPOLÓGICA



¿Por qué dos algoritmos?

- El algoritmo visto en clase es perfectamente válido para realizar la ordenación topológica
- •Sin embargo, en el juez automático debemos ser deterministas (misma entrada → misma salida)
- Lo habitual es pedir tareas que pueden realizarse en el mismo momento de tiempo en orden lexicográfico

¿Por qué dos algoritmos?

- El algoritmo visto en clase depende del punto en el que se inicie el recorrido para mantener este orden
- Está pensado para introducir los algoritmos de componentes fuertemente conexas y puntos de articulación
- Por ello, os contamos esta alternativa

Algoritmo alternativo

- · La idea de esta opción es más simplista
- •Se basa en contar las **aristas incidentes** a cada nodo para saber cuándo pueden ser realizadas las tareas que representan
- Primero se realizan las tareas con 0 aristas incidentes
- ·Se actualiza el valor para cada nodo y se continúa

Algoritmo alternativo - Pseudocódigo

```
Topological_Sort(G):
 for v \in G
       aristas entrantes[v] = 0
 for v \in G
       for a \in vecinos(v)
                 aristas_entrantes[a] = aristas_entrantes[a] + 1
 nodos\ iniciales \leftarrow \emptyset
 for v \in G
        si aristas entrantes[v] = 0 entonces:
                 nodos\ iniciales\ \leftarrow\ nodos\ iniciales\ \cup\ v
 while nodos iniciales \neq \emptyset:
       origen = nodos iniciales.pop(0)
       recorrido = recorrido U origen
       for a \in vecinos(origen)
                 aristas_entrantes[a] = aristas_entrantes[a] - 1
                  si aristas_entrantes[a] = 0 entonces:
                           nodos iniciales ← nodos iniciales ∪ a
```

Algoritmo alternativo

Ejemplo de entrada

5 6

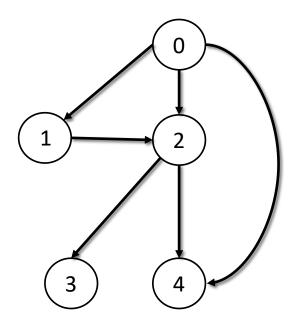
0 2

2 4

0 1

1 2

0 4



Algoritmo alternativo

Ejemplo de entrada

5 6

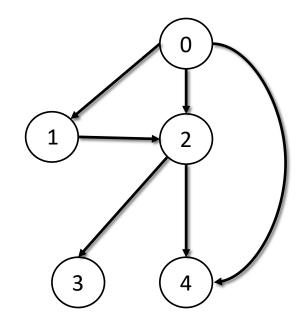
0 2

2 4

0 1

1 2

0 4



```
aristas_entrantes = [0, 1, 2, 1, 2]
nodos_iniciales = [0]
recorrido = []
```

Algoritmo alternativo

Ejemplo de entrada

5 6

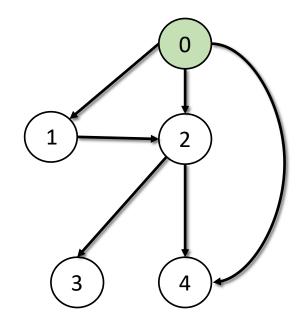
0 2

2 4

0 1

1 2

0 4



```
aristas_entrantes = [0, 0, 1, 1, 1]
nodos_iniciales = [1]
recorrido = [0]
```

Algoritmo alternativo

Ejemplo de entrada

5 6

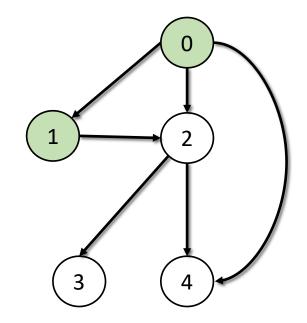
0 2

2 4

0 1

1 2

0 4



```
aristas_entrantes = [0, 0, 0, 1, 1]
nodos_iniciales = [2]
recorrido = [0, 1]
```

Algoritmo alternativo

Ejemplo de entrada

5 6

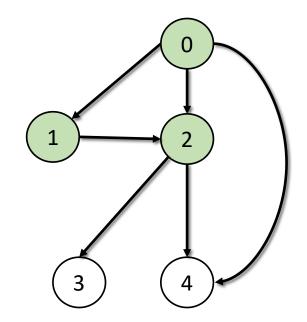
0 2

2 4

0 1

1 2

0 4



```
aristas_entrantes = [0, 0, 0, 0, 0]
nodos_iniciales = [3, 4]
recorrido = [0, 1, 2]
```

Algoritmo alternativo

Ejemplo de entrada

5 6

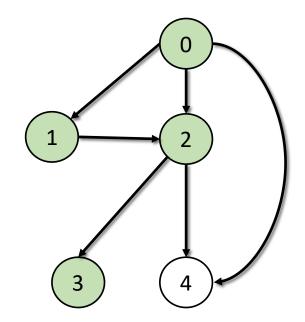
0 2

2 4

0 1

1 2

0 4



```
aristas_entrantes = [0, 0, 0, 0, 0]
nodos_iniciales = [4]
recorrido = [0, 1, 2, 3]
```

Algoritmo alternativo

Ejemplo de entrada

5 6

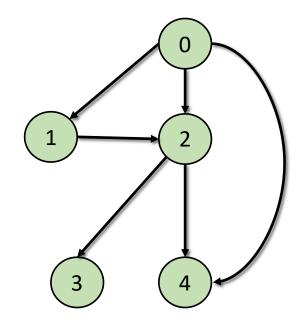
0 2

2 4

0 1

1 2

0 4



```
aristas_entrantes = [0, 0, 0, 0, 0]
nodos_iniciales = []
recorrido = [0, 1, 2, 3, 4]
```

Algoritmo alternativo

- En este caso, hemos obtenido el orden lexicográfico sin tener que hacer nada especial
- Os corresponde a vosotros encontrar la modificación del algoritmo para que siempre se cumpla

Diseño y análisis de algoritmos

ORDENACIÓN TOPOLÓGICA

