

Programacion 3

Cursada 2023

Prof. Alejandra Schiavoni (ales@info.unlp.edu.ar)

Prof. Laura Fava (lfava@info.unlp.edu.ar)

Prof. Pablo Iuliano (piuliano@info.unlp.edu.ar)

Agenda - Ordenación topológica

- ▣ Definición
- ▣ Ejemplos de aplicaciones de Grafos dirigidos Acíclicos (DAG)
- ▣ Algoritmos
 - Con complejidad $O(|V|^2)$: Implementación con Arreglo (versión 1)
 - Con complejidad $O(|V| + |A|)$
 - ▣ Implementación con Pila o Cola (versión 2)
 - ▣ DFS (versión 3)

Definición

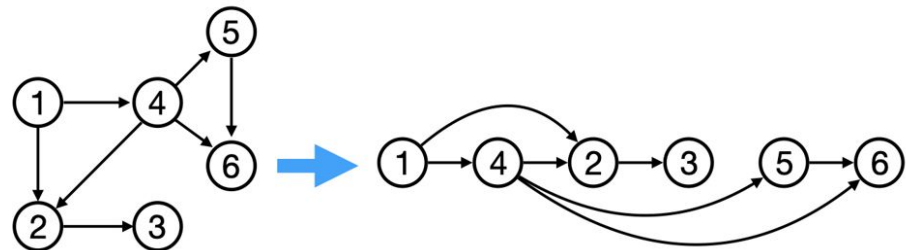
□ *La ordenación topológica es una permutación:*

$v_1, v_2, v_3, \dots, v_{|V|}$ de los vértices, tal que si $(v_i, v_j) \in E$,
 $v_i \neq v_j$ entonces v_i precede a v_j en la permutación.

□ *El orden topológico es posible si G , es un DAG, grafo dirigido sin ciclos.*

□ *El orden topológico no es único*

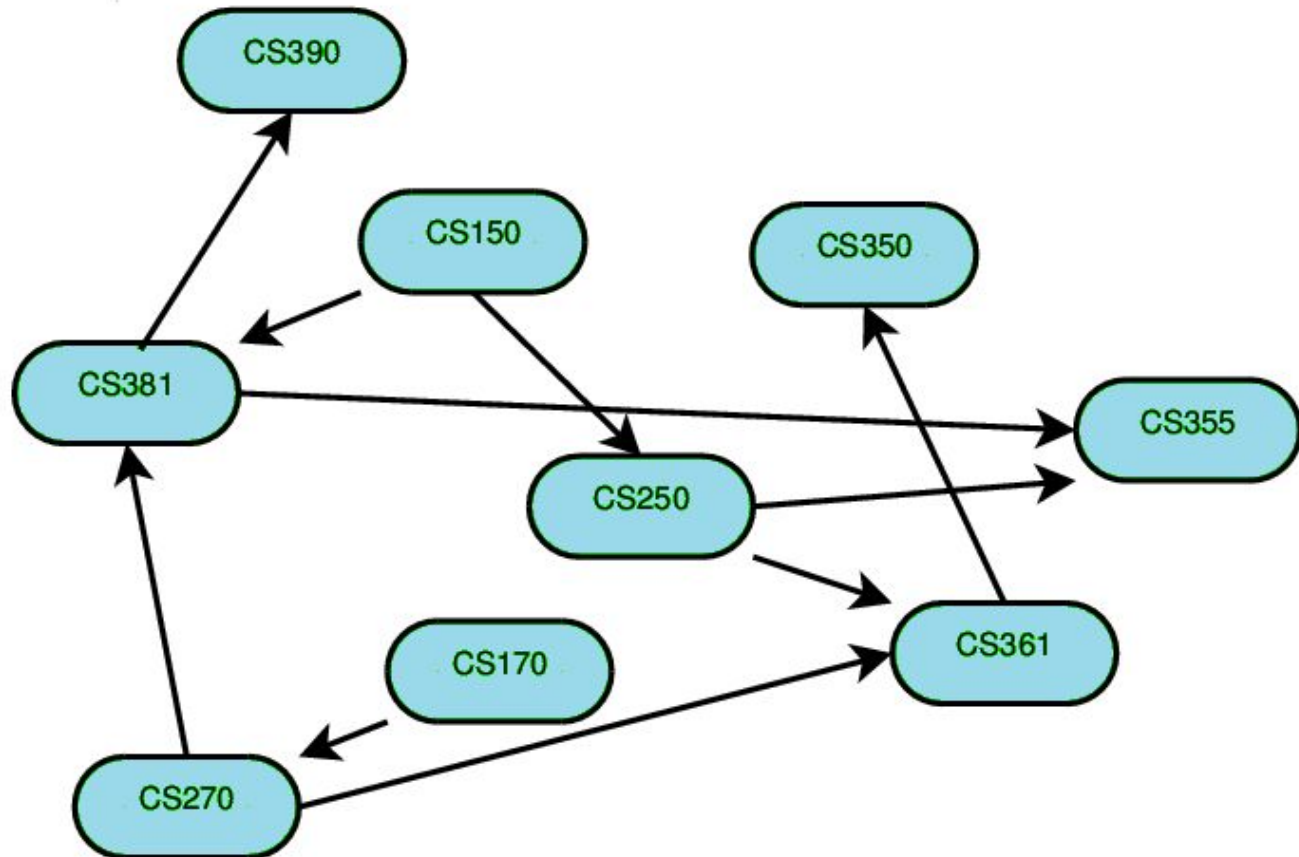
□ *Una ordenación topológica es como una ordenación de los vértices a lo largo de una línea horizontal, con los arcos de izquierda a derecha.*



Aplicaciones

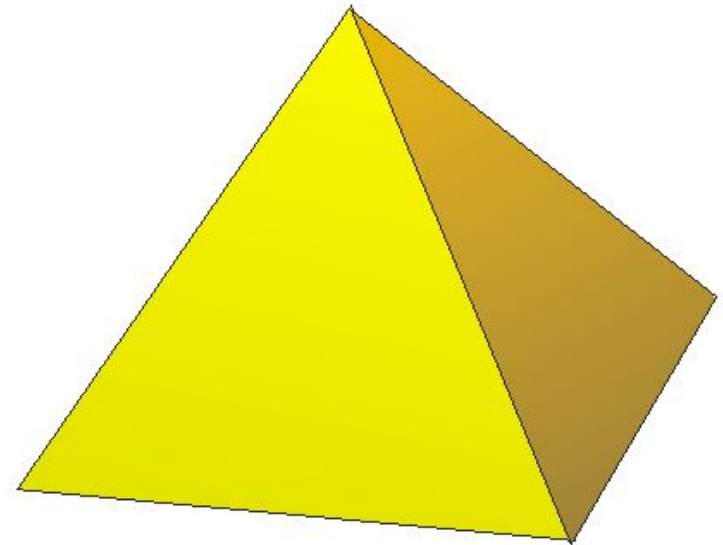
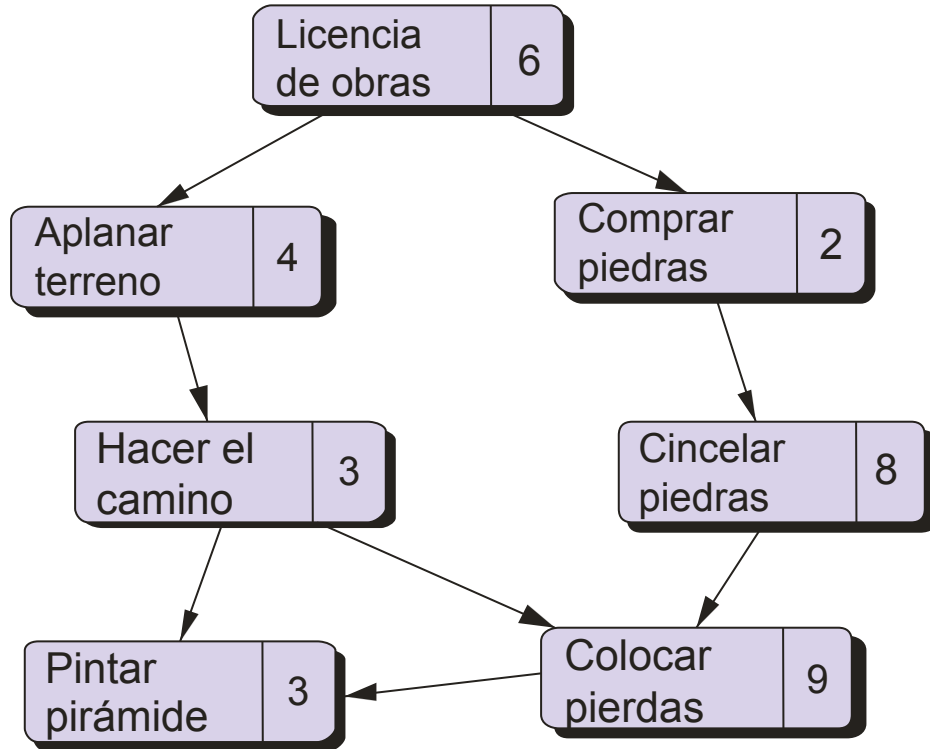
- ▣ *Para indicar la precedencia entre eventos*
- ▣ *Para planificación de tareas*
- ▣ *Organización curricular*

Ejemplo 1: pre-requisito

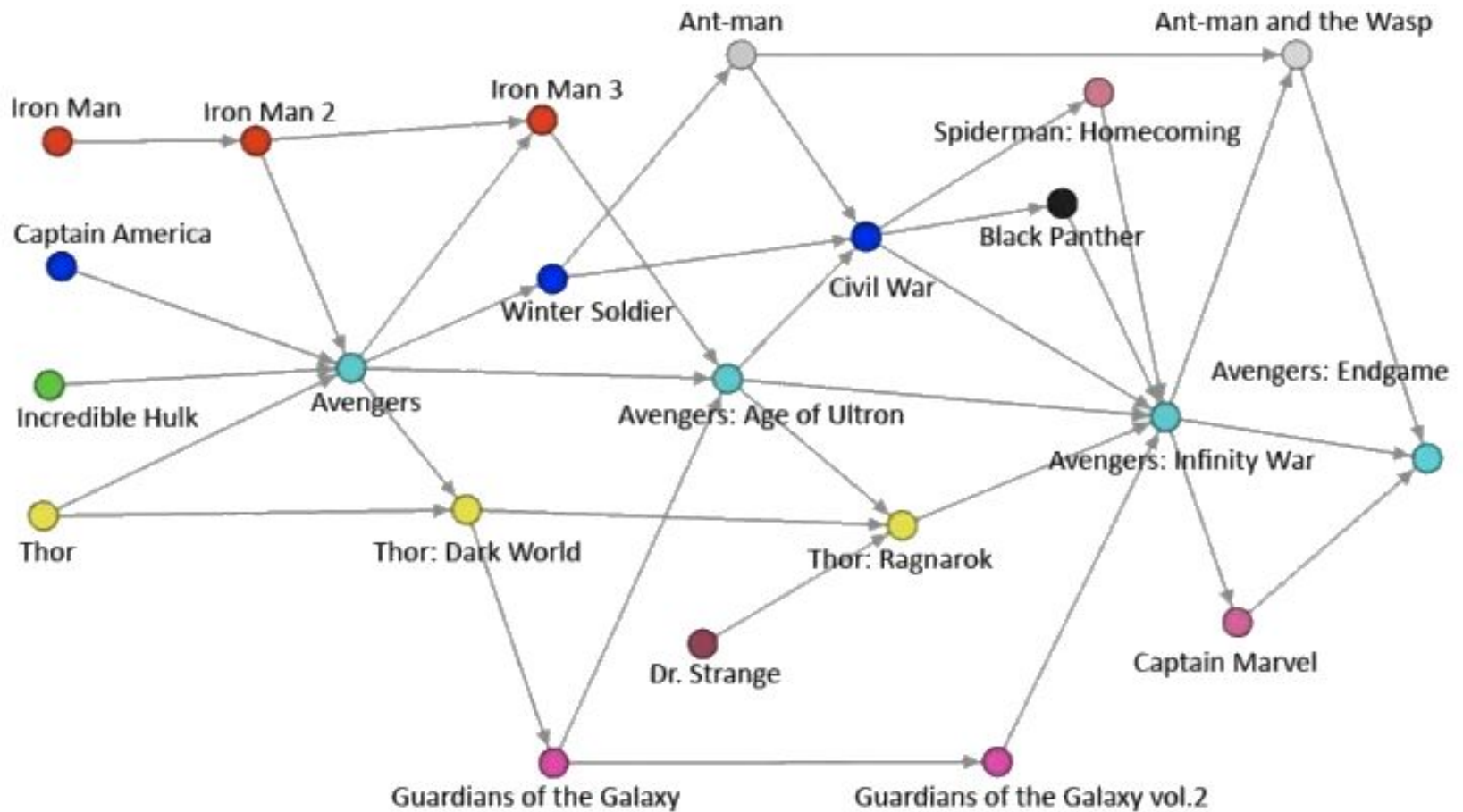


Cursos conectados por aristas que representan la **relación** de “pre-requisito”

Ejemplo 2: Planificación de tareas



Ejemplo 3: Orden para ver películas



Agenda - Ordenación topológica

- ▣ Definición

- ▣ Ejemplos de aplicaciones de Grafos Dirigidos Acíclicos (DAG)

- ▣ **Algoritmos**

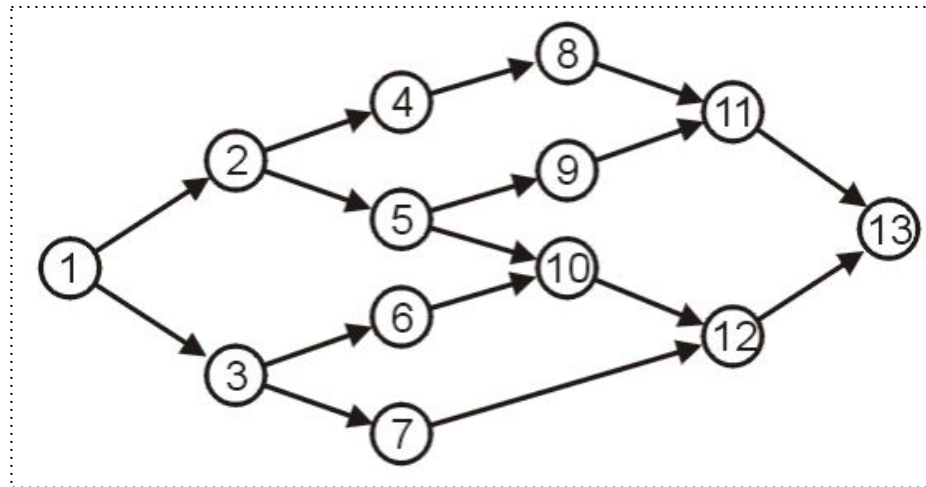
- Con complejidad $O(|V|^2)$: Implementación con Arreglo (versión 1)
- Con complejidad $O(|V| + |A|)$
 - ▣ Implementación con Pila o Cola (versión 2)
 - ▣ DFS (versión 3)

Ordenación topológica

Dos ordenaciones válidas para el siguiente grafo:

1, 3, 2, 7, 6, 5, 4, 10, 9, 8, 12, 11, 13

1, 2, 4, 8, 5, 9, 11, 3, 6, 10, 7, 12, 13



Y hay muchas más.....

Ordenación topológica - (versión 1)

En esta versión el algoritmo utiliza un arreglo en el que se almacenan los grados de entradas de los vértices y en cada paso se toma de allí un vértice con $\text{grado_in} = 0$ y se lo procesa.

Continuar con el procedimiento hasta visitar todos los nodos.

Ordenación topológica - (versión 1)

Pasos generales:

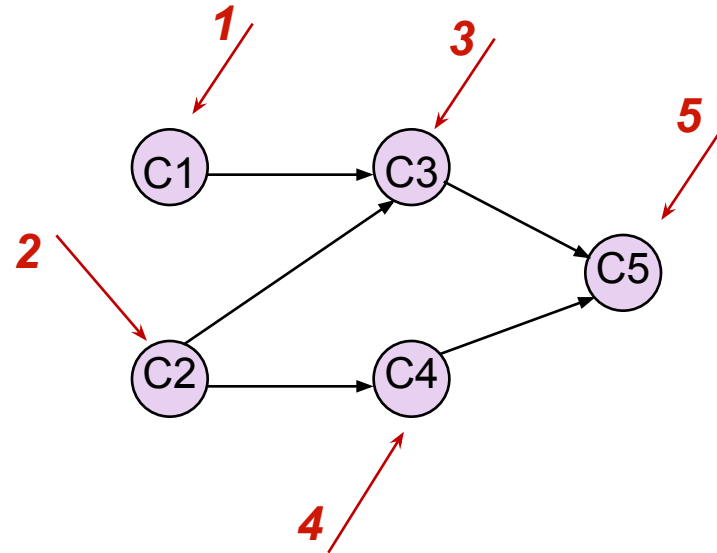
1. Seleccionar un vértice v con grado de entrada cero
2. Visitar v
3. “Eliminar” v , junto con sus aristas salientes
4. Repetir el paso 1 hasta seleccionar todos los vértices

Ordenación topológica - (versión 1)

→ Tomando vértice con $\text{grado_in} = 0$ del vector Grado_in

Grado_in

C1	C2	C3	C4	C5
0	0	2	1	2
0	0	1	1	2
0	0	0	0	2
0	0	0	0	1
0	0	0	0	0



Sort Topológico :

C1 C2 C3 C4 C5

Ordenación topológica - (versión 1)

```
int void sortTopologico( ){  
    int numVerticesVisitados = 0;  
    while(haya vertices para visitar){  
        if(no existe vertice con grado_in = 0)  
            break;  
        else{  
            seleccionar un vertice v con grado_in = 0;  
            visitar v; //mandar a la salida  
            "borrar" v y todas sus aristas salientes;  
        }  
    }  
}
```

*"borrar", no considerar más

Ordenación topológica - (versión 1)

```
int sortTopologico( ){
    int numVerticesVisitados = 0;
    while(haya vertices para visitar){
        if(no existe vertice con grado_in = 0)
            break;
        else{
            seleccionar un vertice v con grado_in = 0;
            visitar v; //mandar a la salida
            numVerticesVisitados++;
            borrar v y todas sus aristas salientes;
        }
    }

    return numVerticesVisitados;
}
```

Búsqueda
secuencial en
el arreglo

Decrementar el
grado de
entrada de los
adyacentes de v

Ordenación topológica - (versión 1)

El tiempo total del algoritmo es:

```
int sortTopologico( ){
    int numVerticesVisitados = 0;
    while(haya vertices para visitar){
        if(no existe vertice con grado_in = 0)
            break;
        else{
            seleccionar un vertice v con grado_in = 0;
            visitar v; //mandar a la salida
            numVerticesVisitados++;
            borrar v y todas sus aristas salientes;
        }
    }

    return numVerticesVisitados;
}
```

$O(|V|)$

Orden del
número de
aristas de v

Ordenación topológica - (versión 1)

El tiempo total del algoritmo es:

```
int sortTopologico( ){
    int numVerticesVisitados = 0;
    while(haya vertices para visitar){
        if(no existe vertice con grado_in = 0)
            break;
        else{
            seleccionar un vertice v con grado_in = 0;
            visitar v; //mandar a la salida

            borrar v y todas sus aristas salientes;
        }
    }

    return numVerticesVisitados;
}
```

$O(|V|)$

$O(|V|^2 + |E|)$

Orden del número de aristas de v

Ordenación topológica - (versión 2)

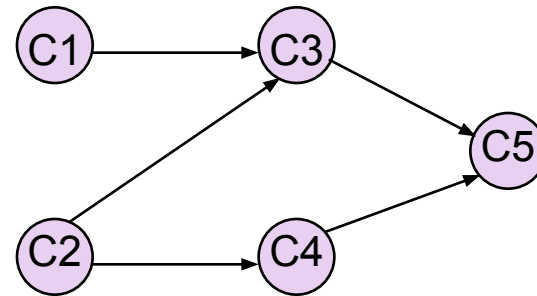
*En esta versión el algoritmo utiliza un arreglo **Grado_in** en el que se almacenan los grados de entradas de los vértices y una pila P (o una cola Q) en donde se almacenan los vértices con grados de entrada igual a cero.*

Ordenación topológica - (versión 2)

→ Tomando los vértices con $\text{grado_in} = 0$ de una Pila (o Cola)

Grado_in

C1	C2	C3	C4	C5
0	0	2	1	2
0	0	1	0	2
0	0	1	0	1
0	0	0	0	1
0	0	0	0	0



Pila **P** : C1 – C2

: C1 // C1 – C4

: C1 // C1

: // C3

: // C5

Sort Topológico :

C2 C4 C1 C3 C5

Ordenación topológica - (versión 2)

```
int sortTopologico( ){
    int numVerticesVisitados = 0;
    while(haya vertices para visitar){
        if(no existe vertice con grado_in = 0)
            break;
        else{
            seleccionar un vertice v con grado_in = 0;
            visitar v; //mandar a la salida
            numVerticesVisitados++;
            borrar v y todas sus aristas salientes;
        }
    }

    return numVerticesVisitados;
}
```

Ordenación topológica - (versión 2)

```
int sortTopologico( ){  
    int numVerticesVisitados = 0;  
    while(haya vertices para visitar){  
        if(no existe vertice con grado_in = 0)  
            break;  
        else{  
            seleccionar un vertice v con grado_in = 0;  
            visitar v; //mandar a la salida  
            numVerticesVisitados++;  
            borrar v y todas sus aristas salientes;  
        }  
    }  
  
    return numVerticesVisitados;  
}
```

Tomar el
vértice de la
cola

Decrementar el
grado de
entrada de los
adyacentes de
v. Si llegó a 0,
encolarlo

Ordenación topológica - (versión 2)

El tiempo total del algoritmo es:

```
int sortTopologico( ){
    int numVerticesVisitados = 0;
    while(haya vertices para visitar){
        if(no existe vertice con grado_in = 0)
            break;
        else{
            seleccionar un vertice v con grado_in = 0;
            visitar v; //mandar a la salida
            numVerticesVisitados++;
            borrar v y todas sus aristas salientes;
        }
    }

    return numVerticesVisitados;
}
```

$O(1)$

Orden del
número de
aristas de v

Ordenación topológica - (versión 2)

El tiempo total del algoritmo es:

```
int sortTopologico( ){
    int numVerticesVisitados = 0;
    while(haya vertices para visitar){
        if(no existe vertice con grado_in = 0)
            break;
        else{
            seleccionar un vertice v con grado_in = 0;
            visitar v; //mandar a la salida

            borrar v y todas sus aristas salientes;
        }
    }

    return numVerticesVisitados;
}
```

$O(1)$

Orden del número de aristas de v

$O(|V|+|E|)$

Ordenación topológica - (versión 3)

→ *En esta versión se aplica el recorrido en profundidad*

Se realiza un recorrido DFS, marcando cada vértice en post-orden, es decir, una vez visitados todos los vértices a partir de uno dado, el marcado de los vértices en post-orden puede implementarse según una de las sig. opciones:

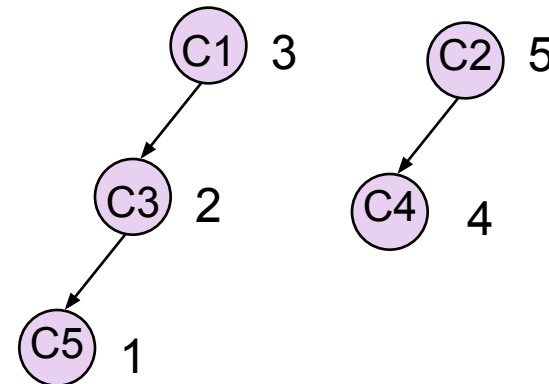
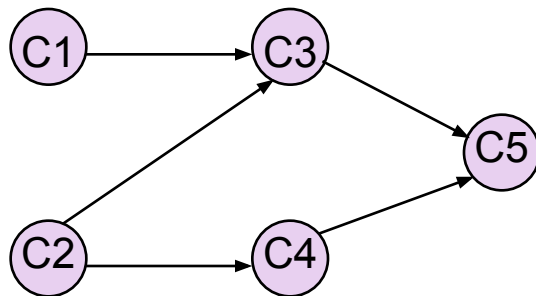
a) numerando los vértices: se numeran antes de retroceder en el recorrido; luego se listan los vértices según sus números de post-orden de mayor a menor.

b) apilando los vértices: se colocan en una pila *P*, luego se listan empezando por el tope.

Ordenación topológica - (versión 3)

Opción *a) numerando los vértices*

→ *Aplicando el recorrido en profundidad.*



Dado un grafo dirigido acíclico, se aplica DFS a partir de un vértice cualquiera, por ejemplo C1

Ordenación Topológica: C2 C4 C1 C3 C5

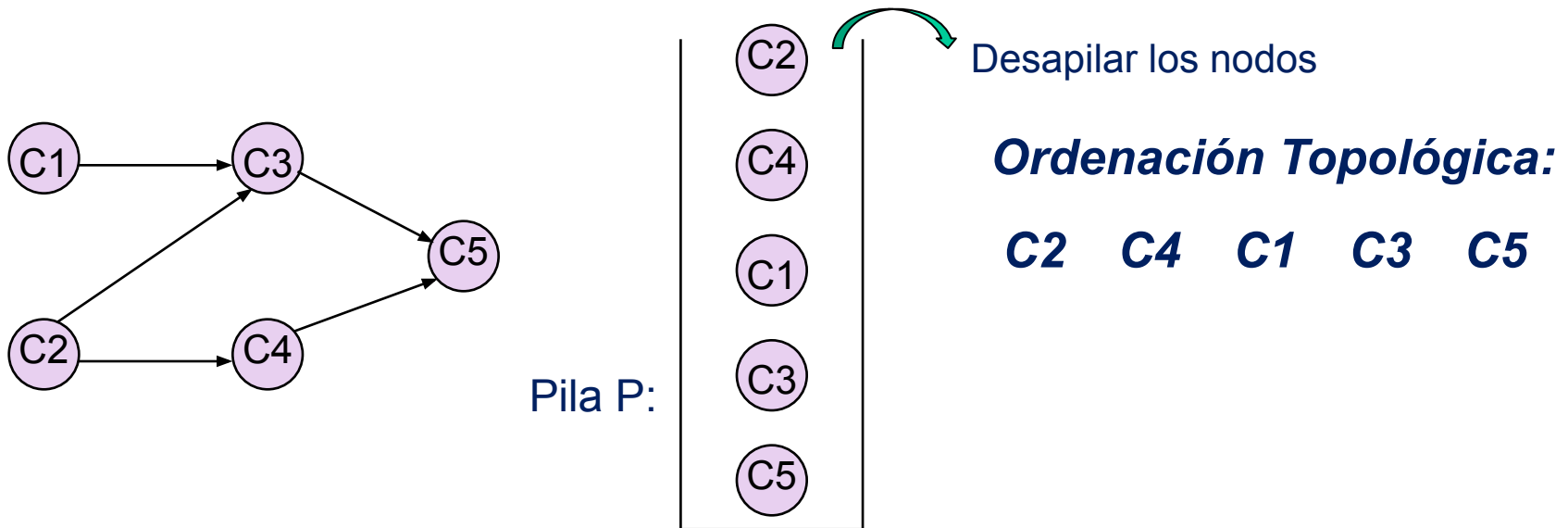
Ordenación topológica - (versión 3)

Opción **b) apilando los vértices**

→ *Aplicando el recorrido en profundidad.*

Dado un grafo dirigido acíclico

- 1. Se aplica DFS a partir de un vértice cualquiera, por ejemplo C1, y se apilan los vértices en post-orden.*
- 2. Listo los vértices a medida que se desapilan.*



Ordenación topológica - (versión 3)

```
public class SortTopologico<T> {

    public PilaGenerica<Vertice<T>> sortTopologico(Grafo<T> grafo) {
        boolean[] marca = new boolean[grafo.listaDeVertices().tamanio()];
        PilaGenerica<Vertice<T>> pila = new PilaGenerica<Vertice<T>>();
        for (int i = 0; i < grafo.listaDeVertices().tamanio(); i++) {
            if (!marca[i])
                this.sortTopologico(i, grafo, pila, marca);
        }
        return pila;
    }

    private void sortTopologico(int i, Grafo<T> grafo, PilaGenerica<Vertice<T>> pila, boolean[] marca) {
        marca[i] = true;
        Vertice<T> v = grafo.listaDeVertices().elemento(i);
        ListaGenerica<Arista<T>> ady = grafo.listaDeAdyacentes(v);
        ady.comenzar();
        while (!ady.fin()) {
            Arista<T> a = ady.proximo();
            if (!marca[a.getVerticeDestino().getPosicion()]) {
                int j = a.getVerticeDestino().getPosicion();
                this.sortTopologico(j, grafo, pila, marca);
            }
        }
        pila.apilar(v);
    }
}
```

