

TEMA 5

El tipo grafo

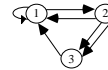
PROGRAMACIÓN Y ESTRUCTURAS DE DATOS

Tipo grafo

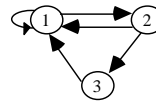
- 1. Concepto de grafo y terminología
- 2. Especificación algebraica
- 3. Representación de grafos
- 4. Grafos dirigidos
 - 4.1. Recorrido en profundidad o DFS
 - 4.2. Recorrido en anchura o BFS
 - 4.3. Grafos acíclicos dirigidos o GAD
 - 4.4. Componentes fuertemente conexos
- 5. Grafos no dirigidos
 - 5.1. Algoritmos de recorrido

1. Concepto de grafo y terminología (I)

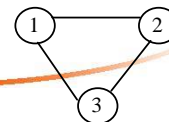
- Estructura de los grafos
 - cada nodo puede tener más de un sucesor y más de un predecesor
- Clasificación
 - MULTIGRAFO, no tiene ninguna restricción (arcos reflexivos y múltiples ocurrencias del mismo arco)



DIGRAFO, no hay múltiples ocurrencias del mismo



GRAFO NO DIRIGIDO, hay relaciones irreflexivas y simétricas entre nodos (todos sus arcos no orientados → aristas)



3

1. Concepto de grafo y terminología (II)

- Definición de grafo
 - Un **grafo G** consiste en dos conjuntos V y A donde: $G=(V, A)$
 - 1) V es un conjunto finito no vacío de vértices o nodos.
 - 2) A es un conjunto de aristas o arcos, tales que cada arista a_i de A está identificada por un único par (v_j, v_k) de nodos de V, denotada por $a_i = (v_j, v_k)$
- Un Arco Orientado o ARCO es aquél en que el orden de los vértices es importante: $\langle v_j, v_k \rangle$
- Arco No Orientado o ARISTA: orden de los vértices no importa. Relaciones simétricas: (v_j, v_k)
- El **número máximo de aristas o arcos** que pueden existir en un grafo de n vértices sin contar las aristas que unen un vértice consigo mismo (v_i, v_i) son:

Grafo no dirigido: $n(n-1) / 2$

Grafo dirigido: $n(n-1)$

4

1. Concepto de grafo y terminología (III)

- Los vértices v_1 y v_2 son adyacentes si (v_1, v_2) es una arista en $A(G)$, la cual diremos que es **incidente sobre** ambos vértices.
- En el caso de grafos dirigidos $\langle v_1, v_2 \rangle$ será **incidente a** v_1 y v_2 . Además diremos que v_1 es **adyacente hacia** v_2 , y v_2 es **adyacente desde** v_1 .
- Adyacencia de un vértice: es el conjunto de nodos del grafo tales que existe un arco que los relacione:

$$Ay(x) = \{v_i \in V / \exists (x, v_i) \in A\}$$

- Para los digrafos podemos hablar de:

- **Adyacencia de entrada**, es el conjunto de nodos para los que hay una arista en el grafo que relaciona a ambos, con destino el vértice x :

$$AyE(x) = \{v_i \in V / \exists \langle v_i, x \rangle \in A\}$$

- **Adyacencia de salida** es:

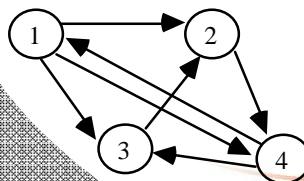
$$AyS(x) = \{v_i \in V / \exists \langle x, v_i \rangle \in A\}$$

- Grado de entrada o ingrado (gradoE)**: cardinal del conjunto *Adyacencia de Entrada*.
- Grado de salida (gradoS)**: cardinal del conjunto *Adyacencia de Salida*.
- Grado de un Vértice**: $\text{grado}(v) = \text{CARD}(Ay(v)) = \text{gradoE} + \text{gradoS}$

5

1. Concepto de grafo y terminología (IV)

- Un **camino desde** vp **hasta** vq en el grafo G es una secuencia de vértices $vp, v_1, v_2, \dots, vn, vq$ tal que $(vp, v_1), (v_1, v_2), (v_2, v_3), \dots, (vn, vq)$ son aristas de $A(G)$.
- Se llama **longitud de un camino** al número de aristas del mismo.
- Se llama **camino simple** a aquél en el que todos los vértices, excepto el primero y el último, son distintos.
- Un **ciclo** es un camino simple en el que el vértice primero y último coinciden.



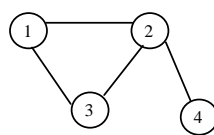
Camino 3,2,4,3
es un ciclo de longitud 3

Camino 3,2,4,1,4,3,
no es un ciclo

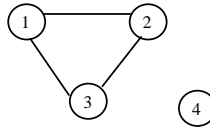
6

1. Concepto de grafo y terminología (V)

- Un **grafo no dirigido** se dice que es **conexo**: si $\forall v_i, v_j \in V(G)$ existe un camino de v_i a v_j en G

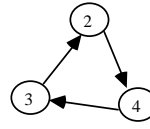
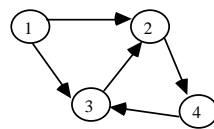


CONEXO



NO CONEXO

- Un **subgrafo** de un grafo $G=(V, A)$, es un grafo $G'=(V', A')$ tal que $V' \subset V$ y $A' \subset A$



SUBGRAFO

- Un **árbol extendido** de un grafo $G=(V, A)$ es un subgrafo $T=(V', A')$ de G tal que T es un árbol y $V'=V$

7

2. Especificación algebraica (I)

MODULO GENERICO ModuloGrafo

MODULO Grafo **USA** Boolean

PARAMETRO

TIPO Vértice, Ítem

SINTAXIS

ErrorÍtem() → Ítem

TIPO

Grafo

SINTAXIS

CreaGrafo() → Grafo

EsVacíoGrafo(Grafo) → Boolean

InsertarArista(Grafo, Vértice, Vértice, Ítem) → Grafo

RecuperarArista(Grafo, Vértice, Vértice) → Ítem

BorrarArista(Grafo, Vértice, Vértice) → Grafo

VAR G: Grafo; x, y, z, t: Vértice;

p, q: Ítem;

8

2. Especificación algebraica (II)

SEMANTICA

```

EsVacioGrafo( Crear )      ⇔      Cierto
EsVacioGrafo( InsertarArista( G, x, y, p ) ) ⇔ Falso
BorrarArista( Crear, z, t ) ⇔ Crear
BorrarArista( InsertarArista( G, x, y, p ), z, t ) ⇔
    si ( x == z ) y ( y == t )
    entonces G              //Multigrafo: BorrarArista( G, z, t )
    sino InsertarArista( BorrarArista( G, z, t ), x, y, p )
RecuperarArista( Crear, x, y ) ⇔ ErrorItem
RecuperarArista( InsertarArista( G, x, y, p ), z, t ) ⇔
    si ( x == z ) y ( y == t )
    entonces p
    sino RecuperarArista( G, z, t )
InsertarArista( InsertarArista( G, x, y, p ), z, t, q ) ⇔
    si ( x == z ) y ( y == t )
    entonces InsertarArista( G, z, t, q )
    sino InsertarArista( InsertarArista( G, z, t, q ), x, y, p )
  
```

FIN MODULO

9

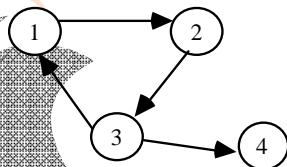
3. Representación de grafos (I)

- Dado un grafo G con n vértices, $n \geq 1$, la **matriz de adyacencia de G** es una matriz A cuadrada bidimensional $n \times n$ tal que:

$A(i, j) = 1$ ó CIERTO si existe (vi, vj)
 $A(i, j) = 0$ ó FALSO si no existe (vi, vj)

MATRIZ

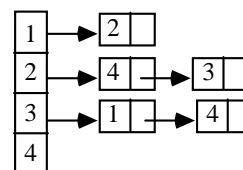
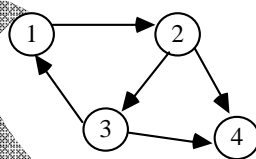
ADYACENCIA

$$\begin{bmatrix}
 0 & 1 & 0 & 0 \\
 0 & 0 & 1 & 0 \\
 1 & 0 & 0 & 1 \\
 0 & 0 & 0 & 0
 \end{bmatrix}$$


10

3. Representación de grafos (II)

- En el caso que representásemos un grafo no dirigido podríamos observar cómo la matriz de adyacencia sería simétrica respecto la diagonal ante la equivalencia de cada arista con sus dos arcos. Además, la diagonal principal tendrá todos sus valores a cero, a causa de no permitirse relaciones reflexivas entre nodos.
- Una segunda posibilidad de representación es la **lista de adyacencia** donde se cambia la matriz por una lista para cada vértice v_i en G , y en la que los nodos de cada lista contienen los vértices que son adyacentes desde el vértice v_i .



LISTA DE ADYACENCIA

11

4. Grafos dirigidos

RECORRIDO EN PROFUNDIDAD O DFS (I)

- Generalización del preorden
- Recorre todos los vértices que sean accesibles desde v
- Cuando se hayan visitado todos se continúa desde otro vértice que no haya sido visitado

ALGORITMO DFS

ENTRADA: v : Vértice ; G : Grafo ;

ENTRADA-SALIDA: Visitados: conjunto vertices;

VAR : w : Vértice;

MÉTODO

INSERTAR(visitados, v)

VISITAR(v)

Para todo $w \in \text{AyS}(v)$

SI NO PERTENECE(w , visitados)

DFS(w , G , visitados)

fin

para

FIN MÉTODO

12

4. Grafos dirigidos

RECORRIDO EN PROFUNDIDAD O DFS (II)

- Tipos de arcos:
- **DEL ARBOL**: los que conducen a nodos no visitados, y forman un **BOSQUE EXTENDIDO EN PROFUNDIDAD**.
- **DE RETROCESO**: los que van desde un vértice a uno de sus antecesoros en el bosque extendido
- **DE AVANCE**: los que van de un vértice a un descendiente propio y no son arcos DEL ARBOL
- **DE CRUCE**: los que van de un vértice a otro que no es un antecesor ni descendiente

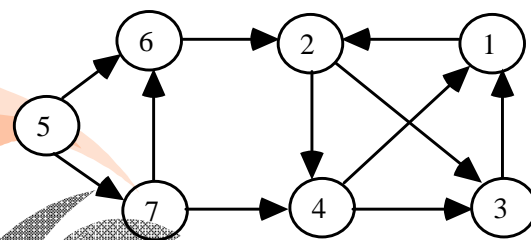
4. Grafos dirigidos

COMPONENTES FUERTEMENTE CONEXOS

- **Prueba de Aciclicidad**: Si se encuentra un arco de retroceso durante la búsqueda en profundidad el grafo no será acíclico.
- **Componente Fuertemente conexo de un grafo dirigido**: Conjunto maximal de vértices en el cual existe un camino que va desde cualquier vértice del conjunto hasta cualquier otro vértice también del conjunto.
- **GRAFO DIRIGIDO FUERTEMENTE CONEXO**: aquel que tiene un sólo componente fuerte.

4. Grafos dirigidos

RECORRIDO EN PROFUNDIDAD O DFS (III)



(Lista de adyacencia de menor a mayor)

Recorridos DFS:

1,2,3,4

2,3,1,4

3,1,2,4

4,1,2,3

5,6,2,3,1,4,7

4. Grafos dirigidos

EJERCICIO RECORRIDO EN PROFUNDIDAD O DFS (IV)

- Dado el grafo anterior realizar el recorrido DFS partiendo del vértice 5 (suponed la lista de adyacencia ordenada de mayor a menor). Clasificar los arcos y dibujar el bosque extendido en profundidad

4. Grafos dirigidos

EJERCICIO 1. RECORRIDO EN PROFUNDIDAD O DFS

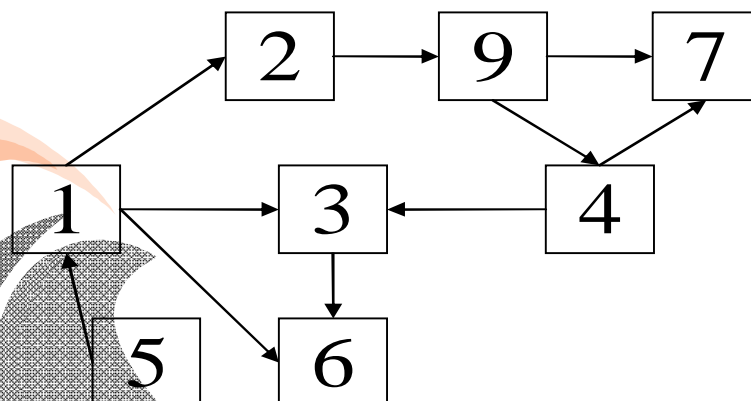
Sobre el siguiente grafo dirigido, responder:

- A) Realiza el recorrido DFS(1), la adyacencia de salida ordenada de menor a mayor, y obtén el árbol extendido en profundidad.
- B) Etiqueta los arcos
- C) ¿Este grafo tiene ciclos? ¿Por qué?
- D) ¿Es un grafo fuertemente conexo? Justifica tu respuesta.

17

4. Grafos dirigidos

EJERCICIO 1. RECORRIDO EN PROFUNDIDAD O DFS



18

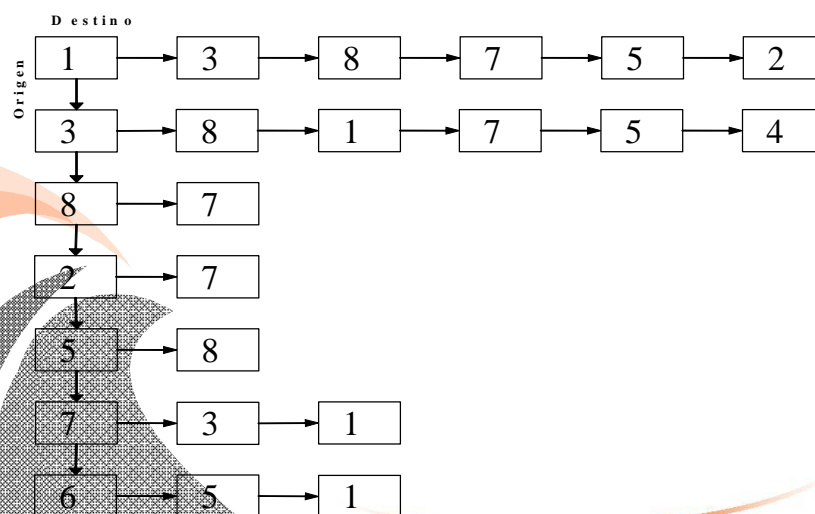
4. Grafos dirigidos

EJERCICIO 2. RECORRIDO EN PROFUNDIDAD O DFS

- Dado el grafo dirigido representado por la lista de listas que se muestra a continuación, calcular el árbol extendido en profundidad que parte del vértice 1. Para recorrer las listas de adyacencia, seguir el orden izquierda a derecha de cada lista.

4. Grafos dirigidos

EJERCICIO 2. RECORRIDO EN PROFUNDIDAD O DFS



4. Grafos dirigidos

RECORRIDO EN ANCHURA O BFS (I)

- Primero visita todos los adyacentes a v y después los adyacentes a los visitados

ALGORITMO BFS

ENTRADA v : TVértice; G : TGrafo;

VAR $w1, w2$: TVértice; visitados: TConjunto(TVértice); Q : TCola(TVértice);

METODO

INSERTAR(visitados, v);

ENCOLAR(Q, v);

VISITAR(v);

mientras no EsVacia(Q) hacer

$w1 = \text{CABEZA}(Q)$; DEENCOLAR(Q);

para todo $w2 \in L(w1)$ hacer // Lista adyacencia

si no PERTENECE($w2$, visitados) entonces

VISITAR($w2$);

ENCOLAR($Q, w2$);

INSERTAR($w2$, visitados);

fsi

para

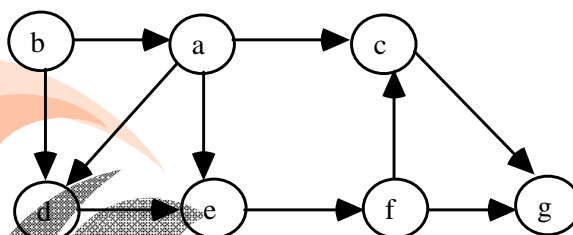
FinFin

METODO

21

4. Grafos dirigidos

RECORRIDO EN ANCHURA O BFS (II)



Recorridos BFS:

a,c,d,e,g,f

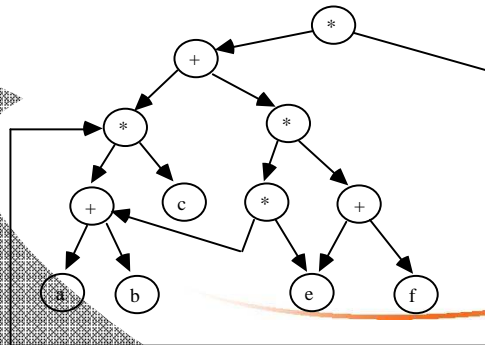
b,a,d,c,e,g,f

22

4. Grafos dirigidos

GRAFOS ACÍCLICOS DIRIGIDOS O GAD (I)

- Digrafo que no tiene ciclos.
- Son más generales que los árboles, pero menos que los grafos dirigidos arbitrarios.
- Son útiles para representar la estructura sintáctica de expresiones aritméticas con subexpresiones comunes.
- Ejemplo: $((a+b) * c + ((a+b) * e) * (e+f)) * ((a+b) * c)$



23

4. Grafos dirigidos

GRAFOS ACÍCLICOS DIRIGIDOS O GAD (II)

- Otra aplicación de los GAD consiste en la representación de órdenes parciales:
- Un **orden parcial R en un conjunto S** es una relación binaria tal que:
 - $\forall a \in S, a R a$ es FALSO (R es irreflexiva)
 - $\forall a, b, c \in S$, si $a R b$ y $b R c$ entonces $a R c$ (R es transitiva)
- **Ejemplo.** Sea el conjunto $S = \{1, 2, 3\}$, y sea el conjunto de todos los subconjuntos de S :

$$P(S) = \{\emptyset, \{1\}, \{2\}, \{3\}, \{1, 2\}, \{1, 3\}, \{2, 3\}, \{1, 2, 3\}\}$$

La relación \subset es un orden parcial en $P(S)$, ya que cumple:

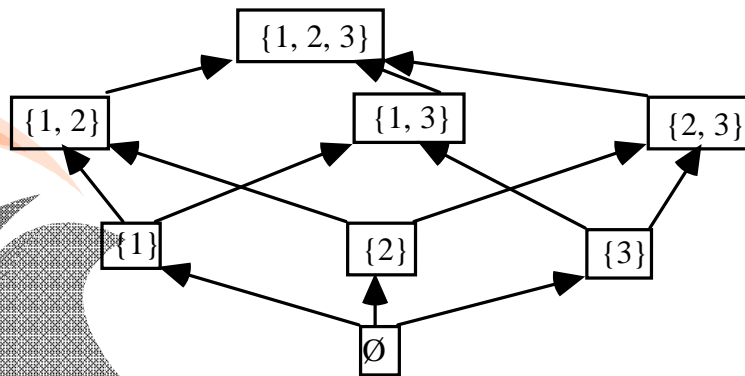
$\forall A \in P(S), A \subset A$ es FALSO (irreflexividad)

Si $A \subset B$ y $B \subset C \rightarrow A \subset C$ (transitividad)

24

4. Grafos dirigidos

GRAFOS ACÍCLICOS DIRIGIDOS O GAD (III)



25

5. Grafos no dirigidos

ALGORITMOS DE RECORRIDO

- **EN PROFUNDIDAD (DFS):**
- Se puede usar el mismo algoritmo que en grafos dirigidos
- TIPOS DE ARCOS:
 - Del Arbol
 - De Retroceso (= avance. No existen de cruce)
- **EN AMPLITUD (BFS):**
- Igual que para digrafos
- Se puede construir un bosque de extensión:
 - (x, y) será del árbol si "y" (no se había visitado anteriormente) se visitó primero partiendo de "x" del ciclo interno de BFS.
 - Toda arista que no es del árbol es una arista de retroceso (conecta dos vértices ninguno de los cuales es antecesor del otro).

26