Universidad Nacional de Ingeniería Facultad de Ciencias Estructura de datos



BUSQUEDA EN GRAFOS

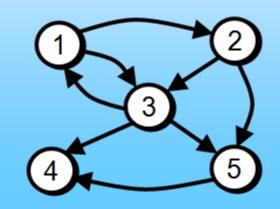
EXPOSITOR: Tomas J. Casas Rodriguez

2012

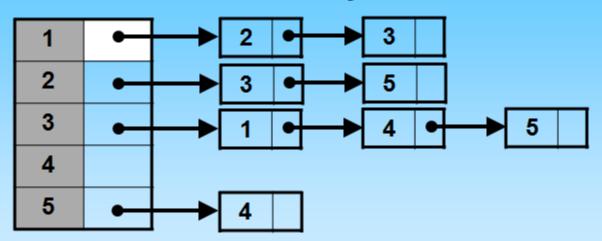
Representación de grafos.

- Representación del conjunto de aristas, A.
 - Mediante matrices de adyacencia.

M	1	2	3	4	5
1		Т	Т		
2			Т		Т
3	Т			Т	Т
4					
5				Т	



Mediante listas de adyacencia.



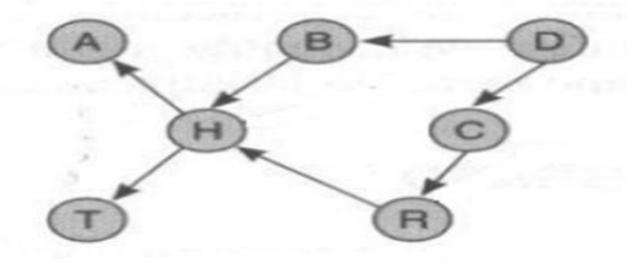
Recorridos sobre grafos.

- Idea similar al recorrido en un árbol.
- Se parte de un nodo dado y se visitan los vértices del grafo de manera ordenada y sistemática, moviéndose por las aristas.
- Tipos de recorridos:
 - Búsqueda primero en profundidad. Equivalente a un recorrido en preorden de un árbol.
 - Búsqueda primero en amplitud o anchura.
 Equivalente a recorrer un árbol por niveles.
- Los recorridos son una herramienta útil para resolver muchos problemas sobre grafos.

Búsqueda primero en profundidad.

- El recorrido no es único: depende del nodo inicial y del orden de visita de los adyacentes.
- El orden de visita de unos nodos a partir de otros puede ser visto como un árbol: árbol de expansión en profundidad asociado al grafo.
- Si aparecen varios árboles: bosque de expansión en profundidad.

El recorrido empieza por un vértice v del grafo; éste se marca como visitado y se *mete* en la pila. Después se recorre en profundidad cada vértice adyacente a v no visitado; así hasta que no haya más vértices adyacentes no visitados. Esta estrategia de examinar los nodos se denomina en profundidad porque la dirección de «*visitar*» es hacia *adelante* mientras que sea posible; al contrario que la búsqueda en anchura que primero visita todos los vértices posibles en *amplitud*.



Pila	Vértices procesados		
D			
BC	D		
BR	C		
B H	R		
BAT	H		
BA	T		
B	A		
pila vacía	B		

Implementacion en c++

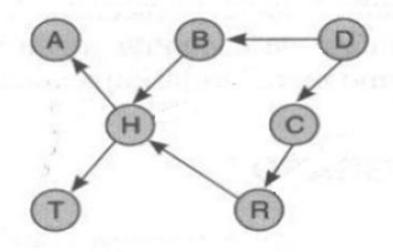
```
int profundidad(grafo g,ppila p,char clave[])
push(p,g,g->x);
while(p!=NULL)
{imprimir(p);
g=pop(p);
cout<<"\n\t\tVertice visitado : "<<g->x<<endl;
g->visto=1;
Lista a=g->lista;
  while(a!=NULL){
                  if(a->destino->visto==0){if(strcmp(a->destino->x,clave)==0)}
                                            return 1;
                                            push(p,a->destino,a->destino->x);
                   a=a->enlace;
cout<<endl;
return 0;
```

Búsqueda primero en anchura (o amplitud).

- Búsqueda en anchura empezando en un nodo v:
 - Primero se visita v.
 - Luego se visitan todos sus adyacentes.
 - Luego los adyacentes de estos y así sucesivamente.
- El algoritmo utiliza una cola de vértices.
- Operaciones básicas:
 - Sacar un elemento de la cola.
 - Añadir a la cola sus adyacentes no visitados.

El orden de procesar o visitar los nodos, en el recorrido en anchura, se puede expresar de manera más concisa en estos pasos:

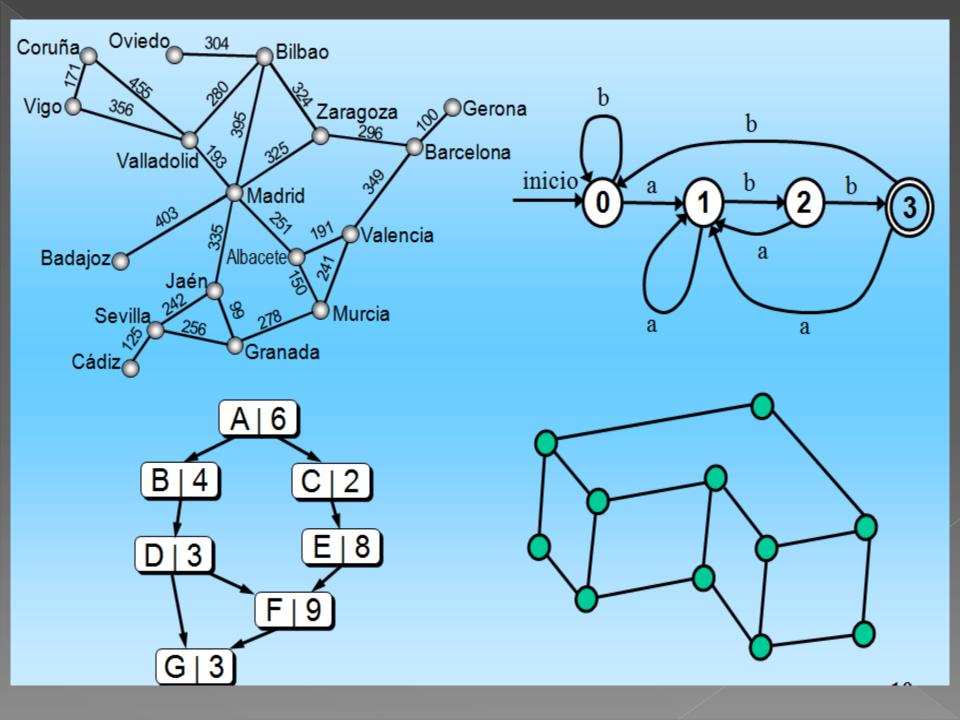
- 1. Marcar el vértice de partida v.
- 2. Meter en la cola el vértice de partida v.
- 3. Repetir los pasos 4 y 5 hasta que se cumpla la condición cola vacía.
- 4. Quitar nodo frente de la cola, w, visitar w.
- Meter en la cola todos los vértices adyacentes a w que no estén marcados, a continuación marcar esos vértices.
- Fin del recorrido.



Cola	Vértices procesados
D	
BC	D
C H	В
H R	C
R A T	H
AT	R
T	A
cola vacía	T

Implementacion en c++

```
int anchura(grafo g,kola &q,char clave[])
encola(q,g,g->x);
while(q.delante!=NULL)
{ vercola(q);
g=desencolar(q);
cout<<"\n\t\tVertice visitado : "<<g->x<<endl;
g->visto=1;
Lista a=g->lista;
   while(a!=NULL){
                  if(a->destino->visto==0){if(strcmp(a->destino->x,clave)==0)}
                                            return 1;
                                            encola(q,a->destino,a->destino->x);
                   a=a->enlace;
cout<<endl;
return 0;
```



BIBLIOGRAFIA

Luis Joyanes Aguilar," Algoritmos y estructura de datos, una perspectiva en C", 1ra. Edición, Edit. Mc Graw Hill, 2004(517-522pags)

GRACIAS