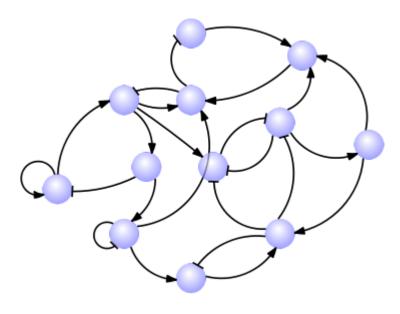
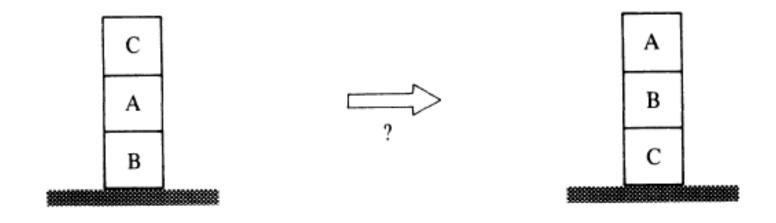
### Solución de Problemas Mediante Búsqueda en un Espacio de Estados



#### Espacio de Estados

- Una gran cantidad de problemas pueden ser representados por un espacio de estados.
- Cada estado es una situación que puede presentarse.
- El espacio de estados se representa con un grafo dirigido en el cual los nodos representan los posibles estados y los arcos representan las transiciones entre estados.
- Las transiciones de una situación a otra dependen de un conjunto de reglas propias del problema.

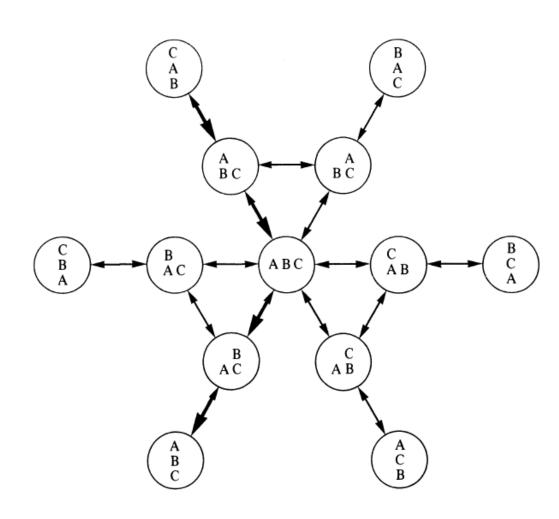
### Ejemplo: Mundo de los bloques



## Ejemplo: Mundo de los bloques (blocks workd)

- Consiste en tres bloques sobre una mesa
- Un bloque puede estar encima de otro
- Solo se puede mover un bloque a la vez
- Solo se puede mover un bloque cuando no tiene otro encima
- Se puede poner un bloque sobre la mesa o sobre otro bloque
- Existe una situación inicial y una situación final

## Espacio de Estados del Mundo de los Bloques



# Representación del mundo de los bloques en PROLOG

Objetivo (situación final)

## Representación del mundo de los bloques en PROLOG

- Relación sucesor (s/2) que dada una situación del problema, regresa una nueva situación
- s(Situación1,Situación2).

```
s([[H|T],B,C],[T,[H|B],C]).
s([[H|T],B,C],[T,B,[H|C]]).
s([A,[H|T],C],[[H|A],T,C]).
s([A,[H|T],C],[A,T,[H|C]]).
s([A,B,[H|T]],[[H|A],B,T]).
s([A,B,[H|T]],[A,[H|B],T]).
```

# Representación del mundo de los bloques en PROLOG

Predicado para determinar si ya se llegó a la solución

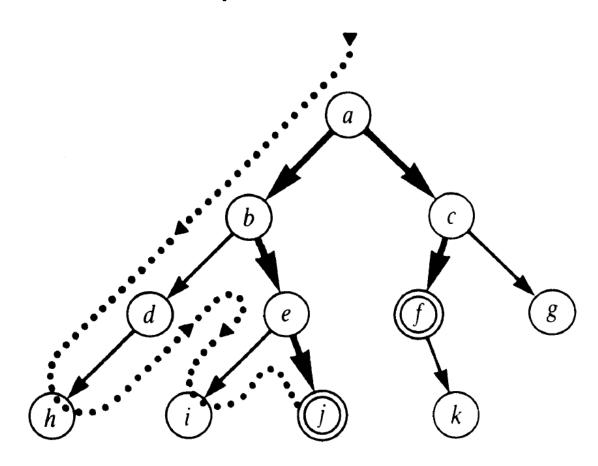
goal(Situation):member([a,b,c], Situation).

Predicado para encontrar la solución

solve(Start, Solution)

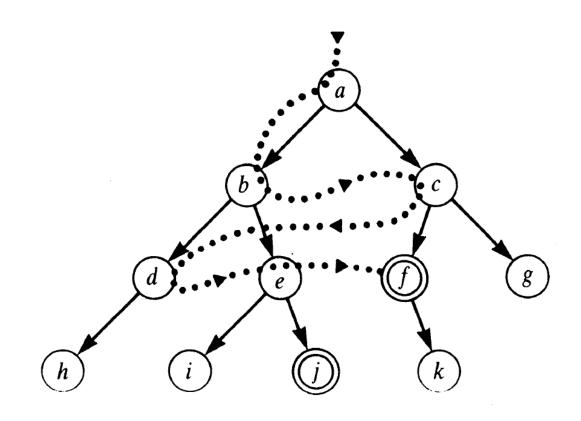
### Búsquedas

En profundidad (depth-first):



### Búsquedas

En anchura (breadth-first)



### Búsqueda por profundidad

- Se inicia con el nodo raíz
- Si es una solución, se termina la búsqueda
- Si no, se expande el nodo (se obtienen sus hijos) y se realiza la búsqueda recursivamente por cada uno

# Implementación de la búsqueda en profundidad en PROLOG

```
solve(Node, Solution) :-
 depthfirst([], Node, Solution).
depthfirst( Path, Node, [Node | Path] ) :-
 goal(Node).
depthfirst(Path, Node, Sol) :-
 s( Node, Node1),
 not member( Node1, Path),
 depthfirst([Node | Path], Node1, Sol).
```

### Búsqueda en Anchura

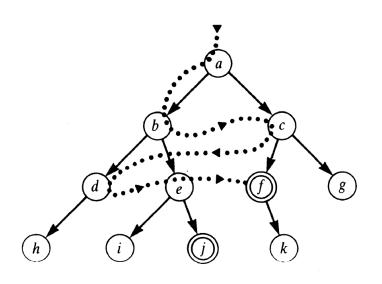
- Se procesan primero los nodos que están más cerca de la raíz
- Es más difícil de implementar que la búsqueda en profundidad pues hay que mantener un conjunto de soluciones (caminos) candidatas

### Implementación de Búsqueda en Anchura

- Se mantiene una lista de soluciones (caminos)
- Si la cabeza de la primera solución es un nodo final, entonces se regresa ese camino
- Si no, se elimina la primera solución de la lista, se generan todas las posibles extensiones de un paso de esta solución y se agregan al final de la lista de soluciones
- Se ejecuta recursivamente la búsqueda con la nueva lista.

### Ejemplo

- Lista de soluciones:
- [[a]] (se inicia con la raíz)
- [[b,a],[c,a]] (se expande)
- [[c,a],[d,b,a],[e,b,a]]
- [[d,b,a],[e,b,a], [f,c,a],[g,c,a]]
- [[e,b,a], [f,c,a],[g,c,a],[h,d,b,a]]
- [[f,c,a],[g,c,a],[h,d,b,a] [i,e,b,a], [j,e,b,a]] (Aquí acaba la búsqueda pues f es un nodo final



# Implementación de búsqueda en Anchura en Prolog

```
solve2(Start, Solution):-
  breadthfirst([[Start]], Solution).
breadthfirst([[Node|Path]|_], [Node|Path]):-
  goal(Node).
breadthfirst([[N|Path]|Paths], Solution):-
  bagof([M,N|Path], (s(N,M), not(member(M,[N|Path]))), NewPaths),
  concatena(Paths, NewPaths, Paths1),!,
  breadthfirst(Paths1, Solution);
  breadthfirst(Paths, Solution).
```