

Métodos de Pesquisa

Depth First Search
Breadth First Search
Best First Search

Depth First Search

Depth First Search (DFS)

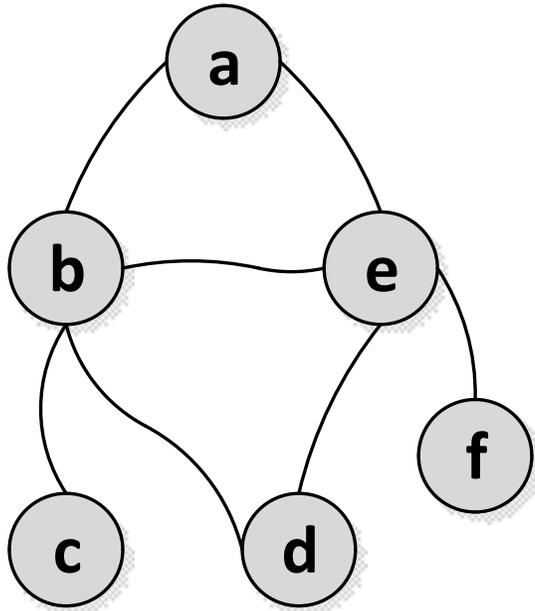
Caracterização

Método de pesquisa em grafos/árvores não informado

- Ideia base: **Primeiro em profundidade**. Avançar no grafo/árvore (em profundidade) enquanto for possível; se não for, **recuar (backtrack)** e tentar em alternativa outros caminhos
- **Estrutura de dados requerida muito simples e leve** (lista com nós visitados ou caminho actual)
- **Não garante caminho mais curto ou com menos passos em primeiro lugar**

Depth First Search (DFS)

Grafo Exemplo



```
%edge(Node1,Node2)
```

```
edge(a,b).
```

```
edge(a,e).
```

```
edge(b,c).
```

```
edge(b,d).
```

```
edge(b,e).
```

```
edge(d,e).
```

```
edge(e,f).
```

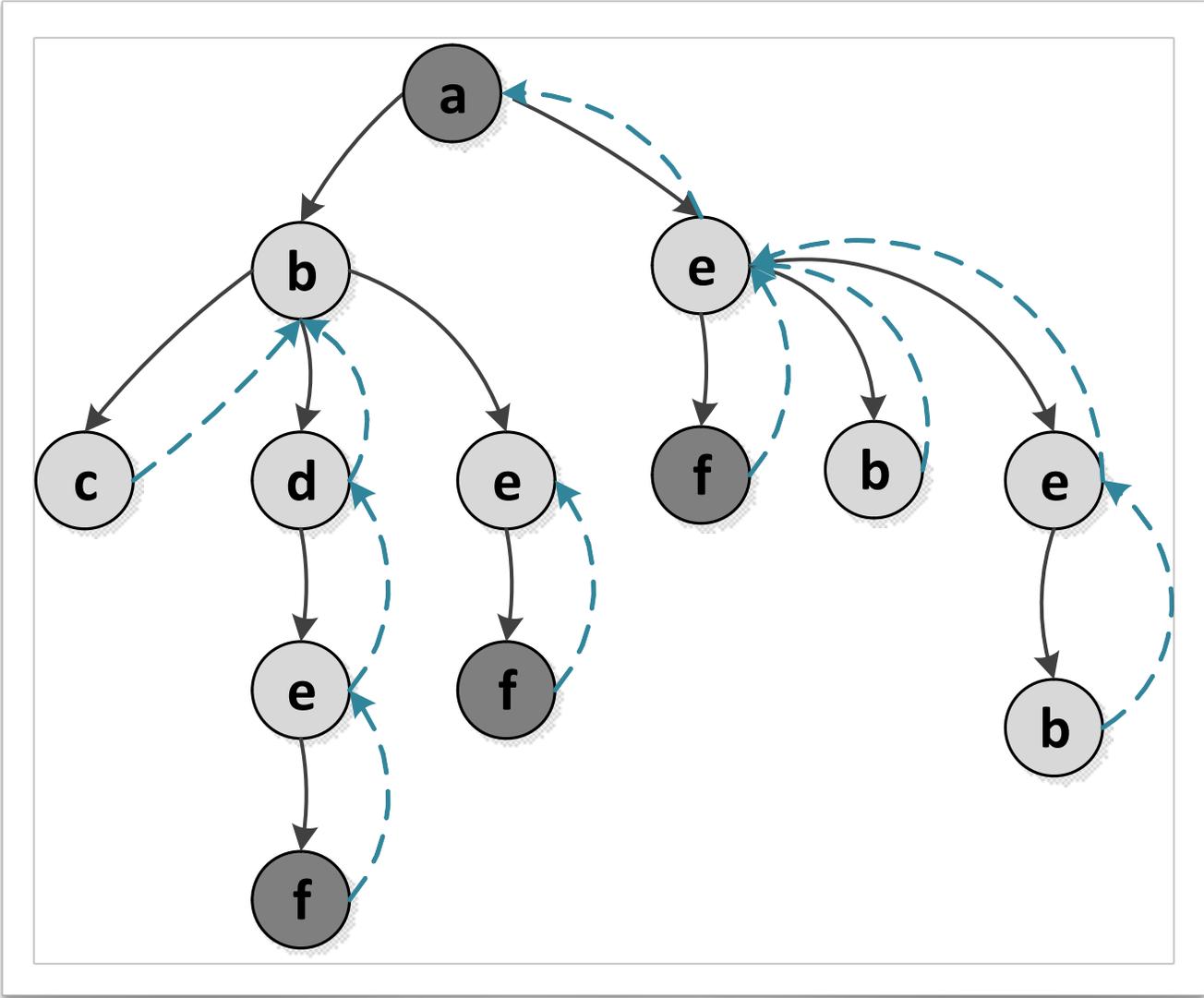
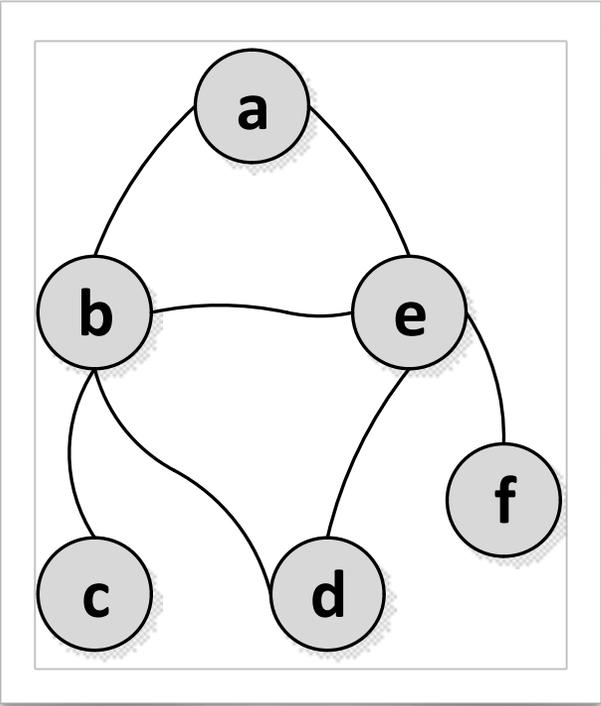
```
% ligacoes bidireccionais
```

```
connect(X,Y):-
```

```
    edge(X,Y);edge(Y,X).
```

Depth First Search (DFS)

Implementação Prolog / Soluções



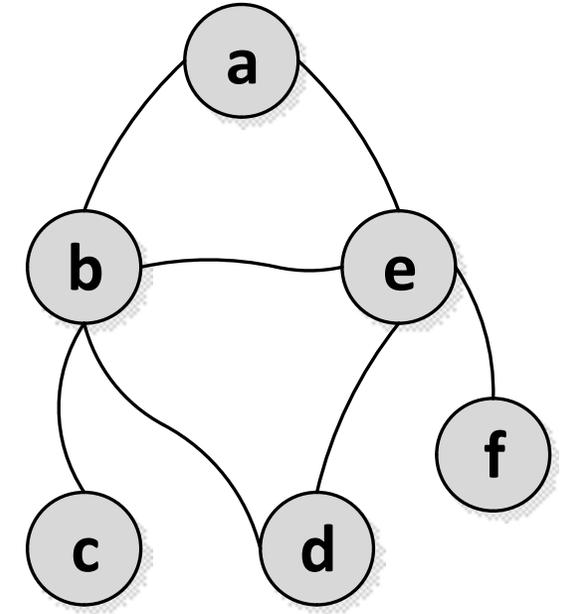
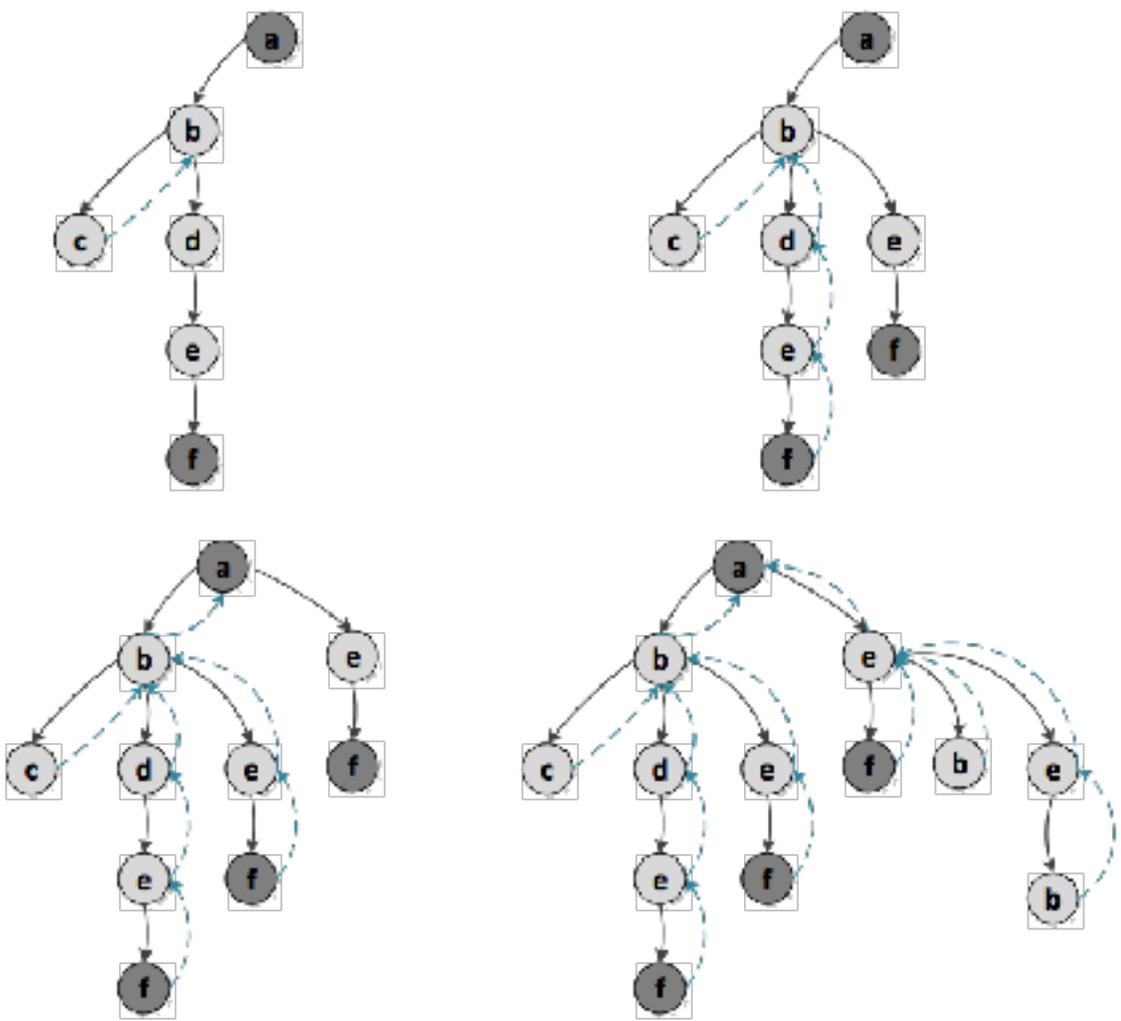
Depth First Search (DFS)

Implementação Prolog / Soluções

```
dfs(Orig, Dest, Cam):-  
    dfs2(Orig, Dest, [Orig], Cam).  
  
%condicao final: nó actual = destino  
dfs2(Dest, Dest, LA, Cam):-  
    %caminho actual esta invertido  
    reverse(LA, Cam).  
  
dfs2(Act, Dest, LA, Cam):-  
    %testar ligacao entre ponto actual e um qualquer X  
    connect(Act, X),  
  
    %testar nao circularidade p/evitar nós ja visitados  
    \+ member(X, LA),  
  
    %chamada recursiva  
    dfs2(X, Dest, [X|LA], Cam).
```

Depth First Search (DFS)

Espaço do problema / Soluções



Depth First Search (DFS)

Implementação Prolog / Soluções

```
dfs(Orig, Dest, Cam):-  
    dfs(Orig, Dest, [Orig], Cam).
```

```
dfs(Dest, Dest, LA, Cam):-  
    reverse(LA, Cam).
```

```
dfs(Act, Dest, LA, Cam):-  
    connect(Act, X),  
    \+ member(X, LA),  
    dfs(X, Dest, [X|LA], Cam).
```

```
?- dfs(a, f, Caminho).  
[a]  
[b, a]  
[b, a]  
[d, b, a]  
[e, d, b, a]  
[f, e, d, b, a]  
Caminho = [a, b, d, e, f] ;  
[b, a]  
[e, b, a]  
[f, e, b, a]  
Caminho = [a, b, e, f] ;  
[e, b, a]  
[a]  
[e, a]  
[f, e, a]  
Caminho = [a, e, f] ;  
[e, a]  
[b, e, a]  
[b, e, a]  
[e, a]  
[d, e, a]  
[b, d, e, a]  
false.
```

Breadth First Search

Breadth First Search (BFS)

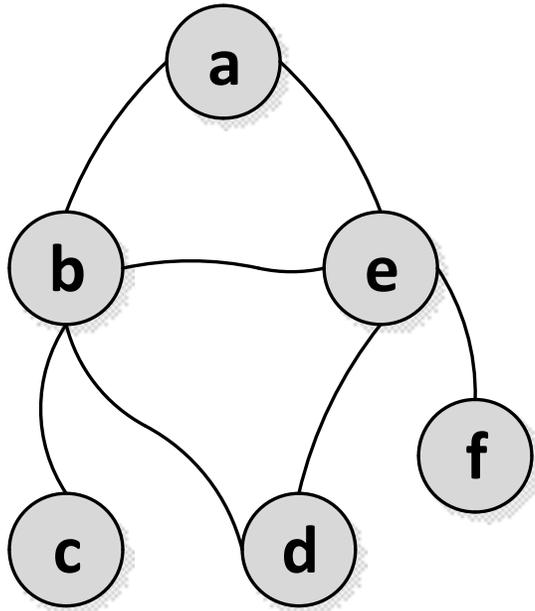
Caracterização

Método de pesquisa em grafos/árvores não informado

- Ideia base: **Primeiro em largura**. A partir de um nó são explorados todos os nós adjacentes e só depois são explorados os nós acessíveis através dos adjacentes (nível seguinte) e assim sucessivamente
- **Estrutura de dados requerida pesada** pois é preciso armazenar todos os caminhos ainda por expandir (fila de caminhos)
- **Garante que o caminho com menos passos** é encontrado em primeiro lugar

Breadth First Search (BFS)

Grafo Exemplo



```
%edge(Node1,Node2)
```

```
edge(a,b).
```

```
edge(a,e).
```

```
edge(b,c).
```

```
edge(b,d).
```

```
edge(b,e).
```

```
edge(d,e).
```

```
edge(e,f).
```

```
% ligacoes bidireccionais
```

```
connect(X,Y):-
```

```
    edge(X,Y);edge(Y,X).
```

Breadth First Search (BFS)

bfs(Orig, Dest, Cam):-bfs2(Dest, [[Orig]], Cam). Implementação Prolog

%condicao final: destino = nó à cabeça do caminho actual

```
bfs2(Dest, [[Dest|_]|_], Cam):-  
    %caminho actual está invertido  
    reverse([Dest|_], Cam).
```

```
bfs2(Dest, [LA|Outros], Cam):-
```

```
    LA=[Act|_],
```

```
    % calcular todos os nós adjacentes não visitados e
```

```
    % gerar um caminho novo c/ cada nó e caminho actual
```

```
    findall([X|LA],
```

```
        (Dest\==Act, connect(Act, X), \+ member(X, LA)),
```

```
        Novos),
```

```
    %novos caminhos são colocados no final da lista p/ posterior
```

exploração

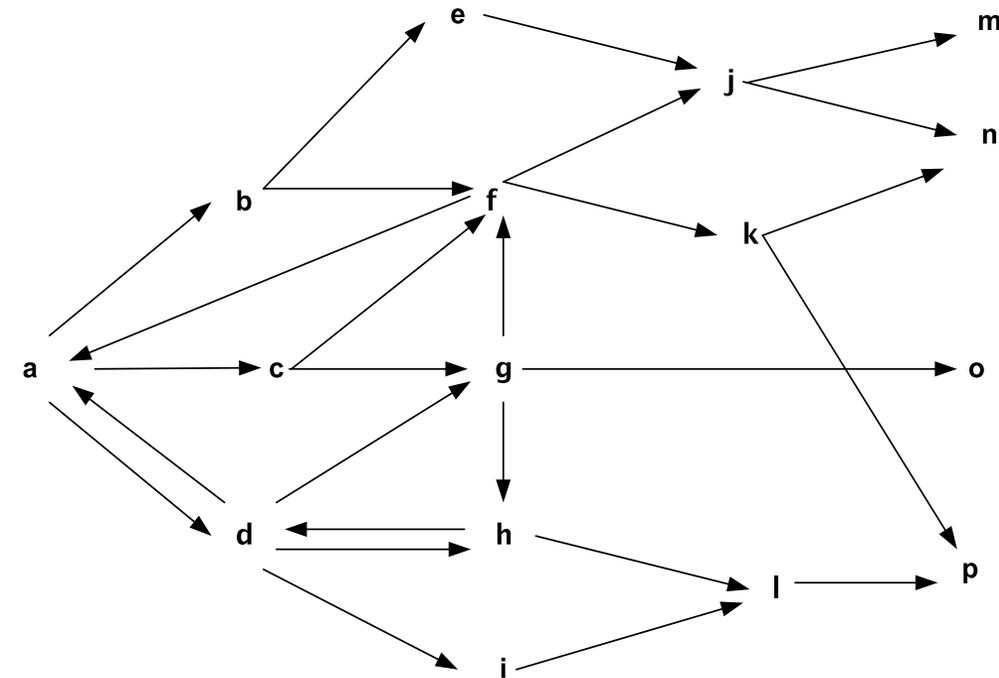
```
    append(Outros, Novos, Todos),
```

```
    %chamada recursiva
```

```
    bfs2(Dest, Todos, Cam).
```

Breadth First Search (BFS)

Lista de Percursos



Lista de Percursos
após expansão do nó **a**

?- bfs(a,j,L).

[[b,a],[c,a],[d,a]]

[[c,a],[d,a],[e,b,a],[f,b,a]]

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

...

[[i,d,a],[j,e,b,a],[j,f,b,a],[k,f,b,a],[j,f,c,a],[k,f,c,a],[f,g,c,a],[o,g,c,a], ...]

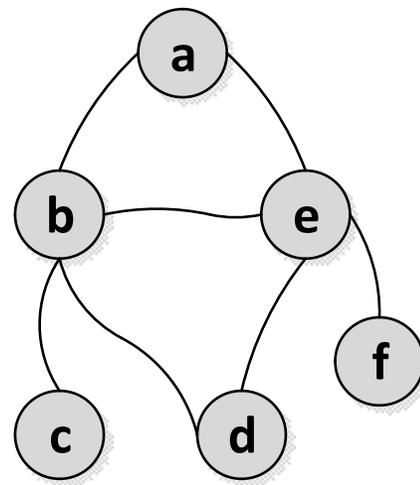
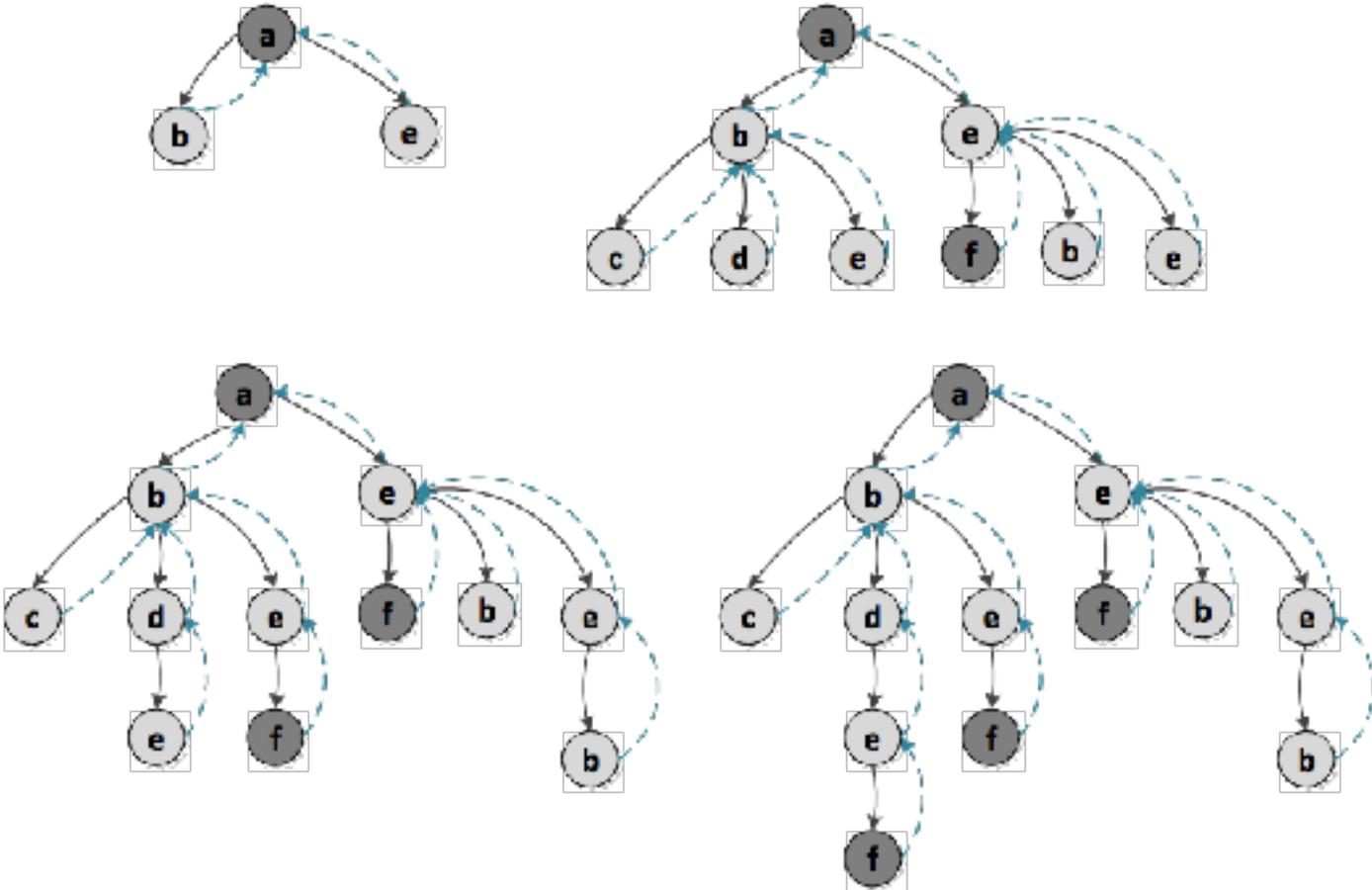
[[j,e,b,a],[j,f,b,a],[k,f,b,a],[j,f,c,a],[k,f,c,a],[f,g,c,a],[o,g,c,a],[h,g,c,a],[f,g,d,a], ...]

L = [a,b,e,j]

Percursos resultantes da expansão do nó **b**

Breadth First Search (BFS)

Espaço do Problema / Soluções



Depth First Search (DFS)

Implementação Prolog / Soluções

```
bfs(Orig, Dest, Cam):-
    bfs2(Dest, [[Orig]], Cam).

bfs2(Dest, [[Dest|T]|_], Cam):-
    reverse([Dest|T], Cam).

bfs2(Dest, [LA|Outros], Cam):-
    LA=[Act|_],

    findall([X|LA],
            Dest\==Act, connect(Act, X),
            \+member(X, LA)), Novos),

    append(Outros, Novos, Todos),
    bfs2(Dest, Todos, Cam).
```

```
?- bfs(a, f, Caminho) .
[a]
[b, a]
[e, a]
[c, b, a]
[d, b, a]
[e, b, a]
[f, e, a]
Caminho = [a, e, f] ;
[f, e, a]
[b, e, a]
[d, e, a]
[e, d, b, a]
[f, e, b, a]
Caminho = [a, b, e, f] ;
[f, e, b, a]
[d, e, b, a]
[c, b, e, a]
[d, b, e, a]
[b, d, e, a]
[f, e, d, b, a]
Caminho = [a, b, d, e, f] ;
[f, e, d, b, a]
[c, b, d, e, a]
false.
```

Depth First Search (DFS)

Usando Implementação do BFS com alteração

```
bfs(Orig, Dest, Cam):-bfs2(Dest, [[Orig]], Cam).
```

```
%condicao final: destino = nó à cabeça do caminho actual
```

```
bfs2(Dest, [[Dest|_]|_], Cam):-  
    %caminho actual está invertido  
    reverse([Dest|_], Cam).
```

```
bfs2(Dest, [LA|Outros], Cam):-
```

```
    LA=[Act|_],  
    %calcular todos os nós adjacentes nao visitados e  
    %gerar um caminho novo c/ cada nó e caminho actual  
    findall([X|LA],  
            (Dest\==Act, connect(Act, X), \+ member(X, LA)),  
            Novos),
```

```
%novos caminhos são colocados no inicio da lista
```

```
%p/ exploracao imediata
```

```
append(Novos, Outros, Todos),  
%append(Outros, Novos, Todos),
```



```
%chamada recursiva
```

```
bfs2(Dest, Todos, Cam).
```

Best First Search

Best First Search (BestFS)

Caracterização

Método de pesquisa em grafos/árvores informado

- Ideia base: similar ao DFS mas a decisão sobre qual o nó a explorar de seguida é feita com base **num critério de decisão local**
- **Solução final é resultado da soma dos máximos locais** e como tal pode não ser o máximo global
- **No caso de produzir solução, esta é obtida muito rapidamente** pois não são exploradas múltiplas soluções; não existe backtracking
- **Não garante que caminho com menos passos ou mais barato** seja encontrado em primeiro lugar; pode mesmo não gerar qualquer solução

Best First Search (BestFS)

Implementação Prolog

```
bestfs(Orig, Dest, Cam):-  
    bestfs2(Dest, [Orig], Cam).
```

```
%condicao final: destino = nó à cabeça do caminho actual
```

```
bestfs2(Dest, [Dest|_], Cam):- !,  
    %caminho actual está invertido  
    reverse([Dest|_], Cam).
```

```
bestfs2(Dest, LA, Cam):-
```

```
    LA=[Act|_],
```

```
    %calcular todos os nós adjacentes nao visitados e
```

```
    % guardar um tuplo com estimativa e novo caminho
```

```
    findall((EstX, [X|LA]),
```

```
            (connect(Act, X), \+ member(X, LA), estimativa(X, Dest, EstX)), Novos),
```

```
    %ordenar pela estimativa
```

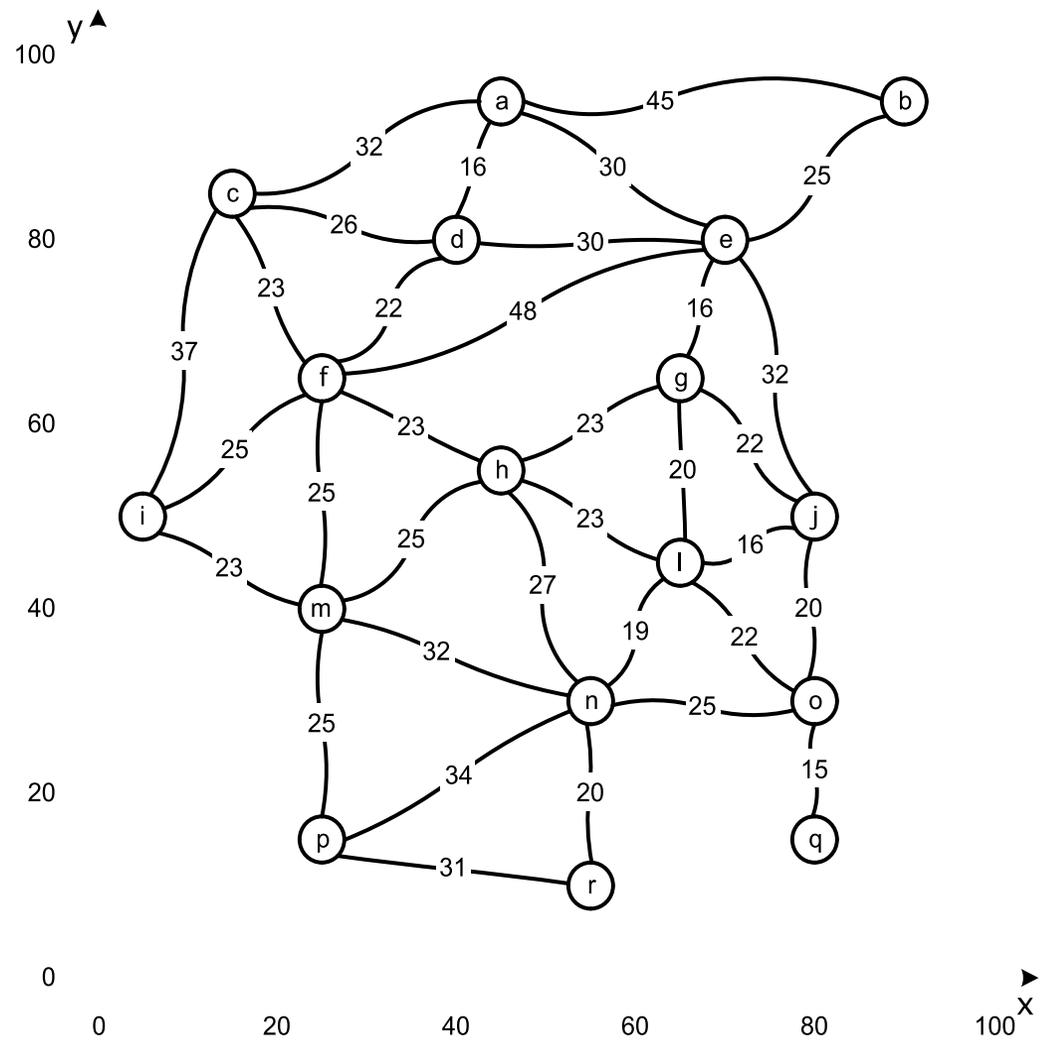
```
    sort(Novos, NovosOrd),
```

```
    %extrair o melhor que está à cabeça
```

```
    NovosOrd = [(_, Melhor)|_],
```

```
    %chamada recursiva
```

```
    bestfs2(Dest, Melhor, Cam).
```



Breadth First Search (BFS)

Espaço do Problema / Soluções

Estimativa nula: método fica idêntico ao DFS mas sem backtracking pelo que não produz soluções

Situação em que estimativa e->f melhor do que b->f

