



UNIVERSITAT
POLITÈCNICA
DE VALÈNCIA

Cerca Primer-El-Millor: Cerca voraç¹

Albert Sanchis
Alfons Juan

DSIC

Departament de Sistemes
Informàtics i Computació

¹Per a una correcta visualització, es requereix l'Acrobat Reader v. 7.0 o superior

Objectius formatius

- ▶ Descriure l'algorisme de cerca Primer-El-Millor general.
- ▶ Aplicar cerca (Primer-El-Millor) voraç.
- ▶ Analitzar l'optimalitat i complexitat de cerca voraç.
- ▶ Il·lustrar la incompletesa de voraç amb cerca en arbre.

Índex

1	Introducció	3
2	L'algorisme Primer-El-Millor	4
3	Cerca (Primer-El-Millor) voraç	5
4	Voraç amb cerca en arbre	6
5	Conclusions	7

1 Introducció

Cerca Primer-El-Millor consisteix a enumerar camins fins a trobar una solució, prioritzant els de menor “cost” (f) i evitant cicles:

Primer-El-Millor generalitza A^* permetent l'ús de qualsevol *funció d'avaluació (heurística) f* , no necessàriament del tipus $f = g + h$.

2 L'algorisme Primer-El-Millor [1]

```
BF( $G, s', f$ ) // Best-First;  $G, s', f$  funció d'avaluació
 $O = \text{IniCua}(s', f(s'))$  // Open: cua de prioritat  $f$ 
 $C = \emptyset$  // Closed: nodes explorats
mentre no  $\text{CuaBuida}(O)$ : // 1r el millor:  $s = \arg \min_{n \in O} f_n$ 
     $s = \text{Desencua}(O)$  // desempats a favor d'objectius
    si  $\text{Objectiu}(s)$  retorna  $s$  // solució trobada!
     $C = C \cup \{s\}$  //  $s$  explorat
    per a tota  $(s, n) \in \text{Adjacents}(G, s)$ : // generació:  $n$  fill d' $s$ 
         $x = f(n)$  // possible  $f_n$  nou
        si  $n \notin C \cup O$ :  $\text{Encua}(O, n, f_n \triangleq x)$ 
        si no si  $n \in O$  i  $x < f_n$ :  $\text{Modcua}(O, n, f_n \triangleq x)$ 
        si no si  $n \in C$  i  $x < f_n$ :  $C = C \setminus \{n\}$ ;  $\text{Encua}(O, n, f_n \triangleq x)$ 
retorna NULL // cap solució trobada
```

3 Cerca (Primer-El-Millor) voraç

Cerca (Primer-El-Millor) voraç consisteix a emprar $f = h$:

Intuïció: aproximar-se ràpidament a solucions.

Optimalitat: completa en grafs finits i subòptima.

Complexitat: $O(b^m)$ temporal i espacial (m màxima profunditat).

4 Voraç amb cerca en arbre

Voraç amb cerca en arbre [2] ($C = \emptyset$) és incompleta:

5 Conclusions

Hem vist:

- ▶ L'algorisme de cerca Primer-El-Millor general.
- ▶ L'arbre de cerca (Primer-El-Millor) voraç.
- ▶ L'optimalitat i complexitat de cerca voraç.
- ▶ La incompletesa de voraç amb cerca en arbre.

Referències

- [1] J. Pearl. *Heuristics: Intelligent Search Strategies for Computer Problem Solving*. Addison-Wesley, 1984.
- [2] S. Russell and P. Norvig. *Artificial Intelligence: A Modern Approach*. Pearson, third edition, 2010.

```
#!/usr/bin/env python3
import heapq
G={ 'A':[( 'B',1), ( 'C',4)], 'B':[( 'A',1), ( 'D',1)],
→ 'C':[( 'A',4), ( 'E',1)], 'D':[( 'B',1), ( 'E',4)],
→ 'E':[( 'C',1), ( 'D',4)] }
hstar={ 'A':5, 'B':5, 'C':1, 'D':4, 'E':0}
def bf(G,s,t,f):
→fs=f[s]; Od={s:(0,fs)}; Cd={} # Open and Closed g,f dict
→Oh=[]; heapq.heappush(Oh,(fs,s,[s])) # Open heap
→while Od:
→→s=None
→→while s not in Od: fs,s,path=heapq.heappop(Oh) # delete-min
→→gs,fs=Od[s]
→→if s==t: return gs,path
→→del Od[s]; Cd[s]=gs,fs
→→for n,wsn in G[s]:
→→→gn=gs+wsn; fn=f[n]
→→→if n in Cd:
→→→→if fn<Cd[n][1]: del Cd[n] # for variable f (eg with path)
→→→→else: continue
→→→elif n in Od and fn>=Od[n][0]: continue
→→→Od[n]=gn,fn; heapq.heappush(Oh,(fn,n,path+[n]))
print(bf(G,'A','E',hstar))
```

```
(5, ['A', 'C', 'E'])
```