

FONDAMENTI DI INTELLIGENZA ARTIFICIALE

11 Febbraio 2010 – Tempo a disposizione 2h – Risultato 32/32 punti

Esercizio 1 (punti 6)

Si consideri un robot che trasporta pacchi tra le stanze di un ufficio e si supponga che la sua base di conoscenza contenga le seguenti formule, dove $p(X)$ indica che X è un pacco, $l(X,S)$ che il pacco X è nella stanza S e $s(X,Y)$ che il pacco X è più piccolo del pacco Y

$\forall X \forall Y p(X) \text{ and } p(Y) \text{ and } l(X,27) \text{ and } l(Y,28) \rightarrow s(X,Y)$

$p(a)$

$p(b)$

$l(a,27) \vee l(a,28)$

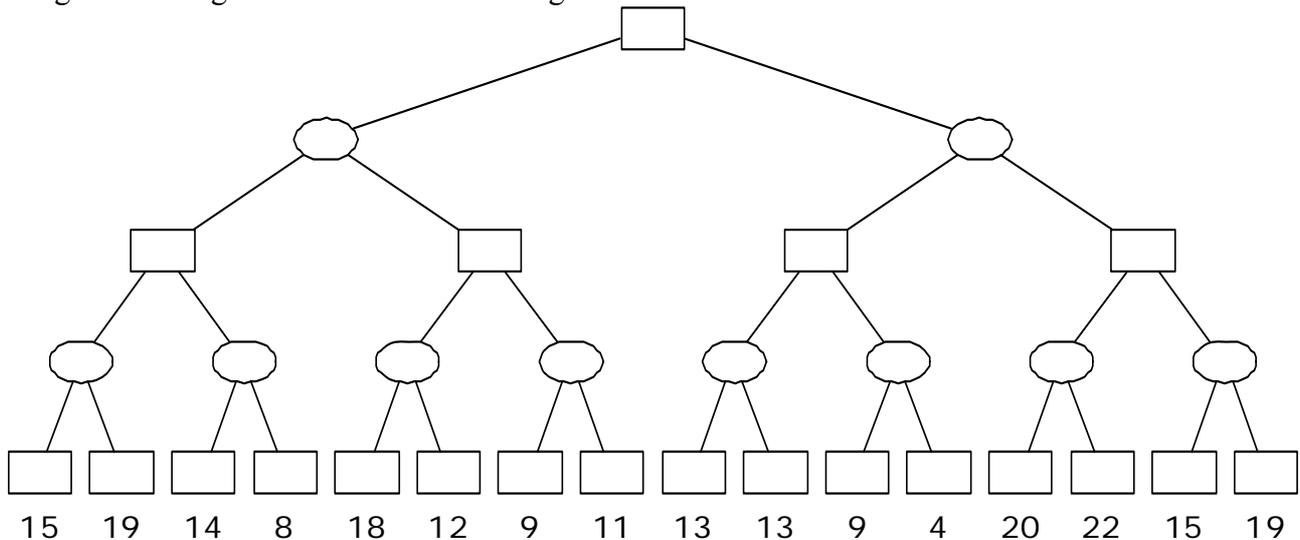
$l(b,27)$

$\neg s(b,a)$

A partire da tale base di conoscenza, la si trasformi in clausole e, applicando il principio di risoluzione, si dimostri che il pacco a è nella stanza 27.

Esercizio 2 (punti 5)

Un gioco a due giocatori è descritto dal seguente albero:



Dove i punteggi sono tutti dal punto di vista del primo giocatore (*Max*). Si mostri come l'algoritmo min-max risolve il problema. Si mostrino poi i tagli alfa-beta.

Esercizio 3 (punti 6)

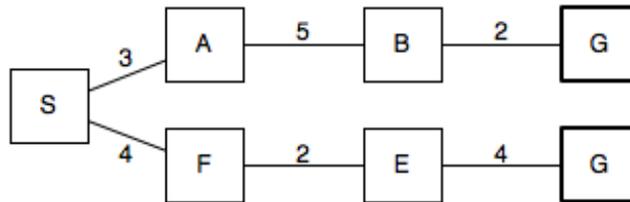
Il seguente programma Prolog risolve un problema di gioco da punto di vista del giocatore *min*.

```
minmax(min,win).
minmax(max,lose).
minmax(P,tree(L,R)):- changePlayer(P,NP),
    not((minmax(NP,L), minmax(NP,R))).
changePlayer(min,max).
changePlayer(max,min).
```

Descrive con termini *tree/2* un albero binario; le foglie possono essere *win* o *lose* (a seconda se in quella configurazione, il giocatore *min* vince o perde). Si mostri l'albero di derivazione SLDNF relativo al goal: `:- minmax(min,tree(tree(win,lose),tree(win,win))).`

Esercizio 4 (punti 6)

Si consideri il seguente grafo che rappresenta uno spazio di stati. S è lo stato iniziale, G lo stato goal. Gli archi sono etichettati con i costi.



A parità di euristica si utilizzi l'ordine alfabetico. Quando serve, si usi la seguente funzione di valutazione euristica $h(n)$, una stima della distanza del nodo n dal goal

n	S	A	B	E	F	G
$h(n)$	8	7	2	4	5	0

Per ognuno dei seguenti algoritmi si mostri l'ordine in cui i nodi vengono espansi e i cammini soluzione trovati dai seguenti algoritmi di ricerca:

- Ricerca di costo uniforme
- Ricerca greedy best-first
- Ricerca A*

Esercizio 5 (punti 5)

Si scriva un predicato Prolog `subset(Xs, Ys)` che ha successo se la lista Xs è un sottoinsieme proprio della lista Ys (ogni elemento di Xs compare in Ys e Ys contiene almeno un elemento che non compare in Xs). Esempi:

```
?-subset([1,2],[3,2,1]).
```

Yes

```
?-subset([1,2],[2,1]).
```

No

```
?-subset([3,1,2],[2,1]).
```

No

Esercizio 6 (punti 4)

Si discutano le tecniche di propagazione di vincoli. Se ne mostrino i vantaggi ottenibili sull'esempio:

$A > B$

$A > C$

$B > C$

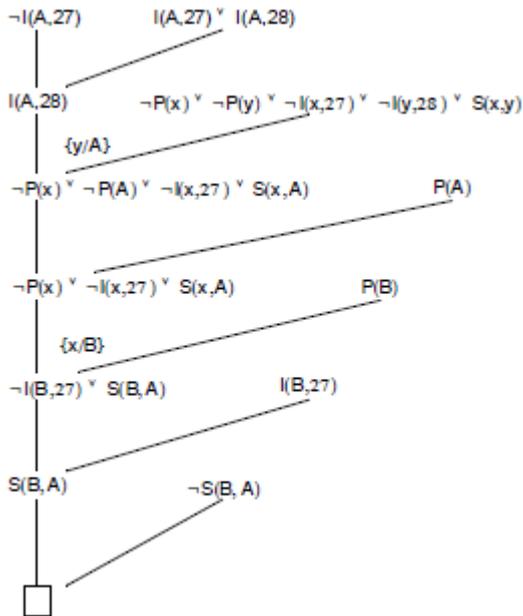
dove le variabili hanno dominio $A, B, C :: [1, 2, 3]$.

In particolare si mostri l'albero di ricerca nel caso di standard backtracking e si discuta come esso varia nel caso di applicazione del forward checking (applicato dopo almeno un *labeling*). Nello sviluppo dell'albero si considerino le variabili in ordine alfabetico e i valori del dominio in ordine crescente.

SOLUZIONE

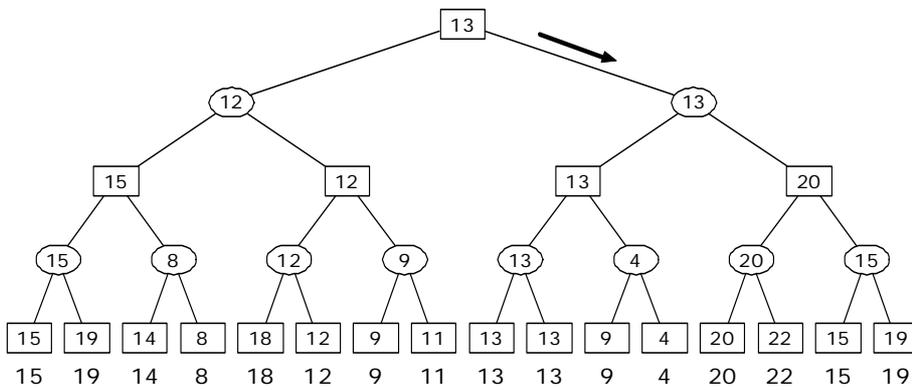
Esercizio 1

(nella soluzione i predicati e le costanti sono con iniziale maiuscola, le variabili in minuscolo)

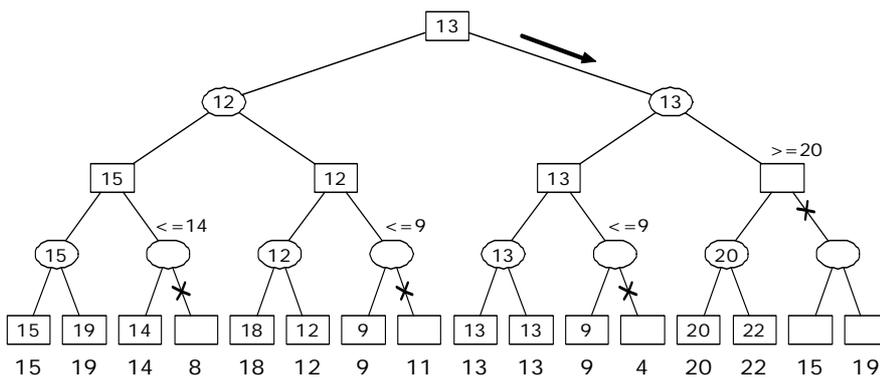


Esercizio 2

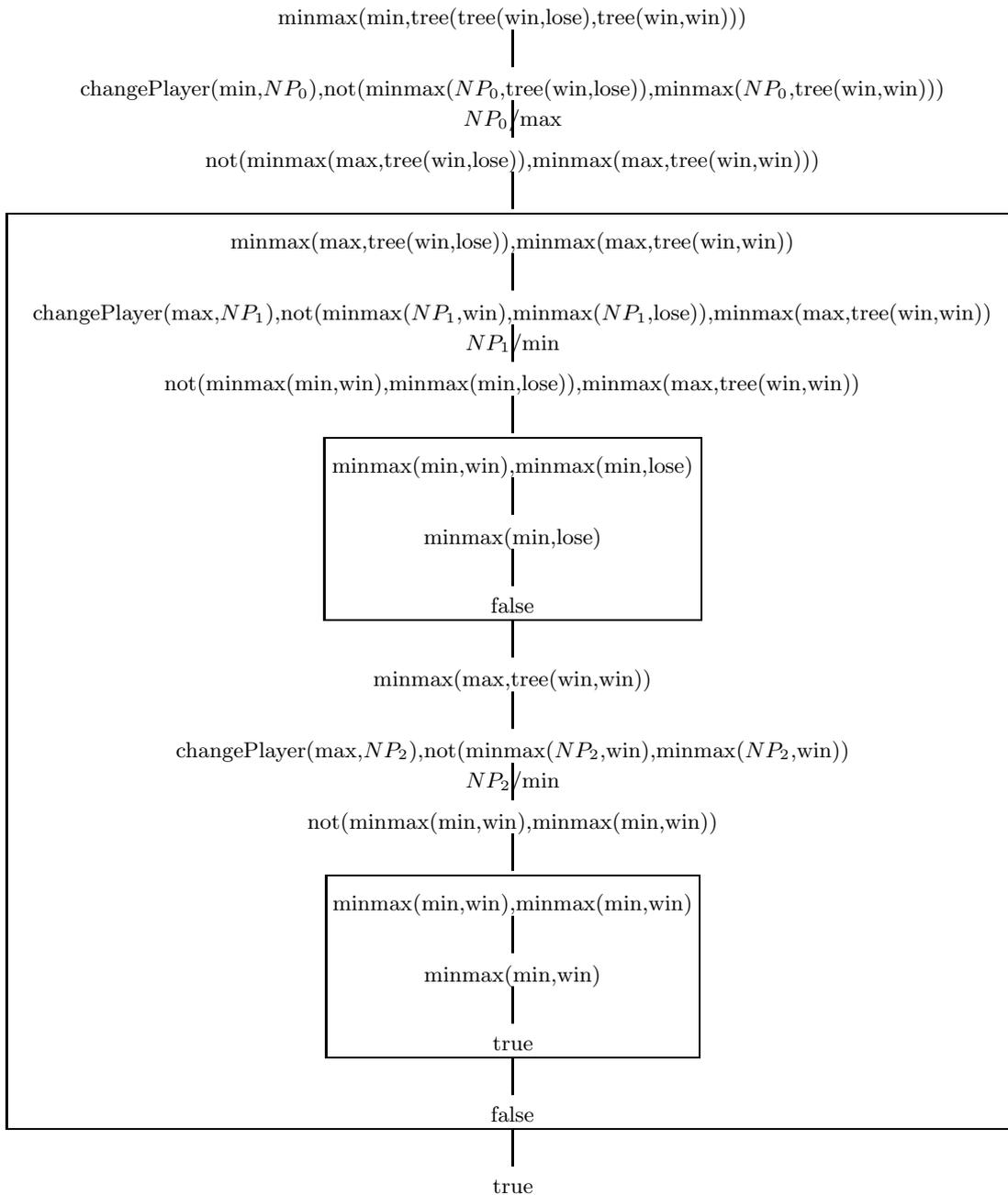
min-max:



alfa-beta:



Esercizio 3



Esercizio 4

Ricerca di costo uniforme

Ordine di espansione: S A F E B G

Cammino di soluzione: S F E G

Ricerca greedy best-first

Ordine di espansione: S, F, E, G

Cammino soluzione: S, F, E, G

Ricerca A*

Ordine di espansione: S, F, A, B, E, G

Cammino soluzione: S, F, E, G

Esercizio 5

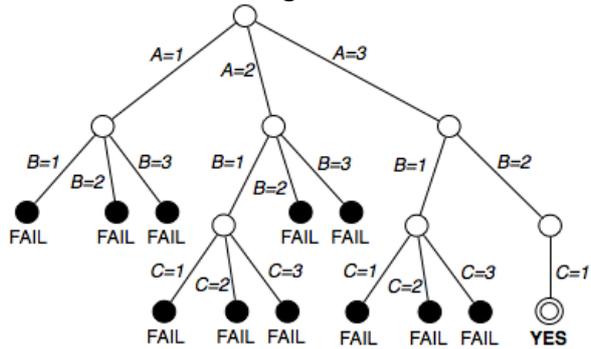
```

% subset(Xs,Ys) <- every element of list Xs occurs in list Ys
subset(Xs,Ys):-subsestq(Xs,Ys),
               member(A,Ys),
               not member(A,Xs).

subsestq([],_).
subsestq([X|Xs],Ys):-
    member(X,Ys),
    subsestq(Xs,Ys).
    
```

Esercizio 6

Standard backtracking:



Forward checking:

