

**COMPITO DI FONDAMENTI DI INTELLIGENZA ARTIFICIALE**  
**INTELLIGENZA ARTIFICIALE (v.o.) – PARTE I**

**16 Dicembre 2008 (Tempo a disposizione 2h ; su 32 punti)**

**Esercizio 1 (punti 7)**

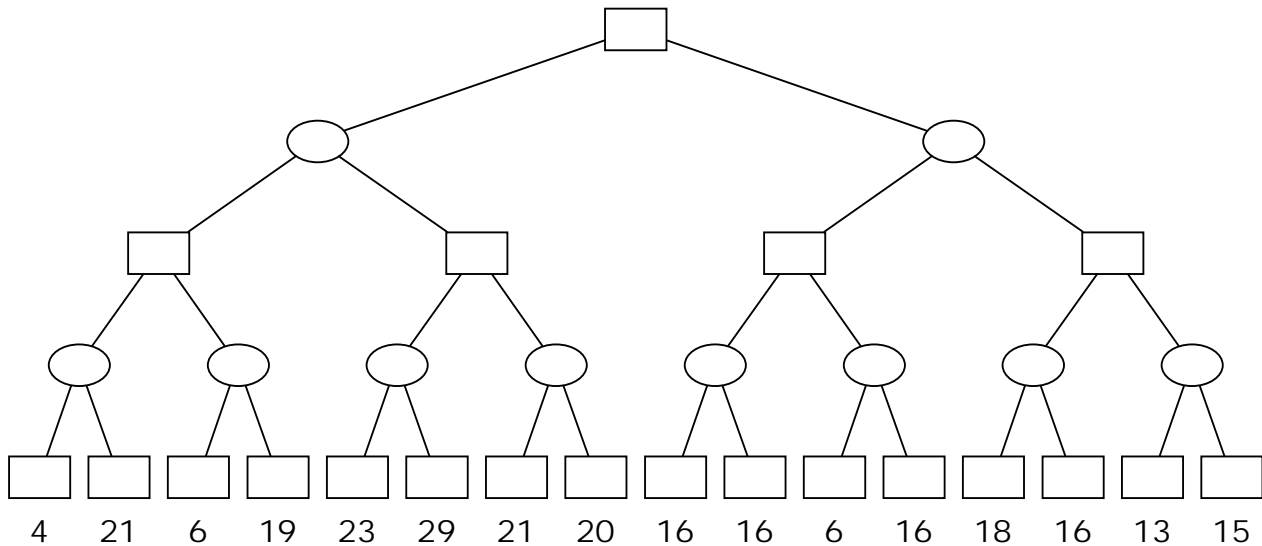
Si rappresenti la seguente base di conoscenza in logica del primo ordine (si usino solo i seguenti predicati: *heavy(X)*, *blue(X)*, *green(X)* ) e la si converta in forma normale congiuntiva adatta all'applicazione della risoluzione:

1. Se tutti gli oggetti pesanti sono blu, allora tutti quelli non pesanti sono verdi
2. Tutti gli oggetti sono o blu o verdi, ma non di entrambi i colori
3. Se esiste un oggetto non pesante, allora tutti quelli pesanti sono blu
4. L'oggetto o1 è pesante, l'oggetto o2 non è pesante

Si dimostri, per refutazione, tramite l'applicazione della risoluzione, che esiste un oggetto verde.

**Esercizio 2 (punti 5)**

Si consideri il seguente albero di gioco, dove i punteggi sono 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 4)**

Si scriva un predicato Prolog `power (X, N, V)` che è vero se  $V$  è  $X$  elevato alla  $N$ -esima potenza.

Esempi:

?-power (2, 3, 8) .

yes

?-power (2, 3, 9) .

no

?-power (0, 3, 0) .

yes

?-power (2, 0, 1) .

yes

?-power (3, 3, V) .

yes, V=27

#### Esercizio 4 (punti 6)

Il seguente programma Prolog verifica se un elemento appartiene ad una difference list:

```
variabile(X):- not(not(X=any)).  
memdiff(X,L):- variabile(L),!,fail.  
memdiff(X,[X|_]).  
memdiff(X,[_|T]):- memdiff(X,T).
```

Si mostri l'albero SLDNF relativo all'invocazione del goal `memdiff(p(X), [Y, 2|R])`.

#### Esercizio 5 (punti 7)

Si consideri il seguente gioco ispirato alla Torre di Hanoi, ma con quattro blocchi delle stesse dimensioni e numero di posizioni libere sul pavimento non limitato. Lo stato obiettivo è quello mostrato in figura nella parte destra. L'unica azione possibile consiste nello spostare un blocco (purché non si trovi sotto un altro blocco) sul pavimento o sopra un altro blocco.



Si risolva questo problema con la strategia di ricerca realizzata con l'algoritmo A\*. Si assuma il costo di ogni azione pari a 1. Si utilizzi la seguente funzione euristica:

•  $1$  (se  $A$  non si trova su  $B$ ) +  $1$  (se  $B$  non si trova su  $C$ ) +  $1$  (se  $C$  non si trova su  $D$ ) +  $1$  (se  $D$  non si trova sul pavimento).

Nello sviluppo dell'albero, per semplicità, non si generino nuovamente nodi già generati.

#### Esercizio 6 (punti 3)

Descrivere le tecniche partial e full look-ahead, il loro campo di applicazione e i vantaggi del loro utilizzo.

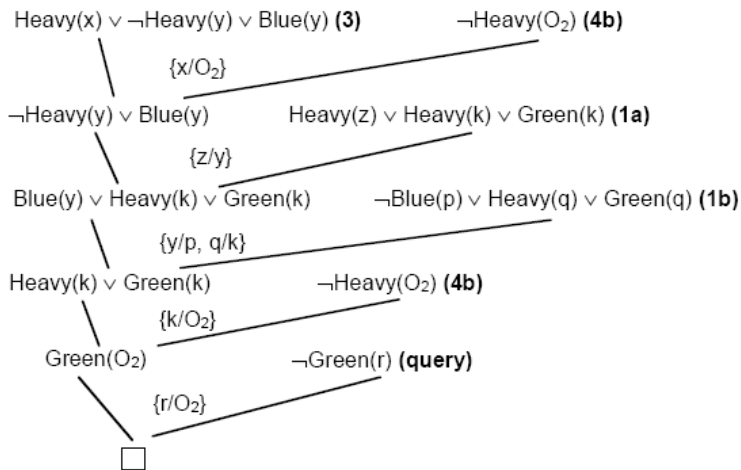
## SOLUZIONE

### Esercizio 1

Nella soluzione, i predicati e le costanti sono scritti con la maiuscola e le variabili con la minuscola:

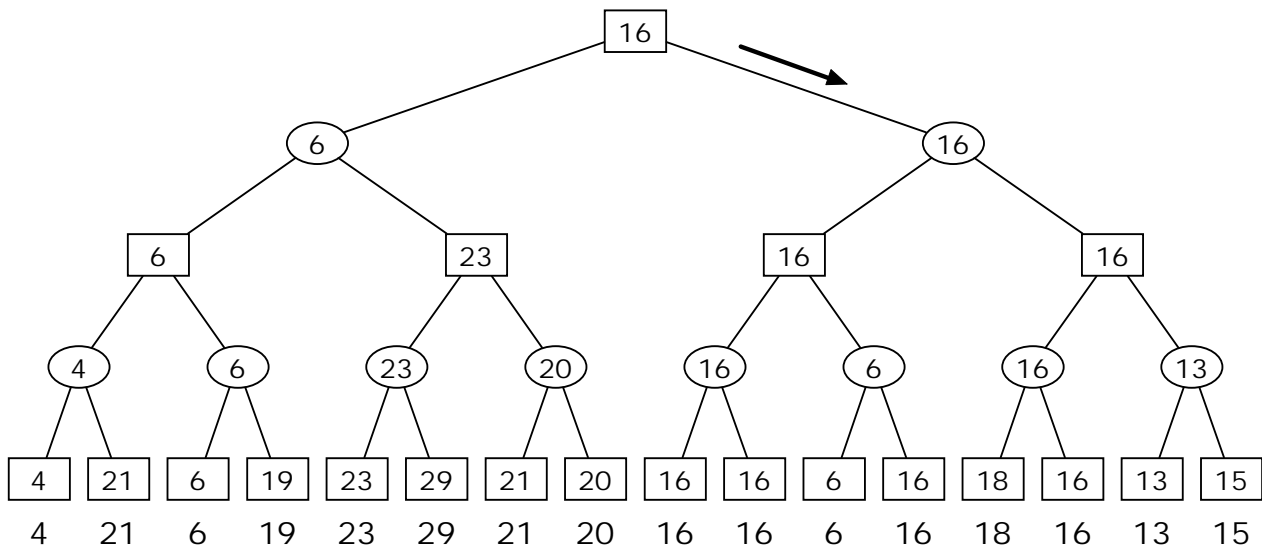
1.  $[\forall x \text{ Heavy}(x) \Rightarrow \text{Blue}(x)] \Rightarrow [\forall y \neg \text{Heavy}(y) \Rightarrow \text{Green}(y)]$ ,  
 $\neg[\neg \text{Heavy}(x) \vee \text{Blue}(x)] \vee [\text{Heavy}(y) \vee \text{Green}(y)]$ ,  
 $[\text{Heavy}(x) \wedge \neg \text{Blue}(x)] \vee [\text{Heavy}(y) \vee \text{Green}(y)]$ ,  
 $[\text{Heavy}(x) \vee \text{Heavy}(y) \vee \text{Green}(y)] \wedge [\neg \text{Blue}(x) \vee \text{Heavy}(y) \vee \text{Green}(y)]$ ,  
 **$[\text{Heavy}(x) \vee \text{Heavy}(y) \vee \text{Green}(y)]$  (1a);**  
 **$[\neg \text{Blue}(x) \vee \text{Heavy}(y) \vee \text{Green}(y)]$  (1b).**
2.  **$\forall x \text{ Blue}(x) \vee \text{Green}(x)$  (2a);**  
 $\forall x \neg[\text{Blue}(x) \wedge \text{Green}(x)]$ ,  
 **$\neg \text{Blue}(x) \vee \neg \text{Green}(x)$  (2b).**
3.  $[\exists x \neg \text{Heavy}(x)] \Rightarrow [\forall y \text{ Heavy}(y) \Rightarrow \text{Blue}(y)]$ ,  
 $\neg[\exists x \neg \text{Heavy}(x)] \vee [\forall y \neg \text{Heavy}(y) \vee \text{Blue}(y)]$ ,  $[\forall x \text{ Heavy}(x)] \vee [\forall y \neg \text{Heavy}(y) \vee \text{Blue}(y)]$ ,  
 **$\text{Heavy}(x) \vee \neg \text{Heavy}(y) \vee \text{Blue}(y)$ .**
4.  **$\text{Heavy}(O_1)$  (4a);**  
 **$\neg \text{Heavy}(O_2)$  (4b).**

La query è  $\exists x \text{ Green}(x)$ . Negandola si ottiene  **$\forall x \neg \text{Green}(x)$**  (è già in forma canonica).  
 L'albero di dimostrazione è il seguente.

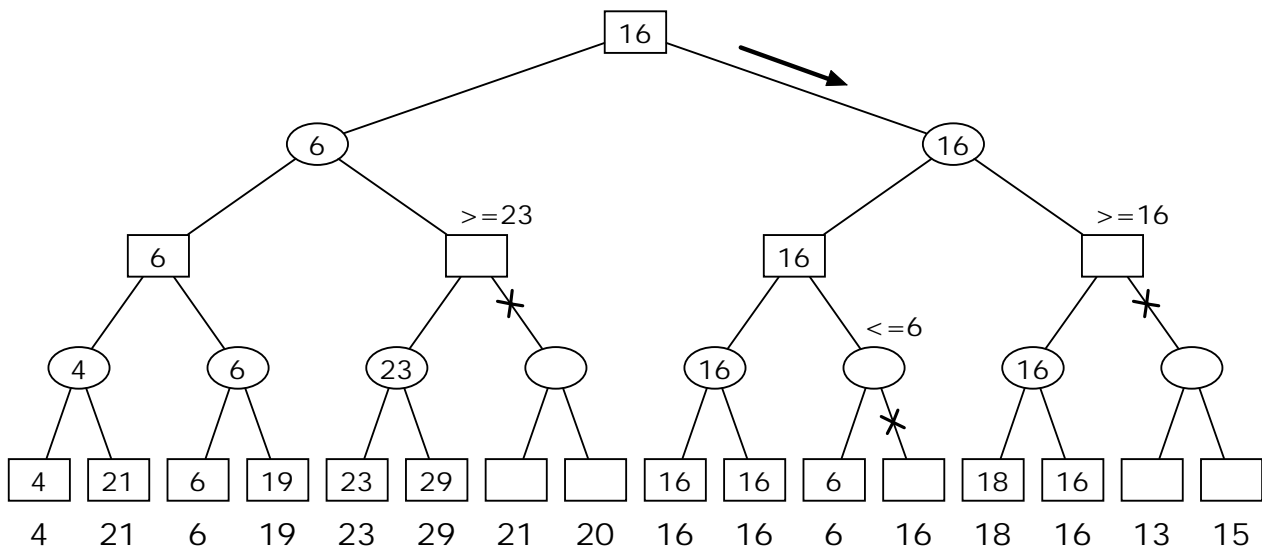


### Esercizio 2

Min-Max:



Alfa-Beta:



### Esercizio 3

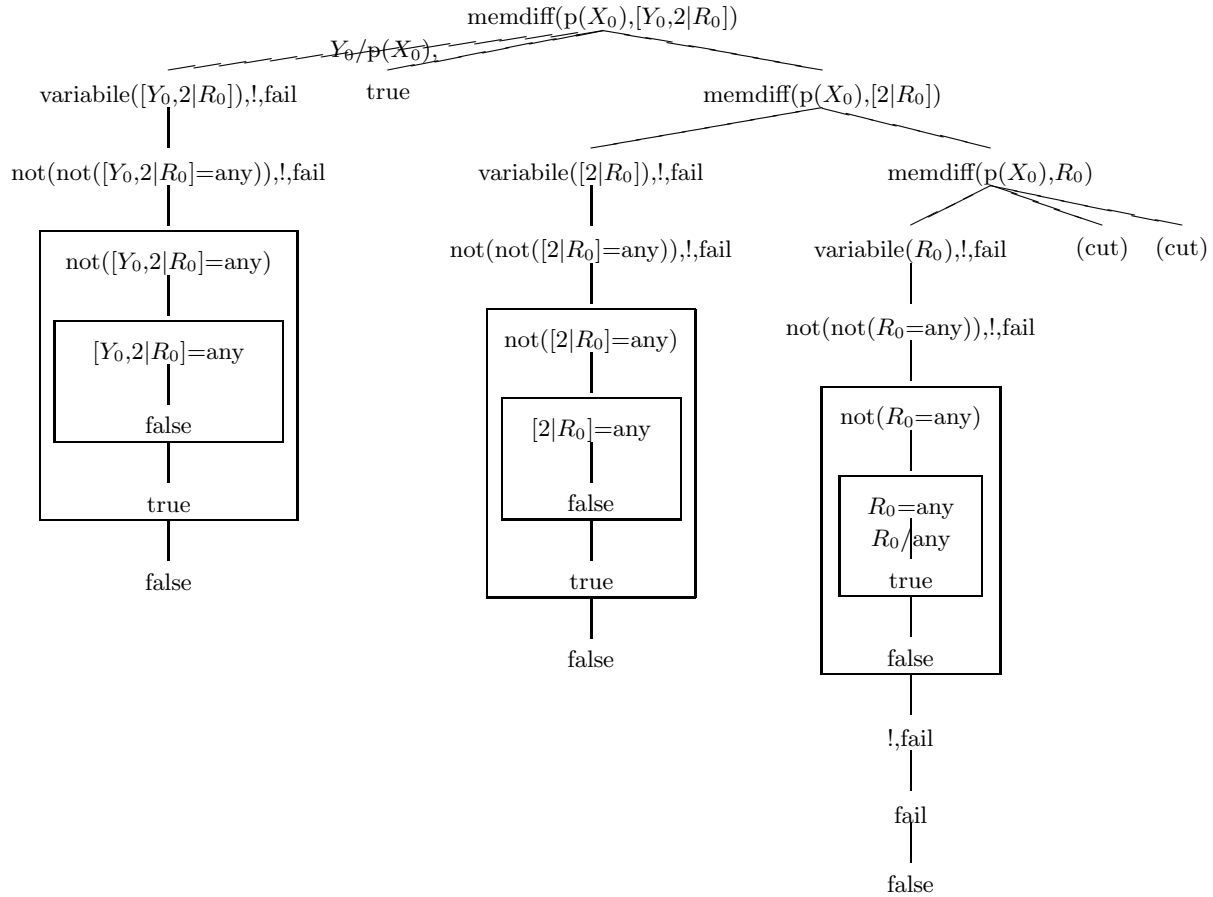
`/* power(X,N,V) is true if V is X to the Nth power.*/`

`power(0,N,0):-N>0.`

`power(X,0,1):- X>0.`

`power(X,N,V):-X>0, N>0, N1 is N - 1, power(X,N1,V1), V is V1*X.`

### Esercizio 4



### Esercizio 5

