

Esercizio 1 (6 punti)

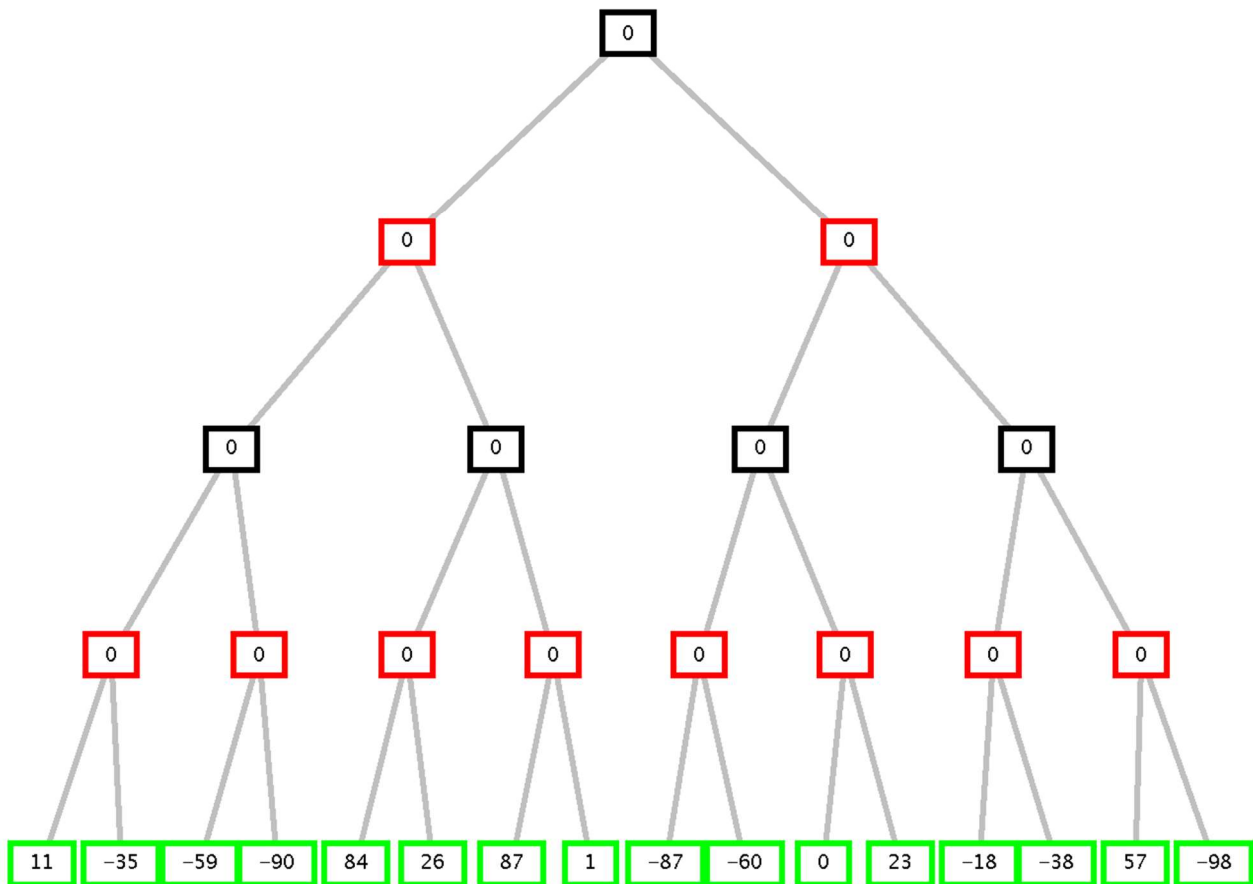
Si formalizzino le seguenti frasi in logica dei predicati:

- Esiste almeno un gatto amichevole
- Ogni gatto amichevole ama i bambini
- Ogni gatto che ama i bambini fa le fusa
- Ogni gatto che fa le fusa ama i bambini
- Il gatto Attila è amichevole.

Le si trasformi in clausole e si usi poi il principio di risoluzione per dimostrare che c'è un gatto che fa le fusa. Si usino i predicati `gatto(X)`, `amichevole(X)`, `ama_bambini(X)`, e il predicato `fa_fusa(X)`.

Esercizio 2 (punti 4)

Si consideri il seguente albero di gioco in cui il primo giocatore è *MAX*. Si mostri come l'algoritmo *min-max* e l'algoritmo *alfa-beta* risolvono il problema e la mossa selezionata dal primo giocatore.



Esercizio 3 (punti 6)

Dato il seguente programma Prolog, `rangeList(L1, L2, Min, Max)` che riporta nella lista `L2` gli elementi della lista `L1` compresi nel range tra `Min` e `Max`:

```
rangeList([], [], _, _).
rangeList([A|B], [A|T], Min, Max) :-
    A <= Max, A >= Min, !, rangeList(B, T, Min, Max).
rangeList([_ | B], T, Min, Max) :- rangeList(B, T, Min, Max).
```

disegnare l'albero SLD per il goal seguente (si indichino i tagli effettuati dal *cut* e non si espandano gli eventuali rami tagliati):

```
?-rangeList([5,12,31], L, 1, 10).
```

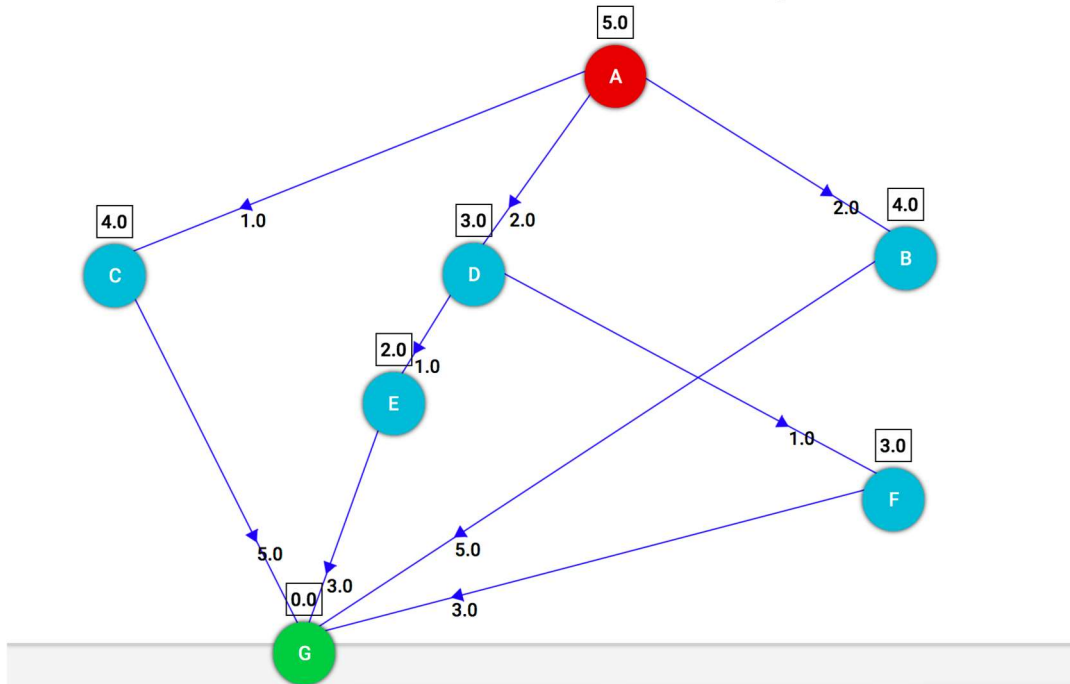
Esercizio 4 (punti 4)

Data una lista di reali di nome L che contiene un numero pari di elementi, si realizzi un predicato Prolog $\text{extract}(L, L1)$ che restituisca una nuova lista $L1$ contenente solo quegli elementi della lista L in modo che, considerati a coppie, a partire dai primi due elementi, il primo elemento della coppia sia minore o uguale (ovvero preceda) il secondo elemento.

Ad esempio, se $L = [3.2, 4.9, -1.1, -2.7, 5.3, 0]$, il predicato extract restituisce $[3.2, 4.9]$, in quanto 3.2 precede 4.9 , mentre non contiene gli altri elementi in quanto -1.1 non precede -2.7 e 5.3 non precede 0 .

Esercizio 5 (punti 7)

Si consideri il seguente grafo, dove A è il nodo iniziale e G il nodo goal, e il numero associato agli archi è il costo dell'operatore per andare dal nodo di partenza al nodo di arrivo dell'arco. A fianco di ogni nodo, in un quadrato, è indicata inoltre la stima euristica della sua distanza dal nodo goal:



- L'euristica è ammissibile?
- Si applichi la ricerca A^* e si disegni l'albero di ricerca sviluppato indicando per ogni nodo n l'ordine di espansione. In caso di non-determinismo, si scelgano i nodi da espandere in base all'ordine alfabetico del loro nome. Si consideri come euristica $h(n)$ quella indicata nel quadrato a fianco di ogni nodo in figura.
- Qual è il costo di cammino trovato da A^* ed il numero di nodi espansi per arrivare al goal G a partire dal nodo iniziale A ?

Esercizio 6 (punti 5)

Si consideri il seguente CSP:

$A: [4, 5, 6, 7, 8, 9, 10]$

$B: [1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10]$

$C: [1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10]$

$D: [1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10]$

$A > B - 5$

$C > B - 7$

$A = D + 3$

$B = D + 2$

Si cerchi la prima soluzione, applicando labeling e Forward Checking dopo ogni passo di labeling, considerando le variabili secondo l'ordine alfabetico del loro nome, e i valori nel dominio secondo l'ordine crescente sugli interi.

Si cerchi poi sempre la prima soluzione, ma applicando l'euristica Minimum Remaining Value per la scelta della variabile, e sempre applicando labeling e Forward Checking dopo ogni passo di labeling. Cosa cambia? Commentare adeguatamente.

COGNOME NOME _____

Min-max

Alfa-beta

Esercizio 1

- Esiste almeno un gatto amichevole
 $\exists X(\text{gatto}(X) \wedge \text{amichevole}(X))$
- Ogni gatto amichevole ama i bambini
 $\forall X(\text{gatto}(X) \wedge \text{amichevole}(X) \rightarrow \text{ama_bambini}(X))$
- Ogni gatto che ama i bambini fa le fusa
 $\forall X(\text{ama_bambini}(X) \wedge \text{gatto}(X) \rightarrow \text{fa_fusa}(X))$
- Ogni gatto che fa le fusa ama i bambini
 $\forall X(\text{gatto}(X) \wedge \text{fa_fusa}(X) \rightarrow \text{ama_bambini}(X))$
- Il gatto Attila è amichevole.
 $\text{gatto}(\text{attila}) \wedge \text{amichevole}(\text{attila})$

C'è un gatto che fa le fusa.

Query: $\exists Y \text{gatto}(Y) \wedge \text{fa_fusa}(Y)$

Clausole:

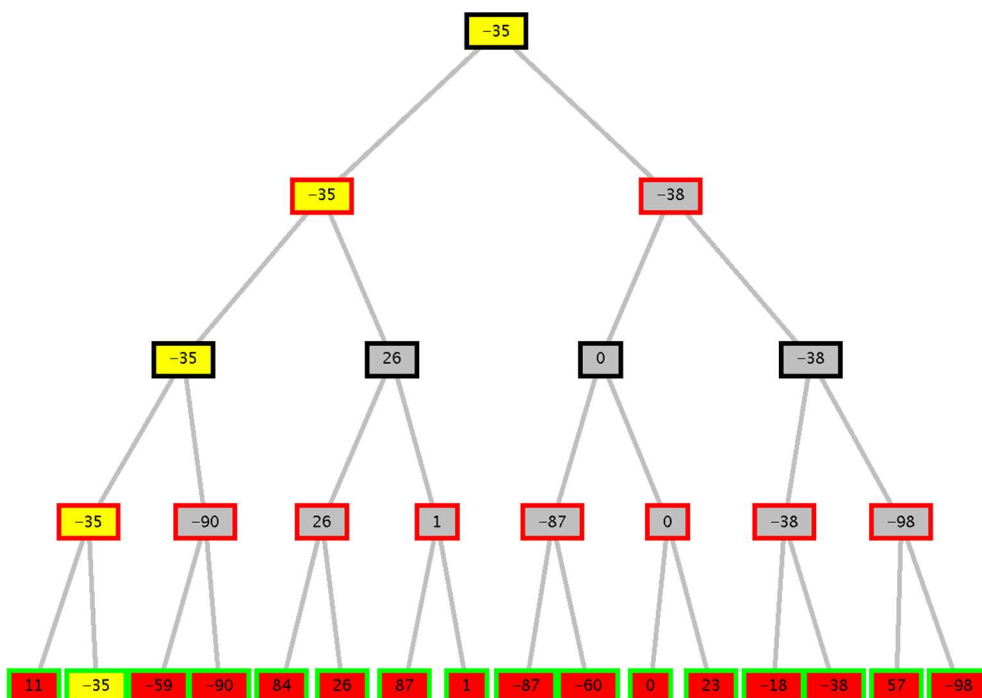
- C1a $\text{gatto}(c)$
- C1b $\text{amichevole}(c)$
- C2 $\neg\text{gatto}(X) \vee \neg\text{amichevole}(X) \vee \text{ama_bambini}(X)$
- C3 $\neg\text{gatto}(X) \vee \neg\text{ama_bambini}(X) \vee \text{fa_fusa}(X)$
- C4 $\neg\text{gatto}(X) \vee \text{ama_bambini}(X) \vee \neg\text{fa_fusa}(X)$
- C5a $\text{gatto}(\text{attila})$
- C5b $\text{amichevole}(\text{attila})$
- C6 $\neg\text{gatto}(Y) \vee \neg\text{fa_fusa}(Y)$ (goal, query negata)

Risoluzione (una possibile "strada"):

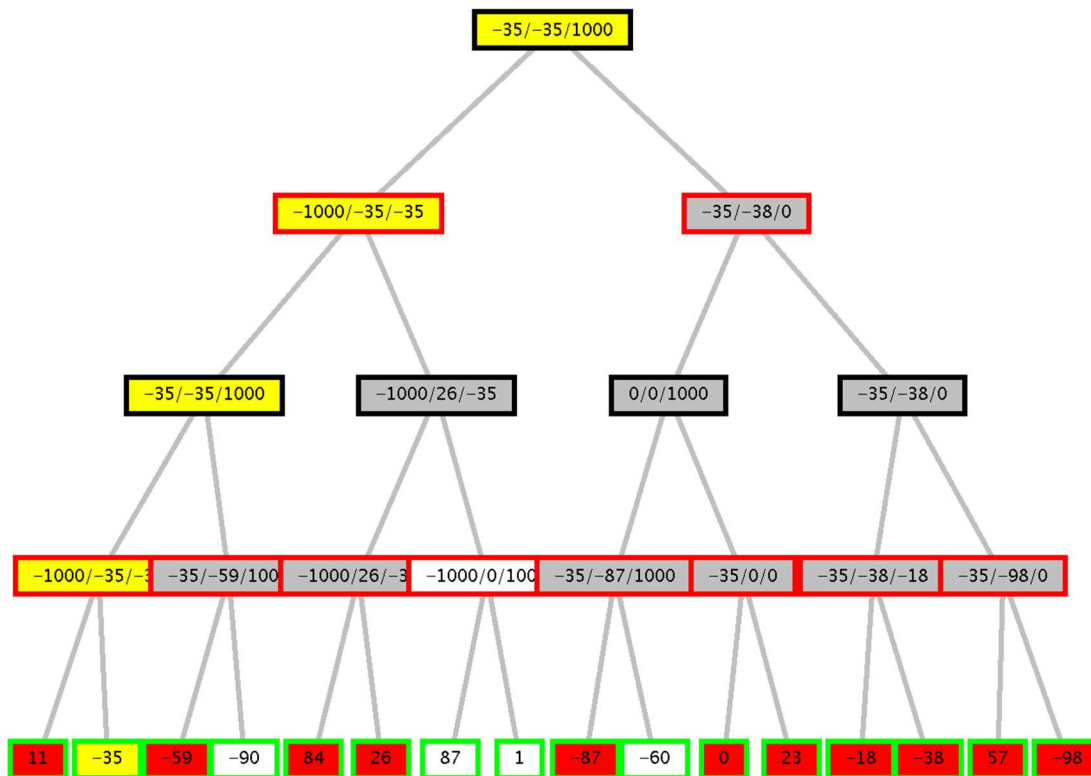
- C7: C6 + C3: $\neg\text{gatto}(X) \vee \neg\text{ama_bambini}(X)$
- C8: C7 + C2: $\neg\text{gatto}(X) \vee \neg\text{amichevole}(X)$
- C9: C8 + C5b: $\neg\text{gatto}(\text{attila})$
- C10: C9 + C5a: contraddizione

Esercizio 2

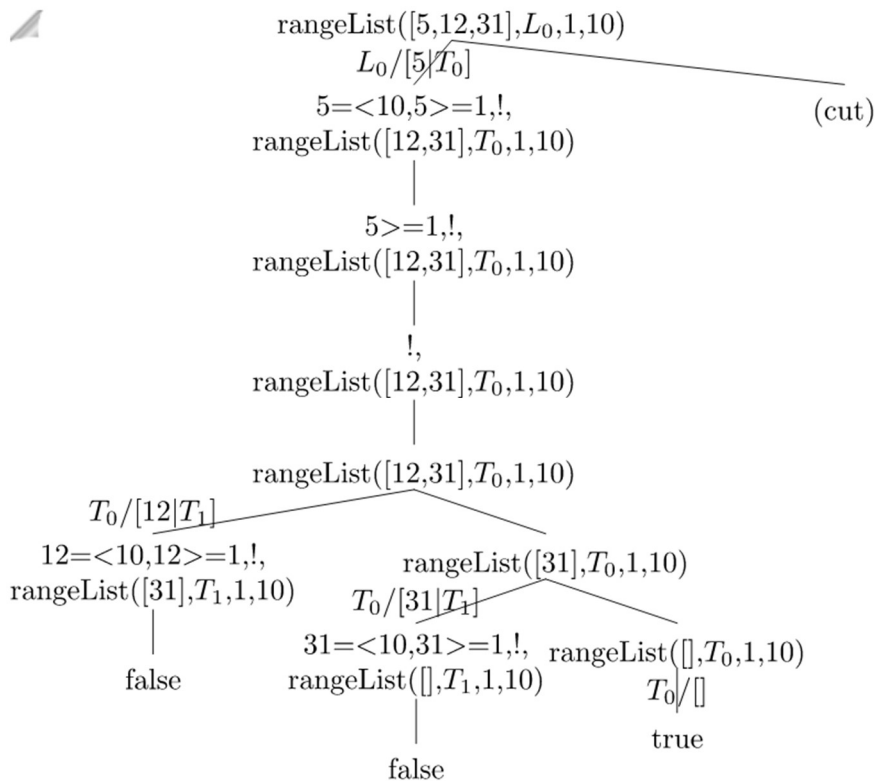
Min-Max:



Tagli alfa-beta: Sono 3 Tagli



Esercizio 3

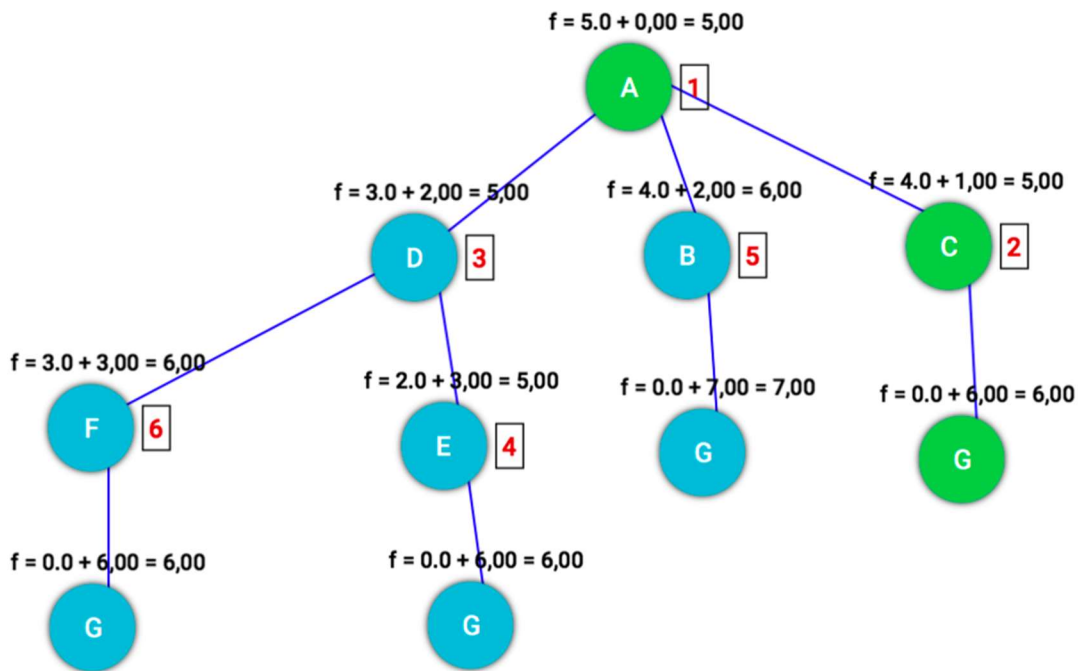


Esercizio 4

```
extract([], []).
extract([A,B|Tail],[A,B|Rest]) :- A< B, !, extract(Tail,Rest).
extract([_ ,_|Tail],Rest):- extract(Tail,Rest).
```

Esercizio 5

A* (l'euristica è ammissibile; costo di cammino: 6; nodi espansi: 6, quelli con etichetta quadrata a fianco, con all'interno numero d'ordine di espansione)



Esercizio 6

- A::[4, 5, 6, 7, 8, 9, 10]
- B::[1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10]
- C::[1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10]
- D::[1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10]
- A>B-5
- C>B-7
- A=D+3
- B=D+2

	A	B	C	D
Labeling e FC	A=4	[1...8]	[1...10]	[1...10]
Labeling e FC	A=4	[1...8]	[1...10]	[1]
Backtracking	A=4	B=1	[1...10]	Fail
Backtracking	A=4	B=2	[1...10]	Fail
Labeling e FC	A=4	B=3	[1...10]	[1]
Labeling e FC	A=4	B=3	C=1	[1]
Labeling e FC	A=4	B=3	C=1	D=1
Con MRV invece:	A	B	C	D
Labeling e FC	A=4	[1...8]	[1...10]	[1]
Labeling e FC	A=4	[1...8]	[1...10]	D=1
Labeling e FC	A=4	[3]	[1...10]	D=1
Labeling e FC	A=4	B=3	[1...10]	D=1
Labeling e FC	A=4	B=3	C=1	D=1

L'euristica MRV fa scegliere prima la variabile con dominio più piccolo come cardinalità, e quindi porta a legare prima la variabile D all'unico valore possibile (ovvero il valore 1), evitando i fallimenti che si hanno nel caso di scelta della variabile B da istanziare prima della variabile D.