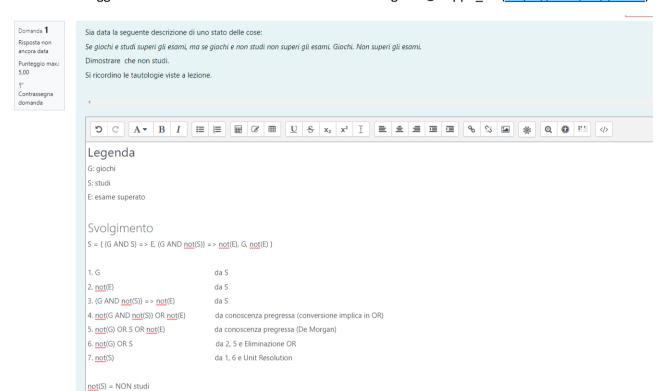
## TDE LP 10/11/2021 (primo compitino)

Queste sono soltanto le mie 6 risposte dell'esame. Non assicuro la correttezza, perciò invito chiunque trovi un errore di suggerirmi la correzione. Potete contattarmi su Telegram @Kappo 99 (https://t.me/Kappo 99).



Domanda **2**Risposta non ancora data
Punteggio max.: 5,00

P
Contrassegna domanda

```
Considerate il seguente automa a stati finiti scritto in Prolog.
                                                                                                                                                                                          Tempo rimasto 1:2
 Quali espressioni riconosce questo automa?
 NB. Il predicato alphanumeric/1 è vero quando il suo argomento è una lettera o una cifra.
   accept([I | Is], S) :- delta(S, I, N), accept(Is, N).
accept([], Q) :- final(Q).
   initial(start).
   final(type).
   delta(start, 'A', dev).
   delta(start, 'B', dev)
delta(start, 'C', dev)
   delta(start, 'Z', dev).
delta(dev, ':', n1).
   delta(n1, '\', name).
   delta(n, \, name):
delta(n, L, name):
delta(name, L, name):
delta(name, \, name):
delta(name, \, '\, name).
delta(name, '\', name).
delta(name, '\', type).
delta(type, L, type):
- alphanumeric(L).
 Attenzionel NON scrivete "il programma riconosce un 'due punti', uno 'slash' e poi delle lettere e poi se la lista è vuota...". Dite solo che tipo di stringhe sono riconosciute dall'automa
    Il programma riconosce le stringhe così composte:

    almeno una lettera maiuscola

    carattere :

  • carattere \ oppure lettera maiuscola
  • una serie di caratteri che possono essere \ o lettera maiuscola (almeno uno)

    carattere

    una serie di lettere maiuscole (anche nessuna)

  L'automa serve a riconoscere una serie di indirizzi URL, i quali potrebbero anche non essere ben formati secondo lo standard.
  Di seguito alcuni esempi:

    HTTPS:\\SITO1\PAGINA3.HTML
```

Domanda 3
Risposta non ancora data
Punteggio max: 5,00

Contrassegna

domanda

Definite un predicato deepest\_node/3 che è vero quando il primo argomento è la radice di un (sotto)albero binario ed il secondo argomento è un nodo foglia che si trova alla profondità massima. La profondità massima è riportata nel terzo argomento. Se ci sono più foglie alla stessa profondità massima, non si specifica l'ordine in cui queste sono recuperabili via backtracking.

Si assume che i nodi siano definiti come node(Key, Value, Left, Right) come al solito.

Esempi

- deepest\_node(node(42, the\_answer, void, void), DN, D).

DN = node(42, the\_answer, nil, nil)

D = 0

- deepest\_node(node(42, the\_answer, void, node(666, the\_beast, void, void)), DN, D).

DN = node(666, the\_beast, nil, nil)

D = 1

deepest\_node(node(Key, Value, yoid, yoid), DN, D) := deepest\_node(\_, node(Key, Value, nil, nil), 0) .

deepest\_node(node(Key, Value, Left, yoid), DN, D) := deepest\_node(Left, DN, D+1) .

deepest\_node(node(Key, Value, Left, Right), DN, D) := deepest\_node(Left, DN, D+1) .

deepest\_node(node(Key, Value, Left, Right), DN, D) := deepest\_node(Left, DN, D+1) .

deepest\_node(node(Key, Value, Left, Right), DN, D) := deepest\_node(Left, DN, D+1) .

Domanda 4
Risposta non
ancora data
Punteggio max.:
5,00

Contrassegna
domanda

Dare una definizione di "regola di inferenza" e definire almeno tre regole di inferenza presentate a lezione. 5 C A → B I 🗏 🗏 🗐 Ø 🗒 U S x₂ x² I 🖹 🚊 🚊 📮 🖲 % % 📓 🌞 Q 💿 👑 🛷 Una regola di inferenza serve, a partire da alcune formule date nella forma FBF, a ricavare una nuova formula. F1, F2, ..., Fk [nome regola] R Ogni Fi rappresenta una formula (vera) in FBF e R è la formula generata da "inserire" in FBF. [nome regola] serve per indicare quale regola di inferenza è stata usata. Alcuni esempi di regole di inferenza viste a lezione sono: A, A => B Modus Ponens В A, not(A) OR B Unit Resolution В not(B), A => BModus Tollens

Domanda **5**Risposta non ancora data
Punteggio max:
5,00

Contrassegna

domanda

Spiegare come avviene la dimostrazione per assurdo mediante uso del principio di risoluzione.

Il principio di risoluzione è l'unica regola di inferenza utilizzata da Prolog (è facile da usare e da implementare):

- opera su FBF trasformate in forma normale congiunta
- ognuno dei congiunti viene detto clausola

not(A)

Per effettuare una dimostrazione per assurdo, il principio di risoluzione viene applicato nel seguente modo:

Supponiamo di avere a disposizione un insieme di FBF, e supponiamo di voler dimostrare che una formula atomica (ovvero una supposizione che facciamo) sia vera (ad esempio p).

Per poter procedere utilizzando il metodo della riduzione ad assurdo (recuction ad absurdum), assumiamo che not(p) sia vera.

Se combinandola con le mie FBF ottengo una contraddizione (ad esempio A AND not(A)), allora posso concludere che la mia supposizione p sia necessariamente vera.

Domanda **6**Risposta non ancora data
Punteggio max.: 5,00

Contrassegna domanda

Dato un programma Prolog e un goal, descrivere la differenza tra albero di derivazione costruito applicando la regola right-most e l'albero costruito applicando la regola di derivazione left-most.

Cosa viene garantito da entrambi gli alberi di derivazione?

cosa viene garantito da entramor gir albert di derivazione



Tutti gli alberi di derivazione SLD vengono costruiti da sinistra verso destra, e dall'alto al basso.

Questo significa che durante la costruzione dell'albero inizia con i rami di sinistra, poi quelli di destra (MAI viceversa). Per la creazione dei vari nodi, si cerca la corrispondenza delle clausole di Hom dall'alto al basso, nell'ordine in cui sono scritte sul file Prolog (.pl).

La differenza applicando la regola **left-most** o **right-most** è solo sulla scelta, all'interno del nodo, di quale regola applicare.

Ad esempio se in un nodo compaiono le clausole a(X, Y), b(W, Z) applicando la regola left-most verrà prima risolta la clausola a(X, Y), mentre se applichiamo la regola right-most verrà risolta per prima la clausola b(W, Z).

Ad ogni ramo di un albero SLD corrisponde una derivazione SLD. Ogni ramo che termina con il nodo vuoto (":-") rappresenta una derivazione SLD di successo.

La regola di calcolo (left-most o right-most) influisce sulla struttura dell'albero sia per ampiezza sia per profondità. Ma questo NON influisce sulla completezza e correttezza dell'albero.

Ovvero, qualunque sia la regola di calcolo, il numero di cammini di successo (se in numero finito) è lo stesso in tutti gli alberi SLD costruibili partendo dal nostro programma Prolog e il goal da dimostrare.