

Tempo a disposizione: ore 2.

**Svolgere gli esercizi 1-4 e 5-8 su due fogli differenti.**

1. Si dia la definizione di linguaggio generato da una grammatica  $G = (NT, T, S, P)$ .
2. Con la notazione  $\mathcal{C}_{L_1, L_2}^L$  indichiamo un compilatore da  $L_1$  a  $L_2$  scritto in  $L$ . Con  $\mathcal{I}_{L_1}^L$  indichiamo un interprete scritto in  $L$  per il linguaggio  $L_1$ ; se  $P$  è un programma in  $L_1$  e  $x$  un suo dato,  $\mathcal{I}_{L_1}^L(P, x)$  indica l'applicazione dell'interprete a  $P$  e  $x$ . Si dica se la valutazione di  $\mathcal{I}_{L_1}^L(\mathcal{C}_{L_1, L_2}^{L_1}, \mathcal{C}_{L_1, L_2}^{L_1})$  produce un qualche risultato motivando la risposta.
3. Si dia il DFA minimo che riconosce il linguaggio definito dall'espressione regolare  $a(a | ab)^*(ba)^*$ .
4. Si consideri la grammatica aumentata

- (1)  $S' \rightarrow S$
- (2)  $S \rightarrow Ab$
- (3)  $S \rightarrow Bc$
- (4)  $A \rightarrow aA$
- (5)  $A \rightarrow \epsilon$
- (6)  $B \rightarrow aB$
- (7)  $B \rightarrow \epsilon$

Mostrare che non è SLR(1) (usare l'argomento più economico). Verificare se è LL(1), dando esplicitamente l'automa.

5. Si consideri la seguente definizione di tipo record:

```
type S = struct{
    int x;
    char y;
};
```

Si supponga che un `int` sia memorizzato su 2 byte, un `char` su 1 byte, su un'architettura a 16 bit con allineamento alla parola. In un blocco viene dichiarato un vettore:

```
S A[10];
```

Indicando con `PRDA` il puntatore all'RdA di tale blocco, e con `ofst` l'offset tra il valore di `PRDA` e l'indirizzo iniziale di memorizzazione di `A`, si dia l'espressione per il calcolo dell'indirizzo dell'elemento `A[4].y`.

6. Si dica cosa viene stampato dal seguente frammento in un linguaggio con eccezioni:

```
void f() throws X {
    throw new X();
}

void g (int sw) throws X {
    if (sw == 0) {f();}
    try {f();} catch (X e) {write("in_g");}
}
...
try {g(1);}
    catch (X e) {write("in_main");}
```

7. Si consideri il seguente frammento di programma scritto in uno pseudo-linguaggio che usa scope statico.

```
{
void f() {
    void g() {
        corpo_di_g;
    }

    void h() {
        void l(){
            corpo_di_l;
        }
        corpo_di_h;
    }
    corpo_di_f;
}
```

Si descriva graficamente l'evoluzione del display nella sequenza di chiamate `f`, `g`, `h`, `l`, `g`, supponendo che tutte le chiamate rimangano attive (ossia nessuna funzione ha restituito il controllo).

8. Si consideri il seguente frammento in uno pseudolinguaggio con scope dinamico e parametri di ordine superiore:

```
int x = 700;
int n = 30;
void g(){
    write(n+x)
}
void foo (int f(), int n){
    if (n==0) f();
    else foo(f,0);
    g();
}
{
    int x = 5;
    foo(g,1)
}
```

Si dica cosa stampa il frammento con (i) shallow binding; (ii) deep binding.