

Tempo a disposizione: ore 2.

1. Si consideri la grammatica $G = (\{A, B\}, \{a, b\}, A, P)$ dove P è l'insieme seguente:

$$\begin{aligned} A & ::= aAa \mid B \\ B & ::= BbbB \mid \epsilon \end{aligned}$$

Si consideri la seguente affermazione: "Per ogni $k \geq 0$, $\mathcal{L}(G)$ contiene una stringa di lunghezza k ". Si dica se è vera o falsa. Se si ritiene che sia vera, si fornisca una giustificazione (informale o una dimostrazione); se si ritiene falsa, si mostri un k ed una stringa lunga k che non sta in $\mathcal{L}(G)$.

2. Si consideri la seguente definizione di funzione in un linguaggio con gestione della memoria con pila di RdA:

```
int f(int n,m){
    if (n==0) return 1;
    else return f(n-1,m+n);
```

Quanti record di attivazione sono certamente *necessari* su una macchina astratta per calcolare $f(3,0)$? Si dia una sintetica giustificazione.

3. In uno pseudolinguaggio con eccezioni (`try/catch`) si incontra il seguente blocco di codice:

```
public static void ecc() throws X {
    throw new X();
}
public static void g (int para) throws X {
    if (para == 0) {ecc();}
    try {ecc();} catch (X) {write(3);}
}
public static void main () {
    try {g(1);} catch (X) {write(1);}
    try {g(0);} catch (X) {write(0);}
}
```

Si dica cosa viene stampato all'esecuzione di `main()`.

4. Si dica cosa stampa il seguente frammento in uno pseudolinguaggio con passaggio per valore-risultato:

```
int X[10];
int i = 1;
X[0] = 10;
X[1] = 10;
X[2] = 10;
void foo (value-result int Y,J){
    X[J] = J-1;
    write(Y);
    J++;
    X[J]=J;
    write(Y);
}
foo(X[i], i);
write(X[i]);
```

5. Si consideri la dichiarazione di array multidimensionale `int A[10][10][10]`. Sappiamo che: un intero è memorizzato su 4 byte; l'array è memorizzato in ordine di riga, con indirizzi di memoria crescenti (cioè se un elemento è all'indirizzo i , il successivo è a $i+4$ ecc.) Qual è l'offset dell'elemento `A[3][3][4]` rispetto all'elemento `A[0][0][0]`? (Si risponda in notazione decimale).

6. Si assuma di avere uno pseudolinguaggio che adotti la tecnica dei *locks and keys*. Se *OGG* è un generico oggetto nello heap, indichiamo con *OGG.lock* il suo lock (nascosto); se *PTR* è un generico puntatore (sulla pila o nello heap), indichiamo con *PTR.key* la sua key (nascosta). Si consideri il seguente frammento di codice:

```
C foo = new C(); // oggetto OG1
C bar = new C(); // oggetto OG2
C fie = foo;
bar = fie;
```

Si diano possibili valori di *OG1.lock*, *OG2.lock*, *foo.key*, *fie.key* e *bar.key* dopo l'esecuzione del frammento.

7. È dato il seguente frammento di codice in uno pseudolinguaggio con scope statico gestito con display:

```
int x = 5;
int y = 4;
void B(){
    int x = 4;
    int z = 3;
    C();
}
void C(){
    int x = 3;
    void D(){
        int x = 2;
    }
    D();
}
B();
```

Si rappresenti graficamente il display subito dopo che il controllo è entrato nella funzione D.

8. Si considerino le seguenti classi Java:

```
public class A {
    int x = 5;
    int fie () {return g();}
    int g() {return x;}
}

public class B extends A{
    int x = 0;
    int g() {return x;}
}
```

Si consideri adesso il seguente frammento di codice:

```
B b = new B();
A a = b;
int zz = a.fie()+ a.x ;
```

Si dica qual è il valore di *zz* al termine dell'esecuzione del frammento.