

**Prova scritta dell'esame di ammissione al  
Dottorato di Ricerca in Informatica - Università di Pisa  
10 Novembre 2005**

**1** Il candidato svolga due a scelta tra i tre esercizi seguenti.

Esercizio 1

Dati  $n > 3$  filosofi (numerati da 1 ad  $n$ ) si consideri la seguente soluzione del problema dei filosofi a cena:

```
Semaforo bacchetta[n];
```

```
Filosofo i (con i pari):
```

```
Loop {  
    pensa  
    wait( bacchetta[i] )           // prende la bacchetta alla sua destra  
    wait( bacchetta[((i+1) mod n) +1] ) // prende la bacchetta alla sua sinistra  
    mangia  
    signal( bacchetta[((i+1) mod n) +1] ) // rilascia la bacchetta alla sua sinistra  
    signal( bacchetta[i] ) // rilascia la bacchetta alla sua destra  
}
```

```
Filosofo j (con j dispari):
```

```
Loop {  
    pensa  
    wait( bacchetta[((j+1) mod n) +1] ) // prende la bacchetta alla sua sinistra  
    wait( bacchetta[j] ) // prende la bacchetta alla sua destra  
    mangia  
    signal( bacchetta[j] ) // rilascia la bacchetta alla sua destra  
    signal( bacchetta[((j+1) mod n) +1] ) // rilascia la bacchetta alla sua sinistra  
}
```

Dire (motivando la risposta) se:

- 1) nella soluzione proposta si può verificare il deadlock
- 2) nella soluzione proposta si può verificare l'attesa indefinita
- 3) la soluzione è ottima dal punto di vista del parallelismo (numero di filosofi che possono mangiare contemporaneamente)

Esercizio 2

Dato l'alfabeto  $A = \{a,b,c\}$ , il candidato fornisca:

- un linguaggio libero (context-free) non regolare su  $A^*$
- un linguaggio dipendente dal contesto e non libero su  $A^*$

motivando formalmente le risposte.

### Esercizio n. 3

Si consideri un semplice linguaggio imperativo con la seguente sintassi.

```
Prog ::=      program ConstVarDecl ; ProcDecl ; Com.

ConstVarDecl ::=  null | const Ide = ConstValue | var Ide : Type |
                  ConstVarDecl ; ConstVarDecl

Type ::=       int | bool

ProcDecl ::= procedure Ide (Par) ConstVarDecl ; Com
            | ProcDecl ; ProcDecl

Par ::=       Type Ide

Com ::=       Ide := Exp
            | Com ; Com
            | if Exp then Com else Com endif
            | while Exp do Com endw
            | read (Ide) | write (Exp)
            | Ide (Exp)
```

Le categorie sintattiche *Ide*, *Exp* e *ConstValue* vengono omesse per semplicità e hanno l'ovvio significato. L'unica modalità di passaggio dei parametri prevista è quella *per valore*. Inoltre le procedure possono essere ricorsive e possono far riferimento a variabili globali.

Si definisca la semantica formale della dichiarazione di procedura e della chiamata di procedura, assumendo data la semantica degli altri costrutti, sia nel caso di *scoping statico* che nel caso di *scoping dinamico*. Si dia un esempio di programma la cui semantica di input/output differisce nei due casi, motivando la risposta.

Si ricorda che, nel regime di *scoping statico*, l'ambiente globale utilizzato al momento della chiamata di procedura è quello relativo alla dichiarazione della procedura stessa. In regime di *scoping dinamico*, invece, l'ambiente globale è quello presente al momento della chiamata.

**2** Il candidato descriva un'area di ricerca innovativa in informatica, inquadrandola nel settore di riferimento e delinendone i possibili sviluppi futuri che ritiene più promettenti.