

# Quinta esercitazione

## Linguaggi di programmazione

Tutor didattico: Giosuè Cotugno

[giosue.cotugno2@unibo.it](mailto:giosue.cotugno2@unibo.it)

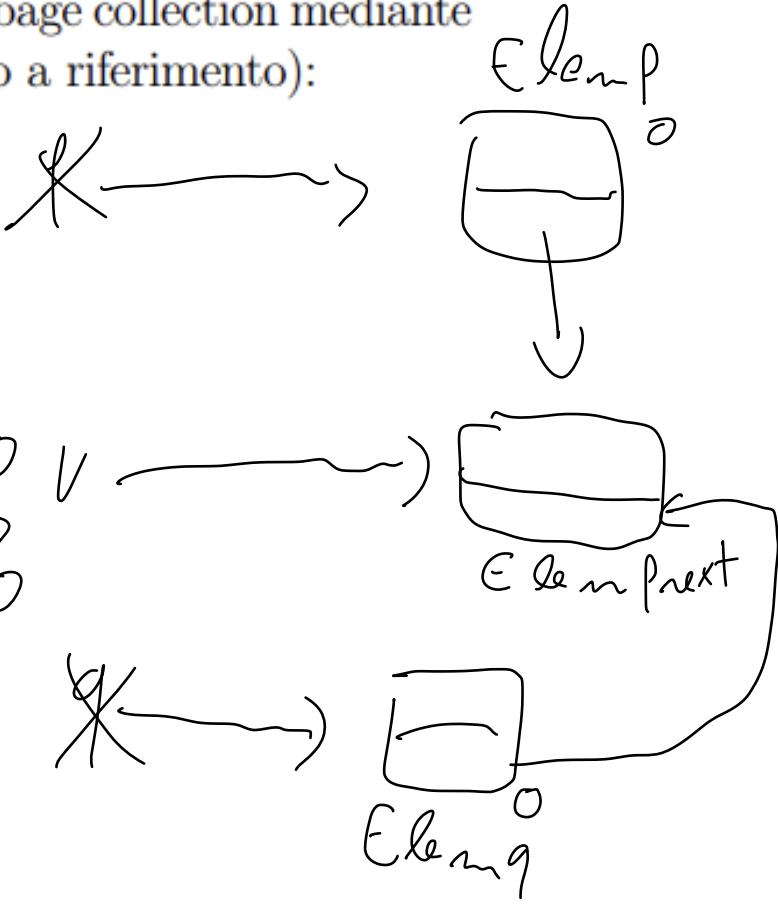
A.A. 2023/2024

# Esercizio 1

Si consideri il seguente frammento in un linguaggio con garbage collection mediante contatori dei riferimenti (le variabili adottano un modello a riferimento):

```
class Elem {
  int n;
  Elem next;

  Elem foo() {
    Elem p = new Elem(); // oggetto OGG10
    p.next = new Elem(); // oggetto OGG23
    Elem q = new Elem(); // oggetto OGG30
    q.next = p.next;
    return p.next;
  }
}
Elem r = Elem.foo();
```

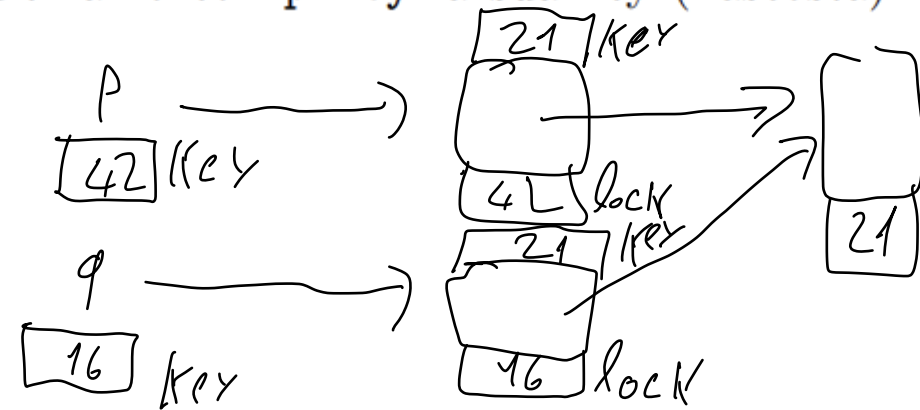


Si dica quali sono i valori dei contatori dei riferimenti dei tre oggetti al termine dell'esecuzione del frammento. Spiegare brevemente (max 10 righe) il ragionamento dietro alla risposta.

# Esercizio 2

7. Si assuma di avere un linguaggio che adotti la tecnica *locks and keys*. Dato **OGG** generico oggetto nello heap, indichiamo con **OGG.lock** il suo lock (nascosto). Data **p** variable contenente il valore di un generico puntatore (sulla pila o nello heap), indichiamo con **p.key** la sua key (nascosta). Si consideri il seguente frammento di codice:

```
class C {  
    C next;  
}  
C p = new C();           // oggetto OGG1  
C q = new C();           // oggetto OGG2  
{ p.next = new C(); } // oggetto OGG3  
q.next = p.next;
```



Si diano possibili valori di **OGG1.lock**, **OGG2.lock**, **OGG3.lock**, **p.key**, **p.next.key**, **q.key**, **q.next.key** dopo l'esecuzione del frammento (spiegare brevemente il ragionamento seguito).

7. Si dica cosa stampa (tramite il comando di stampa in linea, `write( var )`) il seguente frammento di programma in un linguaggio con gestione delle eccezioni e scope statico.

```
int x = 0; // 8
int y = 1; // 5
int z = 0;

void f( int z ) throws W, Z {
    if( x < y ){ throw Z; }
    if ( x > z ){ throw W; }
    write( y ); // 1 // 2
    y = x + y;
    f( z++ );
}

void g( int z ) { // z=3
    try {
        f( z );
    } catch ( Z ){
        write( x ); // 0 // 1 // 3
        x = x + y;
        g( z );
    } catch ( W ){
        write( x ); // 8
    }
}

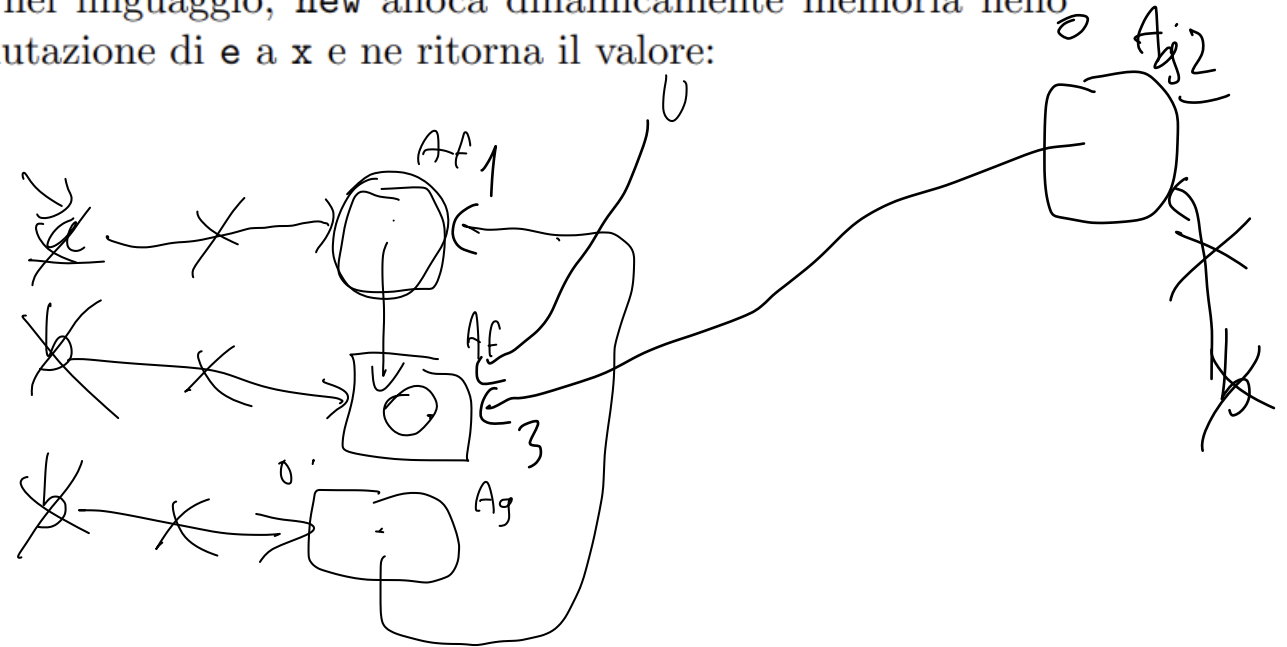
{
    int x = 3;
    g( x );
}
```

## Esercizio 3

# Esercizio 4

7. È dato il seguente frammento di codice in un linguaggio con variabili a riferimento e garbage collection con contatori dei riferimenti; nel linguaggio, **new** alloca dinamicamente memoria nello heap e l'espressione  $x = e$  assegna la valutazione di  $e$  a  $x$  e ne ritorna il valore:

```
type A = struct { A next; }  
A f(){  
  A a = new A();  
  A b = a.next = new A();  
  return a;  
}  
A g( A a ){  
  A b = new A();  
  return b.next = a;  
}  
A u = g( f() );  
u = g( u.next );
```

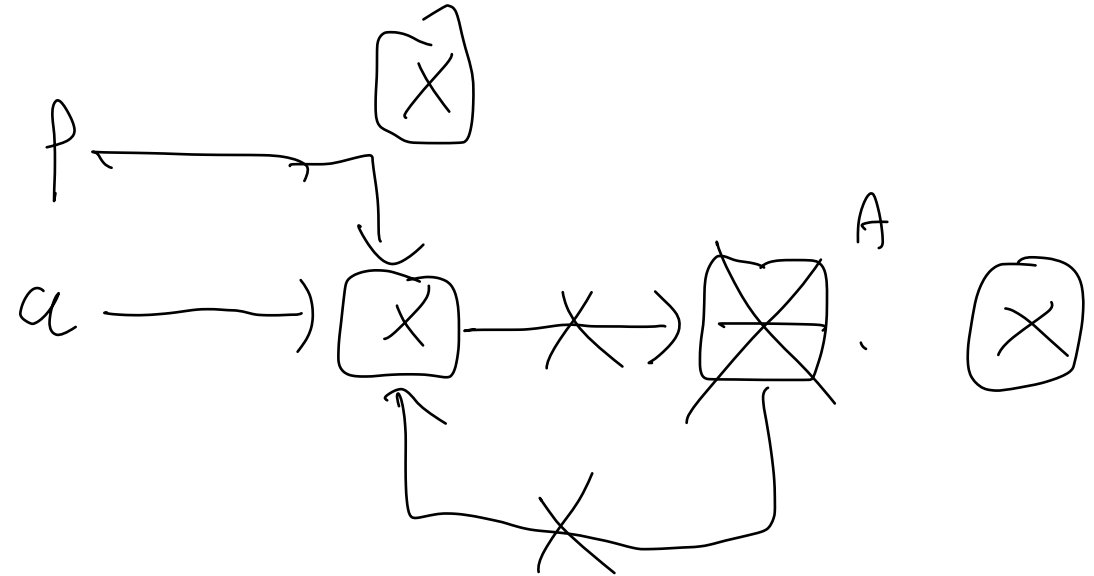


- (i) Quanti oggetti di tipo A sono creati sullo heap in totale? (ii) Per ciascuno di essi si dia il valore del contatore dei riferimenti al termine del frammento.

# Esercizio 5

8. Il pseudolinguaggio usato nel codice sottostante ammette l'uso dei puntatori—`new A()` alloca una nuova struttura di tipo `A` nello heap e `free( a )` libera la memoria nello heap puntata da `a`. Il codice presenta problemi nella gestione dei riferimenti. Dove? In che modo la tecnica delle “tombstones” risolvere il problema? Motivare la risposta.

```
struct A { struct A* a; int b; };  
A* p;  
A* a = new A();  
*a.a = a;  
p = a;  
free( p );  
*a.b = 5;
```



# Esercizio 6

7. Si consideri un linguaggio con passaggio per valore nel quale le eccezioni sono dichiarate con la sintassi `exception E` (E nome dell'eccezione), sono sollevate con l'istruzione `throw E` e sono gestite coi blocchi `try { ... } catch E { ... }`. Il linguaggio ha scoping statico per tutti i nomi, eccezioni comprese. Cosa stampa (tramite l'operazione `print`) il seguente frammento? Spiegare brevemente il ragionamento dietro la risposta.

```
exception Y;
a() { throw Y; }
exception X;
b( int x ) {
  if ( x < 5 ){ print( x ); a(); } // } // 4
  else { print( x ); throw X; } // 5
}
c( int x ) {
  try { b( x++ ); } // 4 // 6
  catch ( Y y ) { print( 1 ); c( x ); } // 1 // 1
}
d( int z ) { try { c( z ); } catch ( X x ){ } }

d( 3 );
```

# Esercizio 7

7. In un pseudolinguaggio, `new` crea un nuovo oggetto nello heap. La lista di interi `ListInt` occupa 1 byte, da sommare allo spazio degli `Int` contenuti. Un `Int` occupa 1 byte, mentre un `Long` occupa 4 byte. `ListInt` offre `add`, che aggiunge un intero in coda, e `get`, che fornisce l'intero contenuto alla posizione passata come parametro. Il pseudolinguaggio usa passaggio per riferimento e garbage collection di tipo stop-and-copy, attivando la collection una volta superato l'80% di utilizzo della memoria disponibile al collector. Lo heap ha 30 byte di memoria complessiva ed è assunto inizialmente vuoto. Indicare, spiegando brevemente il ragionamento seguito, quante volte viene chiamato il garbage collector nell'esecuzione del seguente frammento di codice.

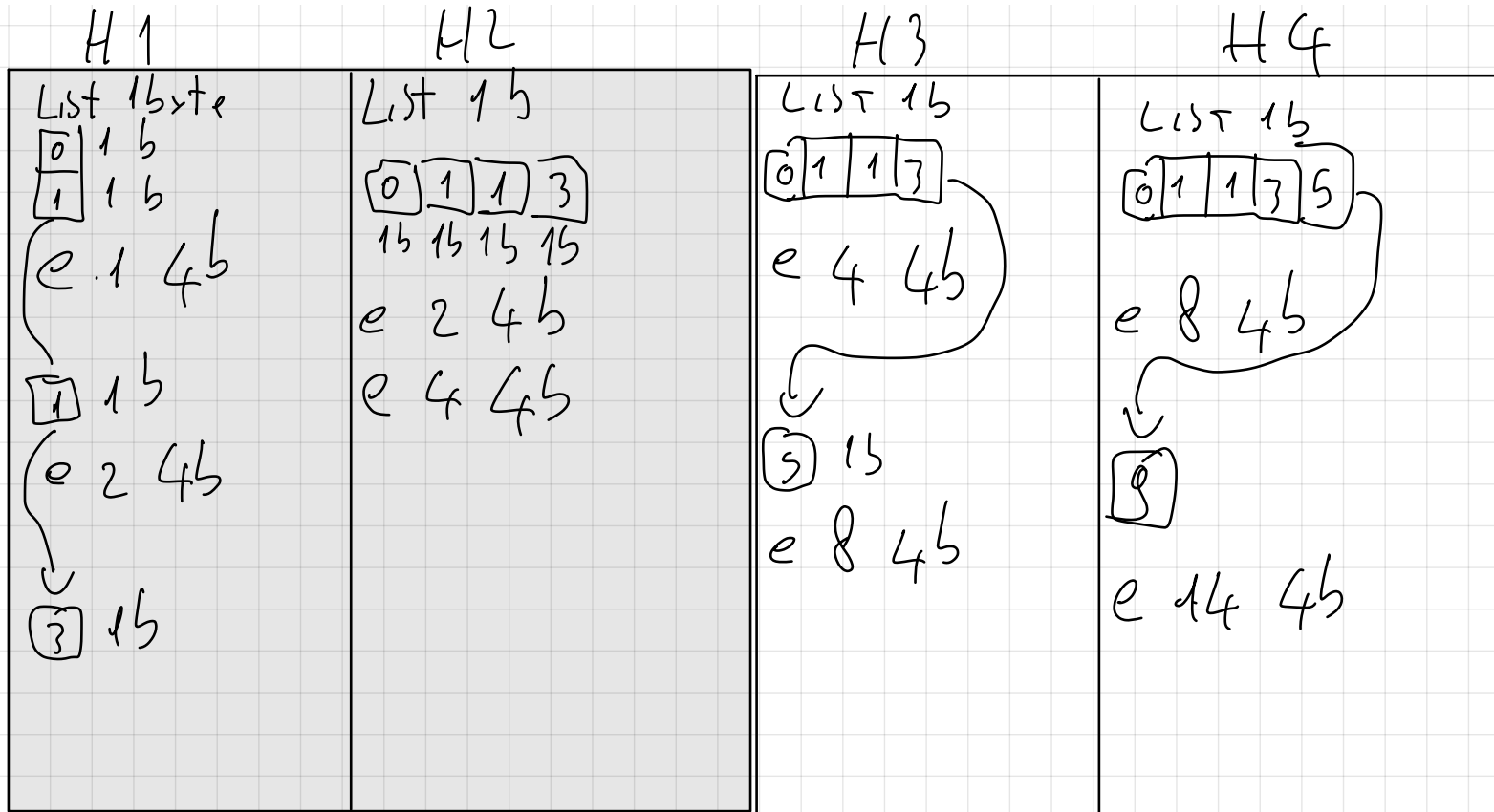
```
ListInt acc = new ListInt();
acc.add( new Int( 0 ) );
acc.add( new Int( 1 ) );
for( int i = 2; i < 7; i++ ){
    Long e = new Long( acc.get( i-2 ) + acc.get( i-1 ) );
    if( e % 2 != 0 ){
        acc.add( new Int( e ) );
    } else {
        acc.add( new Int( e + 1 ) );
    }
}
```



7. In un pseudolinguaggio, `new` crea un nuovo oggetto nello heap. La lista di interi `ListInt` occupa 1 byte, da sommare allo spazio degli `Int` contenuti. Un `Int` occupa 1 byte, mentre un `Long` occupa 4 byte. `ListInt` offre `add`, che aggiunge un intero in coda, e `get`, che fornisce l'intero contenuto alla posizione passata come parametro. Il pseudolinguaggio usa passaggio per riferimento e garbage collection di tipo stop-and-copy, attivando la collection una volta superato l'80% di utilizzo della memoria disponibile al collector. Lo heap ha 30 byte di memoria complessiva ed è assunto inizialmente vuoto. Indicare, spiegando brevemente il ragionamento seguito, quante volte viene chiamato il garbage collector nell'esecuzione del seguente frammento di codice.

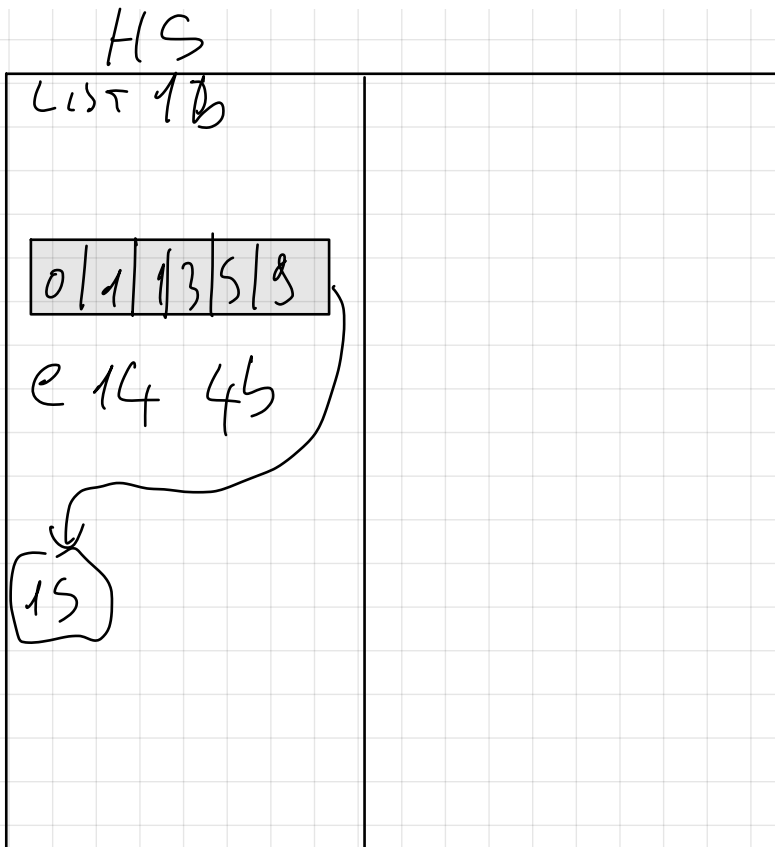
```
ListInt acc = new ListInt();
acc.add( new Int( 0 ) );
acc.add( new Int( 1 ) );
for( int i = 2; i < 7; i++ ){
    Long e = new Long( acc.get( i-2 ) + acc.get( i-1 ) );
    if( e % 2 != 0 ){
        acc.add( new Int( e ) );
    } else {
        acc.add( new Int( e + 1 ) );
    }
}
```

$i = 5$



7. In un pseudolinguaggio, `new` crea un nuovo oggetto nello heap. La lista di interi `ListInt` occupa 1 byte, da sommare allo spazio degli `Int` contenuti. Un `Int` occupa 1 byte, mentre un `Long` occupa 4 byte. `ListInt` offre `add`, che aggiunge un intero in coda, e `get`, che fornisce l'intero contenuto alla posizione passata come parametro. Il pseudolinguaggio usa passaggio per riferimento e garbage collection di tipo stop-and-copy, attivando la collection una volta superato l'80% di utilizzo della memoria disponibile al collector. Lo heap ha 30 byte di memoria complessiva ed è assunto inizialmente vuoto. Indicare, spiegando brevemente il ragionamento seguito, quante volte viene chiamato il garbage collector nell'esecuzione del seguente frammento di codice.

```
ListInt acc = new ListInt();
acc.add( new Int( 0 ) );
acc.add( new Int( 1 ) );
for( int i = 2; i < 7; i++ ){
    Long e = new Long( acc.get( i-2 ) + acc.get( i-1 ) );
    if( e % 2 != 0 ){
        acc.add( new Int( e ) );
    } else {
        acc.add( new Int( e + 1 ) );
    }
}
```



# Esercizio 8

```
ListInt p( ListInt i, ListInt t ) throws MyException {
    t.add( i.get( 0 ) );
    try {
        for ( int j = 0; j < i.size(); j++ ) {
            t.add( i.get( j ) + i.get( j+1 ) );
        }
    } catch ( MyException ){}
    t.add( i.get( i.size() - 1 ) );
    return t;
}

void g( ListInt i ) throws MyException {
    print( i );
    if( i.size() > 1 && i.size() < 5 ){
        try { g( p( i, new ListInt() ) ); }
        catch ( MyException ){}
    } else { throw MyException; }
}

f( ListInt ls ) throws MyException {
    ls.add( 1 );
    try { g( ls ); }
    catch ( MyException ){ f( ls ); }
}

f( new ListInt() )
```

7. Si consideri un linguaggio nel quale le eccezioni vengono sollevate con l'istruzione `throw E` e vengono gestite coi blocchi `try{ ... } catch E { ... }`. Il linguaggio ha scoping statico per tutti i nomi, eccezioni comprese. Nel frammento sotto, si assuma che l'eccezione `MyException` sia visibile a tutto il blocco. I valori `ListInt` si creano con l'istruzione `new`, includono nuovi elementi con l'operazione `add: int -> ()`, ottengono il numero di elementi contenuti con `size: () -> int` e ritornano un elemento ad una posizione specifica (di input) con `get: int -> int throws MyException`, dove, se l'elemento non esiste, `get` lancia l'eccezione `MyException`. Cosa stampa (tramite l'operazione `print`, che ad esempio, stampa una lista con gli elementi 1,2,3 come `[1,2,3]`) il seguente frammento? Spiegare brevemente il ragionamento dietro la risposta.