

Esercizio 1) [10 punti]

Marcare le affermazioni che si ritengono vere. Ogni domanda può avere un qualunque numero naturale di affermazioni vere. Vengono **assegnati** 0.5 punti sia per ogni affermazione *vera che viene marcata* che per ogni affermazione *falsa che viene lasciata non marcata*. Analogamente vengono **sottratti** 0.5 punti sia per ogni affermazione *falsa che viene marcata* che per ogni affermazione *vera che viene lasciata non marcata*.

1. Se la classe *C* esporta la feature *x* verso *NONE* allora ...
 - a. Solo un'istanza di *C* può invocare in modo qualificato la feature *x* di un'altra istanza di *C*
 - b. Solo la stessa istanza di *C* può invocare in modo non qualificato la feature *x* di sé stessa
 - c. Nessuna istanza può invocare in modo qualificato la feature *x* di un'istanza di *C*
 - d. Una qualunque istanza può invocare in modo qualificato la feature *x* di un'istanza di *C*
2. Sia *f* una feature *effective* introdotta nella classe *A*, siano *B* e *C* due classi che ereditano direttamente da *A* (cioè non attraverso altre classi) e che non modificano *f* in alcun modo. Sia *X* una classe che eredita direttamente sia da *B* che da *C*. Allora ...
 - a. ... per usare *f* in *X* si deve attuare *rename* di almeno una delle due versioni ereditate
 - b. ... si può usare *f* in *X* anche senza modificare quanto ereditato
 - c. ... per usare *f* in *X* si deve attuare *rename* di entrambe le versioni ereditate
 - d. ... non si può in alcun caso usare *f* in *X*
3. Rinominare una feature *f* ereditata implica ...
 - a. ... cambiare sia il nome che l'implementazione della feature
 - b. ... cambiare l'implementazione della feature senza necessariamente cambiarne il nome
 - c. ... portare lo stato della feature a *effective*
 - d. ... cambiare il nome della feature senza necessariamente cambiarne l'implementazione
4. ...
 - a. Se la clausola *until* del loop è falsa si esce dal loop
 - b. L'invariante del loop deve essere vero anche immediatamente prima della prima iterazione
 - c. La variante del loop deve sempre essere un intero positivo
 - d. Se la clausola *until* del loop è vuota il programma non compila correttamente
5. Sia *f* una feature *effective* introdotta nella classe *A*, siano *B* e *C* due classi che ereditano direttamente da *A* (cioè non attraverso altre classi). Assumiamo che né *B* né *C* modifichino *f* in alcun modo. Sia *X* una classe che eredita direttamente sia da *B* che da *C*. Allora per usare *f* in *X* esattamente col nome *f* è necessario che...
 - a. ...*X* effettui *rename* di almeno una delle due versioni ereditate
 - b. ...*X* effettui *deferred* di esattamente una delle due versioni ereditate
 - c. ...*X* effettui *undefine* di almeno una delle due versioni ereditate
 - d. ... *X* effettui *rename* di esattamente una delle due versioni ereditate

SOLUZIONE:

1. Se la classe *C* esporta la feature *x* verso *NONE* allora ...
 - a. Solo un'istanza di *C* può invocare in modo qualificato la feature *x* di un'altra istanza di *C*
 - b. Solo la stessa istanza di *C* può invocare in modo non qualificato la feature *x* di sé stessa**
 - c. Nessuna istanza può invocare in modo qualificato la feature *x* di un'istanza di *C***
 - d. Una qualunque istanza può invocare in modo qualificato la feature *x* di un'istanza di *C*

2. Sia f una feature *effective* introdotta nella classe A , siano B e C due classi che ereditano direttamente da A (cioè non attraverso altre classi) e che non modificano f in alcun modo. Sia X una classe che eredita direttamente sia da B che da C . Allora ...
 - a. ... per usare f in X si deve attuare *rename* di entrambe le versioni ereditate
 - b. ... si può usare f in X anche senza modificare quanto ereditato
 - c. ... per usare f in X si deve attuare *rename* di almeno una delle due versioni ereditate
 - d. ... non si può in alcun caso usare f in X

3. Rinominare una feature f ereditata implica ...
 - a. ... cambiare sia il nome che l'implementazione della feature
 - b. ... cambiare l'implementazione della feature senza necessariamente cambiarne il nome
 - c. ... portare lo stato della feature a *effective*
 - d. ... cambiare il nome della feature senza necessariamente cambiarne l'implementazione

4. ...
 - a. Se la clausola *until* del loop è falsa si esce dal loop
 - b. L'invariante del loop deve essere vero anche immediatamente prima della prima iterazione
 - c. La variante del loop deve sempre essere un intero positivo
 - d. Se la clausola *until* del loop è vuota il programma non compila correttamente

5. Sia f una feature *effective* introdotta nella classe A , siano B e C due classi che ereditano direttamente da A (cioè non attraverso altre classi). Assumiamo che né B né C modifichino f in alcun modo. Sia X una classe che eredita direttamente sia da B che da C . Allora per usare f in X esattamente col nome f è necessario che...
 - a. ...X effettui *rename* di almeno una delle due versioni ereditate
 - b. ...X effettui *deferred* di esattamente una delle due versioni ereditate
 - c. ...X effettui *undefine* di almeno una delle due versioni ereditate
 - d. ...X effettui *rename* di esattamente una delle due versioni ereditate

Esercizio 2) [10 punti]

La classe *INT_LINKABLE* modella un elemento di una lista che può rappresentare valori interi. La sua implementazione è la seguente:

```

class
  INT_LINKABLE
create
  make

feature -- accesso
  value : INTEGER
    -- L'intero memorizzato in questo elemento

  next : INT_LINKABLE
    -- Il successivo elemento della lista

feature -- operazioni fondamentali
  make (a_value : INTEGER)
    -- crea l'elemento
  do
    value := a_value
  ensure
    value = a_value
  end

  link_to (other: INT_LINKABLE)
    -- collega questo elemento con `other'
  do
    next := other
  ensure
    next = other
  end

  link_after (other: INT_LINKABLE)
    -- inserisce questo elemento dopo `other' conservando quello che c'era dopo di esso
  require
    other /= Void
  do
    link_to (other.next)
    other.link_to (Current)
  ensure
    other.next = Current
    other.next.next = old other.next
  end

end
end

```

La classe `INT_LINKED_LIST` modella una lista di interi. Una parte della sua implementazione è fornita qua sotto:

```
class
  INT_LINKED_LIST

feature -- accesso
  first_element: INT_LINKABLE
    -- Il primo elemento della lista

  last_element: INT_LINKABLE
    -- L'ultimo elemento della lista

  count: INTEGER
    -- Il numero di elementi della lista
```

Aggiungere alla classe `INT_LINKED_LIST` una feature `value_precedes (a_value, target: INTEGER): BOOLEAN` che restituisce vero se e solo se la lista contiene un elemento di valore `a_value` **prima** della prima occorrenza di `target` (non necessariamente subito prima).

Indicare anche contratti ed eventuali invarianti. Non è possibile modificare la classe `INT_LINKABLE`.

```
feature -- operazioni fondamentali
  value_precedes (a_value, target: INTEGER): BOOLEAN
    -- La lista contiene `a_value' prima della prima occorrenza di `target'?

require
  _____
  _____

local
  _____
  _____

do
  _____
  _____
  _____
  _____
  _____
  _____
  _____
  _____
  _____

ensure
  _____
  _____

end
```

SOLUZIONE:

Una possibile soluzione usa una feature separata *get_element(a_value)*, che restituisce il puntatore alla prima occorrenza di *a_value*, e lo usa per determinare il risultato della query.

```

get_element (a_value: INTEGER): INT_LINKABLE
  -- Ritorna il primo elemento contenente `a_value`, se esiste
  local
    current_element, pre_current: like first_element
  do
    from
      current_element := first_element;
      pre_current := Void
    invariant
      Result = Void implies (pre_current /= Void implies pre_current.value /= a_value)
    until
      (current_element = Void) or (Result /= Void)
    loop
      if current_element.value = a_value then
        Result := current_element
      end
      pre_current := current_element
      current_element := current_element.next
    end
  ensure
    (Result /= Void) implies Result.value = a_value
  end

```

```

value_precedes (a_value, target: INTEGER): BOOLEAN
  -- La lista contiene `a_value` prima della prima occorrenza di `target`?
  require
    esiste_bersaglio: get_element(target) /= Void
  local
    current_element, pre_current: like first_element
  do
    if get_element (target) /= first_element then
      from
        current_element := first_element
        pre_current := Void
      invariant
        not Result implies (pre_current /= Void implies pre_current.value /= a_value)
      until
        (current_element = get_element(target)) or Result
      loop
        if current_element.value = a_value then
          Result := True
        end
        pre_current := current_element
        current_element := current_element.next
      end
    end
  end
end

```

Esercizio 3) [10 punti]

Completare i contratti (pre-condizioni, post-condizioni, invarianti di classe) della classe *STOPWATCH_CONTROL* sotto descritta che modella un sistema software per controllare un cronometro conta-secondi in modo da rispecchiare la seguente specifica informale:

1. Si può operare sul cronometro attraverso il sistema software mediante i seguenti comandi: *avvio*, *arresto*, *giro*, *riprendi*, *azzerà*. In corrispondenza di tali comandi il sistema software emette analoghi comandi verso il cronometro con la seguente semantica:
 - o *avvio*: fa partire il cronometro dal valore corrente del tempo
 - o *arresto*: ferma il cronometro al valore corrente del tempo
 - o *giro*: blocca il visore del cronometro sul valore corrente del tempo mentre il cronometro continua a cronometrare
 - o *riprendi*: riporta il visore del cronometro a visualizzare il valore corrente del tempo
 - o *azzerà*: riporta il valore del visore al valore iniziale di 0 secondi
2. Il sistema software (e quindi il cronometro) può essere in uno di questi stati:
 - o *fermo*: il cronometro **non** sta misurando il tempo che scorre
 - o *in_moto*: il cronometro sta misurando il tempo che scorre
3. I comandi *avvio* e *azzerà* possono essere dati solo quando il sistema è nello stato *fermo*
4. I comandi *arresto*, *riprendi*, *giro* possono essere dati solo quando il sistema è nello stato *in_moto*

Non c'è relazione tra il numero di righe vuote ed il numero di contratti da scrivere. Non è necessario conoscere altro codice all'infuori di quello fornito.

deferred class

STOPWATCH_CONTROL

feature {ANY} accesso

tempo_del_visore : *INTEGER*

-- contiene il valore da visualizzare sul visore del cronometro.

tempo_cronometrato : *INTEGER*

-- contiene il valore corrente del tempo col cronometro.

feature {ANY} stato

fermo : *BOOLEAN*

-- il cronometro non sta misurando il tempo che scorre.

in_moto: *BOOLEAN*

-- il cronometro sta misurando il tempo che scorre.

feature {ANY} -- operazioni sul cronometro

avvio

-- Fa partire il cronometro dal valore corrente del tempo

require

deferred

ensure

end

arresto

-- Ferma il cronometro al valore corrente del tempo

require

deferred

ensure

end

giro

-- Blocca il visore del cronometro sul valore corrente del tempo mentre il cronometro continua a cronometrare

require

deferred

ensure

end

riprendi

-- Riporta il visore del cronometro a visualizzare il valore corrente del tempo

require

deferred

ensure

end

azzera

-- Riporta il visore al valore iniziale di 0 secondi

require

deferred

ensure

end

invariant

SOLUZIONE:

deferred class

STOPWATCH_CONTROL

feature {ANY} accesso

tempo_del_visore : *INTEGER*

-- contiene il valore da visualizzare sul visore del cronometro.

tempo_cronometrato : *INTEGER*

-- contiene il valore corrente del tempo col cronometro.

feature {ANY} stato

fermo : *BOOLEAN*

-- il cronometro non sta misurando il tempo che scorre.

in_moto: *BOOLEAN*

-- il cronometro sta misurando il tempo che scorre.

feature {ANY} -- operazioni sul cronometro

avvio

-- Fa partire il cronometro dal valore corrente del tempo

require

fermo

deferred

ensure

in_moto

end

arresto

-- Ferma il cronometro al valore corrente del tempo

require

in_moto

deferred

ensure

fermo

end

giro

-- Blocca il visore del cronometro sul valore corrente del tempo mentre il cronometro continua a cronometrare

require

in_moto

deferred

ensure

in_moto

tempo_del_visore = **old** tempo_cronometrato

end

riprendi

-- Riporta il visore del cronometro a visualizzare il valore corrente del tempo

require

in_moto

deferred

ensure

in_moto

tempo_del_visore = tempo_cronometrato

end

azzera

-- Riporta il visore al valore iniziale di 0 secondi

require

fermo

deferred

ensure

fermo

tempo_del_visore = 0

end

invariant

fermo XOR in_moto: (fermo **and not** in_moto) **or** (**not** fermo **and** in_moto)