

Software Testing and Validation

A.A. 2024/2025

Testo del Progetto

Igor Melatti

1 Come si consegna

Il presente documento descrive le specifiche per il progetto d'esame. La consegna deve consistere in un singolo file `STV_2024_2025_matricole.zip` (se il progetto è fatto in gruppo, scrivere tutte le matricole separate dall'underscore `_`), che contenga un'unica directory `STV_2024_2025_matricole`, la quale a sua volta deve includere:

- un file PDF `relazione.pdf` con le seguenti caratteristiche:
 - deve indicare nome, cognome e matricola di ogni studente/studentessa del gruppo;
 - deve descrivere come il progetto sia stato svolto;
- un file PDF `presentazione.pdf` che da usare come slide per illustrare lo svolgimento del progetto;
- una directory `progetto` contenente tutti i file che fanno parte del progetto, con un'opportuna organizzazione in sottodirectory da spiegare in `relazione.pdf`.

Il suddetto file `STV_2024_2025_matricole.zip` andrà poi inviato per email al docente `igor.melatti@univaq.it`.

È possibile consultarsi con i compagni. Tuttavia, occorre che ciascun gruppo presenti una propria soluzione personale.

2 Esercizio per Gruppi da 3 Studenti/Studentesse

Si consideri un sistema che modella un'organizzazione che vende oggetti tramite un sito Web; occorre considerare sia i clienti, che i fornitori, che i consegnatori. Di tale sistema è disponibile sia un modello a pseudocodice (specificato nella Sezione 2.1) che un'implementazione, fornita separatamente nel file `prg.tgz`.

2.1 Modello del Sistema

È presente un DB con le seguenti tabelle:

- `actor(id, type, descr)`
- `item(id, descr, producer_ids, how_many, how_many_min, producing)`
- `order(id, customer_id, item_id, how_many, date_placed, date_processed, date_ready, date_shipped, date_arrived)`

Il sistema vero e proprio è costituito da 6 processi in esecuzione concorrente:

- uno per gestire le richieste dei clienti che arrivano sul canale `C0`; si attiva non appena c'è un messaggio da gestire e può o mandare informazioni su quali prodotti sono attualmente disponibili su canali dedicati `CIc` o inserire nel DB un ordine ([Algorithm 3](#));
- uno per trovare sul DB gli ordini ancora da considerare; si attiva ogni t secondi e può o direttamente mettere un ordine in consegna (se c'è la disponibilità di magazzino) oppure chiedere al produttore p di produrre nuovi oggetti tramite il canale `PIp` ([Algorithm 4](#));
- uno per trovare sul DB gli oggetti con disponibilità più bassa della minima consentita; si attiva ogni t secondi e può chiedere al produttore p di produrre nuovi oggetti tramite il canale `PIp` ([Algorithm 6](#));
- uno per trovare sul DB gli ordini da consegnare; si attiva ogni t secondi e chiede al consegnatore s con meno carico di lavoro, tramite il canale `SI s` , di consegnare l'opportuno insieme di oggetti ([Algorithm 9](#));
- uno per gestire le risposte dei produttori sul canale `P0`; si attiva non appena c'è un messaggio da gestire e aggiorna opportunamente le disponibilità di magazzino sul DB ([Algorithm 7](#));
- uno per gestire le risposte dei consegnatori sul canale `S0`; si attiva non appena c'è un messaggio da gestire e aggiorna opportunamente gli ordini come consegnati sul DB ([Algorithm 10](#));
- uno che monitora eventuali anomalie ([Algorithm 12](#)).

L'ambiente esterno è costituito da 3 entità:

- clienti: possono chiedere cosa c'è da comprare e decidere in modo casuale cosa prendere tra gli oggetti disponibili; chiedono sul canale comune CO e ricevono risposte su canali dedicati CIc (Algorithm 2);
- produttori: accettano richieste di produzione e comunicano l'avvenuta produzione; rispondono sul canale comune PO e ricevono richieste su canali dedicati PIp (Algorithm 8);
- consegnatori: accettano richieste di consegna e comunicano l'avvenuta consegna; rispondono sul canale comune SO e ricevono richieste su canali dedicati SIs (Algorithm 11).

Le 3 entità dell'ambiente vengono create e possibilmente terminate dal processo descritto in Algorithm 1.

```

1 function EnvGen( $p, m, M, \mu, \sigma, f_d, f_a$ )
2   InitTime();
3    $n \leftarrow 0$ ;
4   while True do
5     if  $p = \text{customer} \wedge a \text{ customer terminated}$  then
6        $n \leftarrow n - 1$ ;
7     else if  $m < n \leq M \wedge \text{random}(0, 1) > f_d$  then
8       let  $p$  be a random process of type  $t$ ;
9       RedisCmd(send, Ttp,  $\perp$ );
10       $n \leftarrow n - 1$ ;
11     if  $n < m \vee (n < M \wedge \text{random}(0, 1) > f_a)$  then
12       create  $\max\{1, m - n\}$  new processes of type  $p$ , let  $I$  be their pids;
13        $n \leftarrow n + 1$ ;
14     SleepWrap( $\mu, \sigma$ );

```

Algorithm 1: Environment: create all environment processes. Three instances of this process must be created with p in {customer, producer, shipper}

2.2 Esecuzione del Sistema

Per eseguire il sistema è necessario Linux (è possibile usare una macchina virtuale). I pacchetti che occorre avere installati sono: python3, redis, redis-server, redis-tools, python3-redis, libhiredis-dev, libhiredis0.14, time, postgresql, postgresql-client, postgresql-client-common, postgresql-common, libpq-dev, libpq5, libpqxx-6.4, libpqxx-dev, python3-psycopg2, python3-more-itertools, python3-numpy, bc, psmisc, gawk, flex, bison, libreadline-dev, zlib1g-dev.

```

1 function Customer( $\ell, \mu_m, \sigma_m$ )
2   InitTime();
3   RedisCmd(send, CO, (Init,  $\ell$ ));
4   ( $I, d, h$ )  $\leftarrow$  RedisCmd(BlockRecv, CI $\ell$ );
5    $J, S \leftarrow$  random( $2^I$ ),  $\emptyset$ ;
6   foreach  $j \in J$  do
7     if  $h(j) > 0$  then  $S \leftarrow S \cup \{(j, \text{random}(1, h(j)), \ell)\}$ ;
8   if  $S \neq \emptyset$  then
9     SleepWrap( $\mu_m, \sigma_m$ );
10    RedisCmd(send, CO,  $S$ );
11     $\perp \leftarrow$  RedisCmd(BlockRecv, CI $\ell$ );
12  Terminate();

```

Algorithm 2: Environment: single customer issuing requests

```

1 function CollectFromCustomer()
2   InitTime();
3   while True do
4      $\mathcal{M} \leftarrow$  RedisCmd(BlockRecv, CO);
5     foreach  $X \in \mathcal{M}$  do
6       if  $X = S$  then
7          $S' \leftarrow \{(c, i, n, \text{GetTime}()) \mid (c, i, n) \in S\}$ ;
8         DBCmd(INSERT order  $S'$ );
9         RedisCmd(send, CI $c$ , OK);
10      else
11        // here,  $X = (\text{Init}, c)$ 
12        ( $I, d, h$ )  $\leftarrow$  DBCmd(SELECT id, descr, how_many FROM item);
13        RedisCmd(send, CI $c$ , ( $I, d, h$ ));
14        DBCmd(INSERT actor  $c$ );

```

Algorithm 3: System: Customer API

```

1 function ManageOrders( $t$ )
2   InitTime();
3   while  $True$  do
4      $R \leftarrow$  DBCmd(SELECT item_id, o.id, o.how_many, it.how_many
      FROM order o INNER JOIN item it ON item_id = it.id WHERE
      (o.date_processed IS NULL OR o.date_ready IS NULL) ORDER
      BY item_id, o.id);
5     if  $R \neq \emptyset$  then
6        $Q \leftarrow \{o \mid \exists(i, o, h, h') \in R\}$ ;
7       DBCmd(UPDATE order SET date_processed=GetTime()
      WHERE id in  $Q$  AND date_processed IS NULL);
8        $S, O \leftarrow \emptyset, \emptyset$ ;
9        $J \leftarrow \{j \mid (j, o, h, h') \in R \wedge h \leq h'\}$ ;
10      foreach  $j \in J$  do
11         $T \leftarrow \{(j, o, h, h') \in R \wedge h \leq h'\}$ ;
12        foreach  $d \in \{|T|, \dots, 0$  do
13           $T' \leftarrow$  first  $d$  elements of  $T$ ;
14          if  $h' \geq \sum_{(j,o,h,h') \in T'} h$  then break;
15          if  $T' \neq \emptyset$  then
16             $S \leftarrow S \cup (j, h' - \sum_{(j,o,h,h') \in T'} h)$ ;
17             $O \leftarrow O \cup \{o \mid (j, o, h, h') \in T'\}$ ;
18          if  $O \neq \emptyset$  then
19            foreach  $(j, h) \in S$  do DBCmd(UPDATE item SET how_many
      =  $h$  WHERE id =  $j$ ) ;
20            DBCmd(UPDATE order SET date_ready=GetTime() WHERE
      id in  $O$ );
21             $Q \leftarrow$  DBCmd(SELECT item_id, o.how_many, it.how_many
      FROM order o INNER JOIN item it ON it.id = o.item_id
      WHERE o.id in  $Q \setminus O$ );
22             $S \leftarrow$ 
       $\{(i, n) \mid \exists(i, h, h') \in Q \wedge n = \sum_{(i,h,h') \in Q} h - \text{vs.t.} \exists(i, h, v) \in Q\}$ ;
23            SendProd( $S$ );
24            SleepWrap( $t$ );

```

Algorithm 4: System: Producer API function 1

```

1 function SendProd( $R$ )
2    $S \leftarrow$  DBCmd(UPDATE item SET producing=true WHERE
   NOT(producing) AND id in  $R$ .id RETURNING id);
3    $\mathcal{P} \leftarrow$  DBCmd(SELECT (id, producer_ids) FROM item WHERE id in
    $S$ );
4    $Q \leftarrow \cup_{P \mid (i,P) \in \mathcal{P}} P$ ;
5   foreach  $(i, m) \in S$  do
6      $P \leftarrow P$  s.t.  $(i, P) \in \mathcal{P}$ ;
7      $(a, b) \leftarrow (\frac{m}{|P|}, m \bmod |P|, 0)$ ;
8     if  $a \neq 0$  then
9       foreach  $\ell \in P$  do  $M_\ell \leftarrow M_\ell \cup \{(i, a)\}$  ;
10      foreach  $\ell \in \{1, \dots, b\}$  do  $M_\ell \leftarrow M_\ell \cup \{(i, 1)\}$  ;
11 foreach  $\ell \in Q \mid M_\ell \neq \emptyset$  do RedisCmd(send,  $\text{PI}\ell, M_\ell$ ) ;

```

Algorithm 5: System: Producer API auxiliary function

```

1 function ManageMinStorage( $t$ )
2   InitTime();
3   while  $True$  do
4      $W \leftarrow$  DBCmd(SELECT id, how_many_min-how_many FROM
   item WHERE how_many < how_many_min);
5      $P \leftarrow$  DBCmd(SELECT id FROM actor WHERE type=prod AND
   descr=term);
6     SendProd( $W \cup \{(j, r) \mid \exists p \in P : (j, r) \in \text{PI}p\}$ );
7     SleepWrap( $t$ );

```

Algorithm 6: System: Producer API function 2

```

1 function CollectFromProd()
2   InitTime();
3   while True do
4      $\mathcal{X} \leftarrow$  RedisCmd(BlockingRecv, PO);
5     foreach  $X \in \mathcal{X}$  do
6       if  $X = (Init, \ell)$  then
7         // only once per iteration
8          $I \leftarrow$  DBCmd(SELECT id FROM item);
9         RedisCmd(send, PI $\ell$ ,  $I$ );
10        DBCmd(INSERT actor  $\ell$ );
11      else if  $X = (Term, p)$  then
12        DBCmd(UPDATE actor SET descr=term WHERE id=  $p$ );
13      else if  $X = (i, n)$  then
14        DBCmd(UPDATE item SET producing=false WHERE id=  $i$ );
15        DBCmd(UPDATE item SET how_many=how_many+ $n$ 
16          WHERE id=  $i$ );
17      else
18        // X is the subset of items produced by  $\ell$ 
19        DBCmd(UPDATE actor SET producer_ids=producer_ids $\cup\ell$ 
20          WHERE id IN  $X$ );

```

Algorithm 7: System: Producer API function 3

```

1 function Producer( $\ell, \mu_m, \sigma_m, \mu_p, \sigma_p$ )
2   InitTime();
3   RedisCmd(send, PO, (Init,  $\ell$ ));
4    $I \leftarrow$  RedisCmd(BlockingRecv, PI $\ell$ );
5   RedisCmd(send, PO, random subset of  $I$ );
6   while True do
7      $X \leftarrow$  RedisCmd(recv, TP $\ell$ );
8     if  $X \neq \perp$  then
9       RedisCmd(send, PO, (Term,  $\ell$ ));
10      Terminate();
11      exit;
12      $X \leftarrow$  RedisCmd(recv, PI $\ell$ );
13     foreach  $(i, m) \in X$  do
14       SleepWrap( $\mu_p, \sigma_p$ );
15       RedisCmd(send, PO,  $(i, m)$ );
16     SleepWrap( $\mu_m, \sigma_m$ );

```

Algorithm 8: Environment: producer

```

1 function SendOrders( $t$ )
2   InitTime();
3   while True do
4      $W \leftarrow$  DBCmd(SELECT item_id, id, how_many FROM order
      WHERE date_ready IS NOT NULL AND date_shipped IS
      NULL);
5      $T \leftarrow$  DBCmd(SELECT id FROM actor WHERE type=ship AND
      descr=term);
6      $S, U \leftarrow \emptyset, \cup_{s \in T} SIs$ ;
7     while  $|S| < |W| + |U|$  do
8       attach DBCmd(UPDATE actor SET descr=descr+1 WHERE
        type=shipper AND descr IS MINIMUM) to  $S$ ;
9     foreach  $j = 1, \dots, |S|$  do
10      if  $j < |W|$  then  $((o, i, n), s) \leftarrow W_j, S_j$  ;
11      else  $((o, i, n), s) \leftarrow U_{j-|W|}, S_j$  ;
12       $\mathcal{M}_s \leftarrow \mathcal{M}_s \cup \{(i, o, n)\}$ ;
13      DBCmd(UPDATE order SET date_shipped=GetTime() WHERE id
        in  $W.id$ );
14      foreach  $s \in S$  do
15        RedisCmd(send,  $SIs, \mathcal{M}_s$ );
16      SleepWrap( $t$ );

```

Algorithm 9: System: shipper API function 1 when no work balance is needed

```

1 function CollectFromShip()
2   InitTime();
3   while True do
4      $\mathcal{X} \leftarrow$  RedisCmd(BlockingRecv, SO);
5     foreach  $X \in \mathcal{X}$  do
6       if  $X = (Init, s)$  then
7         DBCmd(INSERT actor ( $s, 0$ ));
8       else if  $X = (Term, s)$  then
9         DBCmd(UPDATE actor SET descr=term WHERE id=  $s$ );
10      else
11        DBCmd(UPDATE actor SET descr=descr-1 WHERE id=  $s$ );
12        DBCmd(UPDATE order SET date_arrived=GetTime() WHERE
          id=  $o$ );

```

Algorithm 10: System: shipper API function 2

```

1 function Shipper( $\ell, \mu_m, \sigma_m, \mu_p, \sigma_p$ )
2   InitTime();
3   RedisCmd(send, SO, (Init,  $\ell$ ));
4   while True do
5      $X \leftarrow$  RedisCmd(recv, TS $\ell$ );
6     if  $X \neq \perp$  then
7       RedisCmd(send, SO, (Term,  $\ell$ ));
8       Terminate();
9       exit;
10     $X \leftarrow$  RedisCmd(recv, SI $\ell$ );
11    foreach  $(i, o, n) \in X$  do
12      // here, only o is needed, but in real life...
13      SleepWrap( $\mu_p, \sigma_p$ );
14      RedisCmd(send, SO, ( $o, \ell$ ));
15      SleepWrap( $\mu_m, \sigma_m$ );

```

Algorithm 11: Environment: shipper

```

1 function IntMonitor( $\theta, t$ )
2   InitTime();
3   while True do
4      $O_1 \leftarrow$  DBCmd(SELECT id FROM order WHERE
5       date_arrived-date_placed >  $\theta$ );
6      $O_2 \leftarrow$  DBCmd(SELECT id FROM order WHERE
7       GetTime()-date_placed >  $\theta$ );
8     report as errors all not-yet-reported lines in  $O_1 \cup O_2$ ;
9     SleepWrap( $t$ );

```

Algorithm 12: Internal Monitor

Per l'esecuzione dell'intero sistema, è possibile usare lo script Bash `run.sh`; i suoi input sono elencati all'inizio del file stesso, con in più il file `init_tables.txt` che inizializza le tabelle del DB. Alla fine dello standard output di `run.sh` c'è un riga del tipo `kill -9 PID`, utilizzando la quale è possibile mettere fine all'esecuzione dell'intero sistema.

2.3 Cosa Fare

Occorre soddisfare le seguenti richieste:

1. Scegliere un opportuno model checker e modellare il sistema descritto in [Section 2.1](#). Verificare se esistono problemi di comunicazione che portino a deadlock. Formulare una formula LTL o CTL da verificare. Attenzione a non modellare troppo nel dettaglio.
2. Testare l'implementazione prototipale data insieme a queste specifiche. In tale implementazione, le comunicazioni sono realizzate tramite REDIS, su canali il cui nome è sempre prefissato da `work:queue:` (quindi, per esempio, il canale P11 in realtà si chiama `work:queue:P11`). Come DBMS, invece, viene usato PostgreSQL. Ogni parte del sistema ha un'implementazione in C++ ed ogni parte dell'ambiente ne ha una in Python. Realizzare quindi:
 - unit testing: selezionare 6 unità (spiegare perché sono tali) e testarle con le tecniche che si ritengono opportune
 - integration testing: scegliere 3 insiemi di sottounità da testare insieme (possono includere anche unità non considerate nel punto precedente)
 - system testing: testare l'intero sistema.
3. Selezionare una unità e verificare la coverage relativa a MC/DC e loop boundary, instrumentando opportunamente il codice.
4. Scrivere la relazione chiarendo quali tecniche di testing e di model checking sono state usate e perché

3 Esercizio per Gruppi da 2 Studenti/Studentesse

Come sopra, con le seguenti facilitazioni:

- nella parte di unit testing, selezionare 4 unità
- nella parte di integration testing, selezionare 2 insiemi di unità

4 Esercizio per Singoli Studenti/Studentesse

Come sopra per i gruppi da 2, con le seguenti ulteriori facilitazioni:

- nella parte di model checking, tralasciare i produttori (da modellare quindi non-deterministicamente)
- nella parte di unit testing, selezionare 2 unità
- nella parte di integration testing, selezionare 1 insieme di unità