TESTING CONCURRENT DATA STRUCTURES: LINCHECK

Sofia Gavanelli

DIFFICOLTÀ NELLA PROGRAMMAZIONE CONCORRENTE

Esempi di problematiche che si possono incontrare:

- Gestione dell'accesso alla memoria condivisa
- **Deadlock:** due thread in un'attesa infinita del rilascio di una risorsa senza rilasciare il lock già ottenuto
- Starvation: quando un processo è impossibilitato a ottenere le risorse che gli servono anche se queste sono disponibili
- Livelock: entrambi i thread rilasciano il loro lock a un certo punto ma senza ottenere tutte le risorse necessarie
- Race condition

LINCHECK

Approccio dichiarativo: segnalare le operazioni della struttura dati

⇒ Non come testare la struttura dati ma cosa testare

- ⇒ Generazione automatica di scenari concorrenti
- ⇒ Stress testing o model checking
- ⇒ Condizione di correttezza: linearizzabilità

"Un calcolo concorrente è linearizzabile se è equivalente a un calcolo sequenziale legale."

ESEMPIO CONCURRENTLINKEDQUEUE

```
1 class DequeTest {
  val deque = ConcurrentLinkedDeque < Int > ()
3
  @Operation fun addFirst(e: Int) = deque.addFirst(e)
  @Operation fun addLast(e: Int)
                                = deque.addLast(e)
  @Operation fun pollFirst()
                                = deque.pollFirst()
= deque.pollLast()
  @Operation fun peekFirst() = deque.peekFirst()
  @Operation fun peekLast()
                                = deque.peekLast()
10
   @Test fun runTest() = ModelCheckingOptions()
                      .check(this::class)
12
13 }
```

RISULTATI CONCURRENTLINKEDQUEUE

```
= Invalid execution results =
| addLast(-6) | addFirst(-8)
| peekFirst(): -8 | pollLast(): -8 |
= The following interleaving leads to the error =
                    addFirst(-8)
                    pollLast()
                     pollLast(): -8 at DequeTest.pollLast(DequeTest.kt:35)
                      last(): Node@1 at CLD.pollLast(CLD.java:936)
                      item.READ: null at CLD.pollLast(CLD.java:938)
                      prev.READ: Node@2 at CLD.pollLast(CLD.java:946)
                      item.READ: -8 at CLD.pollLast(CLD.java:938)
                      next.READ: null at CLD.pollLast(CLD.java:940)
                      switch
 addLast(-6)
 peekFirst(): -8
                      item.CAS(-8, null): true at CLD.pollLast(CLD.java:941)
                      unlink(Node@2) at CLD.pollLast(CLD.java:942)
                     result: -8
```

PROPRIETÀ

- Testing dichiarativo
- Nessuna restrizione di implementazione
- No falsi positivi (report di soli errori riproducibili)
- User-friendly (trace degli errori)
- Flessibilità (custom scenario generation)

OVERVIEW

- Lavora in fasi:
 - 1. Generazione degli scenari
 - 2. Esecuzione degli scenari
 - 3. Verifica dei risultati

• <u>Minimizing failing scenarios</u>: non ottimale teoricamente, ma praticamente funzionante

FASE 1: GENERAZIONE DEGLI SCENARI

• Possibilità di gestire il numero dei thread paralleli, delle operazioni al loro interno e degli scenari generati:

invocations - n of different scenarios
invocationsPerIteration - n of invocations for each
scenario
threads - n of threads
actorsPerThread - n of op. executed in each thread
actorsBefore - n of op. to be executed before the
concurrent part, sets up a random initial state
(actorsAfter - number of op. after the concurrent part,
helps to verify that a data structure is still correct)
verifier - verifier for an expected correctness contract



GENERAZIONE DEGLI SCENARI

Possibile restrizione dei valori degli input:

```
@Param(name = "key", gen = IntGen.class, conf = "1:7")
@StressCTest

@ModelCheckingCTest
public class HashMapLinearizabilityTest {
    private HashMap<Integer, Integer> map = new HashMap<>();;

@Operation
public Integer put(@Param(name = "key") int key, int value) { return map.put(key, value); }
```

Possibilità di avere operazioni non eseguite in concorrenza

FASE 2: ESECUZIONE DEGLI SCENARI

Lincheck utilizza stress testing e model checking per esaminare gli scenari

- Stress testing: lo scenario è eseguito su thread paralleli numerose volte per individuare degli incroci (di operazioni) che producono risultati errati
- Model checking: Lincheck esamina diversi incroci con un numero limitato di context switch

Il model checking aumenta il test coverage e chiarifica il trace di esecuzione dei comportamenti errati. **Tuttavia**, questa implementazione presuppone un modello di memoria sequentially consistent che può risultare in una perdita dei bug dovuti a effetti low-level (come può essere un volatile dimenticato).

ESECUZIONE DEGLI SCENARI

Lincheck **studia** tutti gli **incroci** (interleavings) con un solo context switch ma lo fa **in maniera equa**, cercando di esplorare una varietà di incroci contemporaneamente. Quando tutti gli incroci con un solo context switch sono conclusi allora Lincheck passa a quelli con due context switch e **ripete** il procedimento **aumentando** ogni volta il numero di **switch**.

Questa strategia **aumenta il coverage** e permette di ottenere lo schedule errato con il numero minore di context switch.

• Switch Points: Lincheck inserisce switch point nel codice per controllarne l'esecuzione. Questi punti identificano dove può essere effettuato un context switch. Per inserire uno switch point il codice da testare è trasformato tramite il framework ASM per aggiungere le invocazioni alle funzioni interne prima di un accesso. Questa trasformazione è effettuata sul momento utilizzando un custom class loader.

ESECUZIONE DEGLI SCENARI

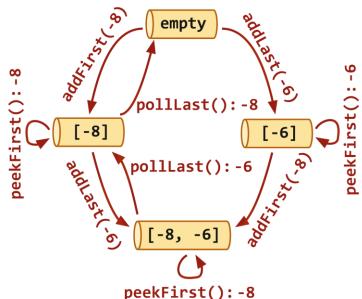
• Interleaving Tree: Lincheck, per esplorare i possibili schedule, costruisce un interleaving tree dove gli archi rappresentano le diverse decisioni che possono essere prese dallo scheduler.

```
= Invalid execution results =
 push(7): void | pop(): 7
                | size(): -1 |
= The following interleaving leads to the error =
                                                                        Start from Thread?
 push(7)
   top.READ: null
                                                                                                              33%
        at Stack.push(Stack.kt:5)
   top.compareAndSet(null,Node@1): true
                                                                                                 top.READ
                                                                                                                         size.FAA
                                                                        Switch before point?
       at Stack.push(Stack.kt:7)
   switch
                                                                                                 100%
                                          pop(): 7
                                          size(): -1
                                                                        Switch to Thread?
                                            thread is finished
    size.incrementAndGet(): 0
        at Stack.push(Stack.kt:8)
                                                                        Max study depth
   result: void
    thread is finished
```

FASE 3: VERIFICA DEI RISULTATI OTTENUTI

• Proprietà di correttezza: **linearizability** (default), quiescent consistency, quantitative relaxation e quasi-linearizability

• Utilizzo di un LTS (labeled transition system): Se si trova un cammino finito sul grafo che faccia ottenere gli stessi risultati generati dagli scenari allora i risultati sono considerati validi



VALUTAZIONE

- Numerosi nuovi bug scoperti
- Le differenti configurazioni sono pensate per local builds e Cl servers:
- **Fast:** 30 scenari di 2 thread \times 3 operazioni, 1000 invocazioni per ognuno
- Long: 100 scenari di 3 thread ×
 4 operazioni, 10000 invocazioni per ognuno

Data Structure	Fast Configuration		Long Configuration	
	Stress	MC	Stress	MC
ConcurrentHashMap (Java)	$0.3\mathrm{s}$	$2.7\mathrm{s}$	$38.1\mathrm{s}$	$1\mathrm{m}\ 44\mathrm{s}$
${\tt ConcurrentLinkedQueue}~(Java)$	$0.4\mathrm{s}$	$1.7\mathrm{s}$	1 m 26 s	$1\mathrm{m}\ 41\mathrm{s}$
${\tt LockFreeTaskQueue}~(Kotlin~Coroutines)$	$1.1\mathrm{s}$	$1.4\mathrm{s}$	$39.6\mathrm{s}$	$54.8\mathrm{s}$
Semaphore (Kotlin Coroutines)	$2.1\mathrm{s}$	$3.6\mathrm{s}$	$22.3\mathrm{s}$	$1 \mathrm{m}\ 44 \mathrm{s}$
ConcurrentLinkedDeque (Java)	$0.4\mathrm{s}$	1.2 s	$19.7\mathrm{s}$	$10.7\mathrm{s}$
${\tt AbstractQueueSynchronizer}~(Java)$	$1.6\mathrm{s}$	$0.5\mathrm{s}$	$18.2\mathrm{s}$	8.6s
Mutex(Kotlin Coroutines)	$0.9\mathrm{s}$	2.6 s	$23.6\mathrm{s}$	$8.7\mathrm{s}$
${\tt NonBlockingHashMapLong}~({\tt JCTools})$	$0.6\mathrm{s}$	$1.3\mathrm{s}$	$4.4\mathrm{s}$	7 s
${\tt ConcurrentRadixTree}\;([29])$	$2.9\mathrm{s}$	10.6 s	$40.9\mathrm{s}$	$2\mathrm{m}30\mathrm{s}$
SnapTree [31]	$1.7\mathrm{s}$	$5.8\mathrm{s}$	$38.4\mathrm{s}$	$5\mathrm{m}6\mathrm{s}$
LogicalOrderingAVL [32]	$1.5\mathrm{s}$	$4.2\mathrm{s}$	$17.1\mathrm{s}$	$36.9\mathrm{s}$
CATree [33]	$20.1\mathrm{s}$	$0.8\mathrm{s}$	$41.3\mathrm{s}$	$6.5\mathrm{s}$
ConcurrencyOptimalTree [34]	$0.4\mathrm{s}$	1.5 s	3 s	$7.3\mathrm{s}$

RIFERIMENTI

- Koval, N., Fedorov, A., Sokolova, M., Tsitelov, D., Alistarh, D. (2023). Lincheck: A Practical Framework for Testing Concurrent Data Structures on JVM. In: Enea, C., Lal, A. (eds) Computer Aided Verification. CAV 2023. Lecture Notes in Computer Science, vol 13964. Springer, Cham. https://link.springer.com/content/pdf/10.1007/978-3-031-37706-88.pdf?pdf=inline%20link
- https://blog.jetbrains.com/kotlin/2021/02/how-we-test-concurrent-primitives-in-kotlin-coroutines/
- https://github.com/devexperts/lin-check/tree/master
- Herlihy, M.P., Wing, J.M.: Linearizability: a correctness condition for concurrent objects. ACM Trans. Program. Lang. Syst. (TOPLAS) 12(3), 463–492 (1990) https://cs.brown.edu/~mph/HerlihyW90/p463-herlihy.pdf

