

Транзакционная память

STM

HTM

Калишенко Е.Л.
ПОМИ 2014

Проблемы locking II

- Нет связи ресурс-примитив
- Сложный контроль времени жизни
- Инверсия приоритетов и т.п
- Сложность алгоритмов на CAS
- Проблемы с атомарностью операций над несколькими структурами данных

Транзакционность

- Организация транзакции
- Проверка на конфликты
- Применение или отмена

Пример очереди

```
1  public class TransactionalQueue<T> {
2      private Node head;
3      private Node tail;
4      public TransactionalQueue() {
5          Node sentinel = new Node(null);
6          head = sentinel;
7          tail = sentinel;
8      }
9      public void enq(T item) {
10         atomic {
11             Node node = new Node(item);
12             node.next = tail;
13             tail = node;
14         }
15     }
```

Преимущества

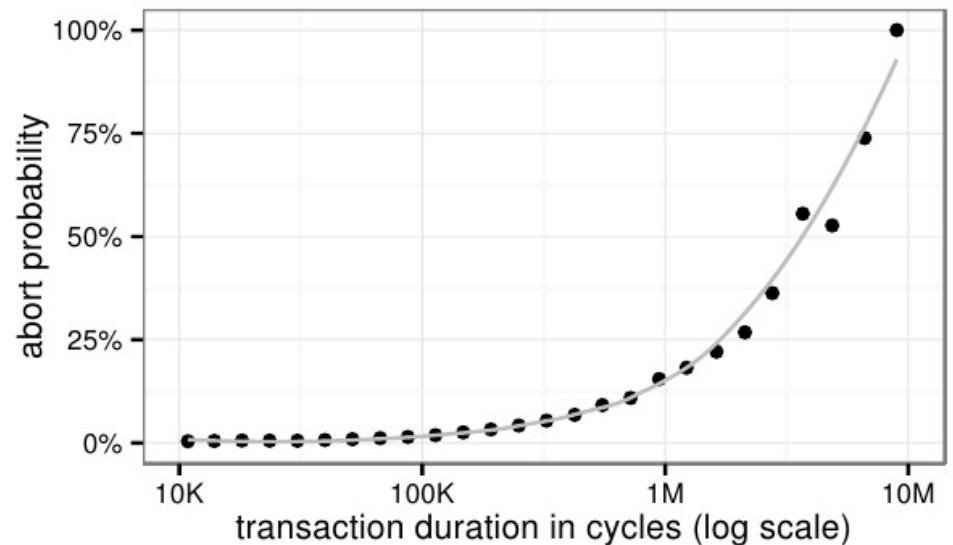
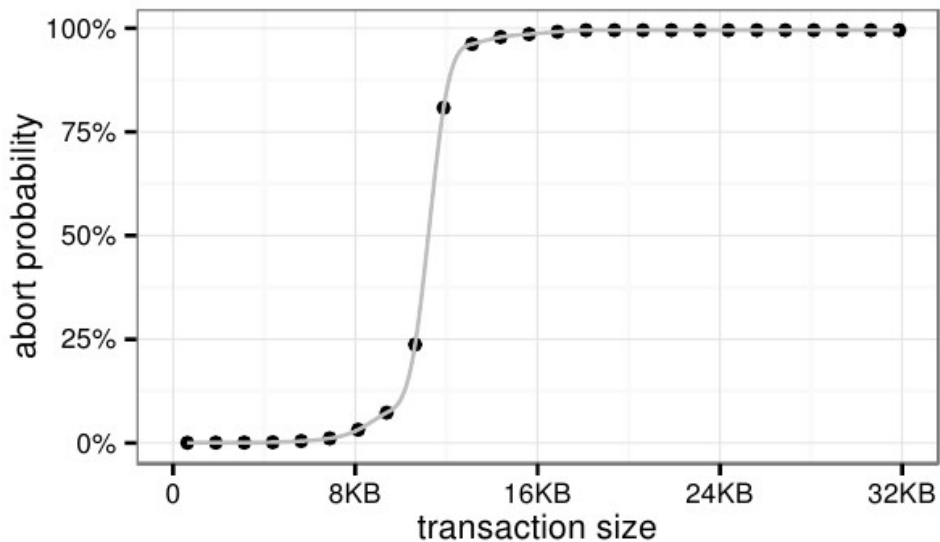
- Отсутствие блокировок в коде
- Возможность контроля: откат, повтор...
- Лучшая утилизация ресурсов*

НТМ

- Уже реализованы алгоритмы поддержки когерентности кэшей (*MESI*)
- Достаточно сыграть на битах транзакционности в линейках кэша

Ограничения НТМ на кэше

- Транзакция ограничена размером кэша
- Время транзакции может быть ограничено квантом планирования



Пример Transactional Synchronization Extensions

- Расширение gcc 4.7:

```
__transaction_atomic { c = a - b; }
```

```
int contains(int value)
{
    int result;
    node_t *prev, *next;
    __transaction_atomic {
        prev = set->head;
        next = prev->next;
        while (next->val < val) {
            prev = next;
            next = prev->next;
        }
        result = (next->val == val);
    }
    return result;
}
```