

## Software Transactional Memory

Η STM υποστηρίζει την εκτέλεση δοσοληψιών από τις διεργασίες, οι οποίες περιέχουν λειτουργίες που ο χρήστης θέλει να εκτελέσει στα διαμοιραζόμενα αντικείμενα.

Η STM εγγυάται την ατομική εκτέλεση των λειτουργιών μιας δοσοληψίας -> είτε όλες οι λειτουργίες της δοσοληψίας θα εκτελεστούν ατομικά ή καμία.

### Σκοπός της STM

- Απλούστευση της συγγραφής παράλληλου κώδικα
- Υποστηρίζεται η σύνθεση μιας ή περισσότερων λειτουργιών ατομικών αντικειμένων σε μια που εκτελείται με ατομικό τρόπο.

ο π.χ., `InsertDual()` σε λίστα (εισαγωγή δυο στοιχείων στη λίστα)

## STM: Πως λειτουργεί;

Αντιστοιχίζονται κάποιου είδους επιπλέον πληροφορίες (metadata):

1. σε κάθε δοσοληψία

- π.χ., κατάσταση δοσοληψίας (ενεργή, ολοκληρωμένη επιτυχώς, ολοκληρωμένη μη-επιτυχώς), κλπ.

2. σε κάθε διαμοιραζόμενο αντικείμενο που προσπελάζεται μέσω δοσοληψιών

- π.χ., περιγραφή δοσοληψίας που κατέχει δικαίωμα προσπέλασης στο αντικείμενο

### Ιδιοκτησία Αντικειμένου

Αποκτάται από μια δοσοληψία πριν την ενημέρωση του αντικειμένου

- Αντιστρέψιμη (π.χ., βίαιος τερματισμός δοσοληψίας, μηχανισμός βοήθειας, κ.α.)
- Μη-αντιστρέψιμη (κλείδωμα, κ.α.)

## Ορατές – Μη ορατές Αναγνώσεις

Η ανάγνωση ενός αντικειμένου από μια δοσοληψία πρέπει να εξασφαλίζει ότι τα δεδομένα δεν ενημερώνονται ταυτόχρονα από άλλες δοσοληψίες.

- Απόκτηση ιδιοκτησίας ανάγνωσης (ορατή ανάγνωση)
- Μη ορατή ανάγνωση (αναγκαιότητα μηχανισμού ελέγχου συνέπειας)

### Ορισμός

**t-μεταβλητές:** κελιά μνήμης που προσπελάζονται μόνο μέσω δοσοληψιών

Αν οι t-μεταβλητές είναι γνωστές εξ αρχής (κατά την εκκίνηση κάθε διεργασίας) η STM λέγεται **στατική**. Αν αυτό δεν ισχύει, η STM λέγεται **δυναμική**.

- Πίνακας από μεταβλητές;
- Λίστα; Ουρά;

Η STM επιτρέπει στις διεργασίες να επικοινωνούν διαβάζοντας και ενημερώνοντας t-μεταβλητές μέσω δοσοληψιών.

## STM ως shared object

Η STM υποστηρίζει τις εξής λειτουργίες:

1. `pointer BeginTransaction()`: εκκίνηση νέας δοσοληψίας -> επιστρέφεται δείκτης στα metadata που περιγράφουν τη δοσοληψία. Ο δείκτης αυτός χρησιμοποιείται ως παράμετρος σε όλες τις υπόλοιπες λειτουργίες
2. `pointer CreateNewTMVar(pointer t, pointer d)`: δημιουργία νέας t-μεταβλητής -> t: δείκτης στα metadata της δοσοληψίας, d: δείκτης στη θέση μνήμης με την οποία συσχετίζεται η νέα t-μεταβλητή.
3. `(Boolean, d) ReadTMVar(pointer t, pointer tVar)`: ανάγνωση της t-μεταβλητής στην οποία δείχνει ο δείκτης tVar. Επιστρέφεται TRUE ή FALSE, ανάλογα με το αν η ανάγνωση ολοκληρώνεται επιτυχώς ή όχι και επιστρέφεται και τα δεδομένα της tVar σε περίπτωση επιτυχούς ανάγνωσης.
4. `Boolean WriteTMVar(pointer t, pointer tVar, pointer d)`: εγγραφή στην tvar των δεδομένων που δείχνει ο d
5. `Boolean CommitTransaction(pointer t)`: προσπάθεια επιτυχούς ολοκλήρωσης της δοσοληψίας t
6. `AbortTransaction(pointer t)`: τερματισμός της t ως μη-επιτυχημένης.

## STM: Χρήσιμοι Ορισμοί

Μια δοσοληψία είναι μια ακολουθία από λειτουργίες που εκτελούνται ατομικά από μια συγκεκριμένη διεργασία.

Μια δοσοληψία είναι της μορφής:

(BeginTransaction (CreateTMVar | ReadTMVar | WriteTMVar)\*  
(CommitTransaction | AbortTransaction))

- δοσοληψία ανάγνωσης
- δοσοληψία ενημέρωσης

Αν μια δοσοληψία  $T$  καλέσει την `CommitTransaction` και αυτή επιστρέψει `TRUE`, τότε η  $T$  έχει ολοκληρωθεί επιτυχώς.

Αν μια δοσοληψία  $T$  καλέσει την `AbortTransaction` λέμε ότι η  $T$  ολοκληρώνεται μη-επιτυχώς.

Λέμε ότι η  $T$  τερματίζεται βίαια ως μη-επιτυχημένη σε μια εκτέλεση, αν η  $T$  ολοκληρωθεί ως μη-επιτυχημένη χωρίς να καλέσει την `AbortTransaction`.

## STM: Ορθότητα και Απόδοση

### Ορθότητα

Σειριοποιησιμότητα για δοσοληψίες;

### Μετρικά Πολυπλοκότητας

- Χρονική πολυπλοκότητα μιας λειτουργίας
- Χωρική πολυπλοκότητα
- **Ικανότητα Διεκπεραίωσης (throughput):** πλήθος δοσοληψιών που ολοκληρώνονται επιτυχώς στη μονάδα του χρόνου
- **Μέσος χρόνος διεκπεραίωσης:** μέσος χρόνος διεκπεραίωσης μιας δοσοληψίας ως επιτυχημένης (δεδομένου ότι κάθε φορά που αυτή αποτυγχάνει επαν-εκτελείται μέχρι να επιτευχθεί επιτυχία).

## STM: Χρήσιμοι Ορισμοί

**Σύγκρουση μεταξύ δυο δοσοληψιών  $t_1$  και  $t_2$ :** παρουσιάζεται αν οι  $t_1, t_2$  προσπελάζουν την ίδια t-μεταβλητή tVar και τουλάχιστον μια από τις δυο αποσκοπεί στην ενημέρωση της tVar.

- Εγγραφής-ανάγνωσης (W-R)
- Ανάγνωσης-εγγραφής (R-W)
- Εγγραφής-εγγραφής (W-W)

**Απαραίτητες Συμβάσεις που πρέπει να ακολουθούνται από τον χρήστη**

- Μια δοσοληψία εκκινείται με την εκτέλεση της `BeginTransaction()`.
- δεικτης που επιστρέφεται από την `BeginTransaction()` χρησιμοποιείται ως παράμετρος σε όλες τις λειτουργίες που καλούνται μέσω αυτής της δοσοληψίας.
- Ο χρήστης μπορεί να έχει το πολύ μια εκκρεμή δοσοληψία κάθε χρονική στιγμή.
- Μια δοσοληψία μπορεί να προσπελάζει μόνο t-μεταβλητές καλώντας τις `ReadTMVar()` και `WriteTMVar()`.
- t-μεταβλητές μπορούν να δημιουργηθούν μόνο καλώντας την `CreateNewTMVar()`.

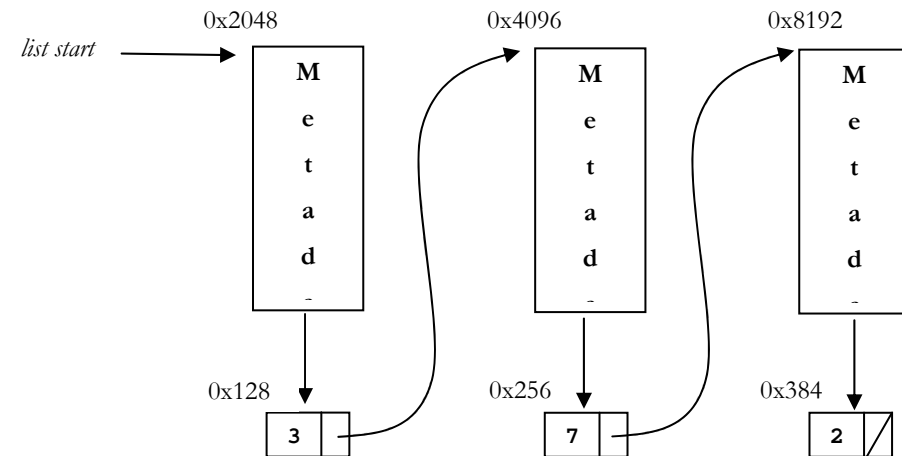
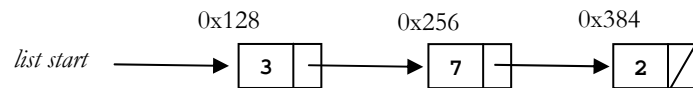
## Παράδειγμα Χρήσης της STM: Διαμοιραζόμενος Μετρητής

```
1. void AtomicCounterIncrement (TmVar counter) {
2.     int tmp;
3.     TmVar newTmVar;
4.     boolean bool;
5.     void *t;
6.     while (1) {
7.         t = BeginTransaction (); // δημιουργία μιας νέας δοσοληψίας
8.         (bool, tmp) = ReadTmVar (t, counter); // ανάγνωση της t-μεταβλητής counter
                                                    // tmp = τιμή της t-μετ/τής counter
9.         tmp ++;
10.        bool = WriteTmVar (t, counter, tmp); // εγγραφή στην t-μετ/τής counter
                                                    // counter = tmp
11.        if (bool == false) { // αν η αυξημένη τιμή είναι απαρχαιωμένη
                                                    // η WriteTmVar αποτυγχάνει
                                                    // επιστρέφοντας FALSE
12.            AbortTransaction(t);
13.            continue;
14.        }
15.        if (CommitTransaction(t) == TRUE)
16.            break; // η δοσοληψία τερματίζει επιτυχώς
17.    }
18. }
```

## Παράδειγμα Χρήσης της STM: Shared Ordered List

```
struct node {  
    int num;  
    struct node *next;  
}
```

```
typedef void * TmVar;  
struct node {  
    int num;  
    TmVar next;  
}
```



## Παράδειγμα Χρήσης της STM: Shared Ordered List

```
boolean InsertS(struct node **L, int x) {
    struct node *P, *prevP = NULL,
                *newnode;
    P = *L;
    while (P != NULL &&
           P->num < x) {
        prevP = P;
        P = P->next
    }
    if (P != NULL &&
        P->num == x)
        return(FALSE);
    else {
        newnode = malloc(
            sizeof( struct node));
        newnode->next = P;
        if (prevP == NULL) *L = P;
        else prevP -> next = newnode;
        return (TRUE);
    }
}
```

## Παράδειγμα Χρήσης της STM: Shared Ordered List

```
void Insert (int num, TmVar listStart) {
    Object *tmpNode=null, *newNode;
    TmVar tmpNodeTmVar, newTmVar;
    boolean bool;
    void *t;

    while (1) {
        t = BeginTransaction ();
        tmpNodeTmVar = listStart;
        do {
            if (tmpNode != null)
                tmpNodeTmVar = tmpNode->next;
            (bool, tmpNode) = ReadTmVar (t, tmpNodeTmVar);
            if (bool == false) break;
        } while (tmpNode->next == null);

        if (bool == false)
            AbortTransaction(t);
        else {
            newNode = (Node *)malloc (sizeof(Node));
            newNode->num = num;
            newNode->next = null;
            newTmVar = CreateNewTmVar (t, newNode);
            tmpNode->next = newTmVar;
            bool = WriteTmVar (t, tmpNodeTmVar, tmpNode);

            if (bool == false)
                continue;
            if (CommitTransaction(t) == TRUE)
                break;
        } // else
    } // while
} // Insert
```

## Κατηγορίες Σχεδιαστικών Επιλογών

Οι αλγόριθμοι STM διαφέρουν στα εξής:

1. Τρόπος Ανάθεσης, Απόκτησης και Κατάργησης Ιδιοκτησιών
2. Χρόνος Απόκτησης Ιδιοκτησιών
3. Τρόποι Αποτροπής ή Ανίχνευσης και Επίλυσης Συγκρούσεων και Μηχανισμός Ελέγχου Συνέπειας
4. Πλήθος Ενδιάμεσων Επιπέδων
5. Μοντέλο Μνήμης

## Τρόπος Ανάθεσης, Απόκτησης και Κατάργησης Ιδιοκτησιών

**Απλούστερος Αλγόριθμος:** χρησιμοποιεί μια μόνο ιδιοκτησία για όλες τις t-μεταβλητές

**Καλύτερη Απόδοση**  $\Rightarrow$  μια ιδιοκτησία ανά t-μεταβλητή

- Ανάθεση ανά t-μεταβλητή – ανάθεση ανά shared object – ανά σύνολο ανάθεση

Κάθε δοσοληψία μπορεί να είναι είτε ενεργή ή ολοκληρωμένη. Στα metadata για τη δοσοληψία αποθηκεύεται μια μεταβλητή status.

**Επώνυμη πληροφορία ιδιοκτησιών**

Στα metadata μιας t-μεταβλητής αναφέρεται ποια δοσοληψία έχει υπό την κατοχή της την ιδιοκτησία για αυτή την μεταβλητή.

**Ανώνυμη πληροφορία δοσοληψιών**

Κάθε t-μεταβλητή μπορεί να είναι είτε υπό κατοχή ή ελεύθερη

**Ορατές – Μη ορατές αναγνώσεις**

**Μόνιμη – Προσωρινή Ιδιοκτησία**  $\Rightarrow$  blocking – non blocking algorithms

## Χρόνος Απόκτησης Ιδιοκτησιών

- Εκ των προτέρων απόκτηση  $\Rightarrow$  άμεση ενημέρωση (undo logs)
- Εκ των υστέρων απόκτηση  $\Rightarrow$  ετεροχρονισμένη ενημέρωση (redo logs)

Κάθε δοσοληψία διατηρεί δυο λίστες t-μεταβλητών:

- λίστα ενημερώσεων
- λίστα αναγνώσεων

# Τρόποι Αποτροπής ή Ανίχνευσης και Επίλυσης Συγκρούσεων – Μηχανισμός Ελέγχου Συνέπειας

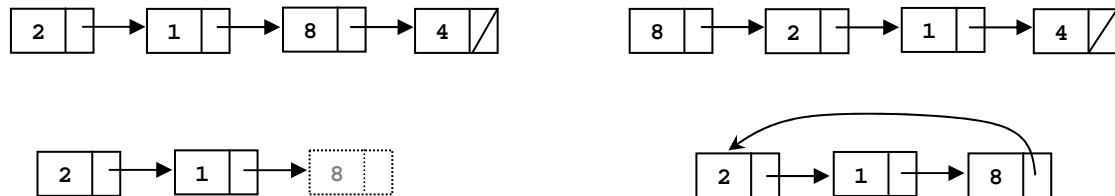
## Σύγκρουση R-W

Όταν το σύστημα χρησιμοποιεί μη-ορατές αναγνώσεις μπορεί να προκύψει ασυνέπεια.

**Μηχανισμός Ελέγχου Συνέπειας:** έλεγχος συνέπειας των t-μεταβλητών που μια δοσοληψία έχει αναγνώσει.

**Έκδοση t-μεταβλητής (version):** Μια δοσοληψία που ενημερώνει την t-μεταβλητή ενημερώνει και το version της t-μεταβλητής.

**Πρόβλημα που μπορεί να προκύψει αν δεν εφαρμοσθεί ο μηχανισμός ελέγχου συνέπειας:**



## Τρόποι Αποτροπής ή Ανίχνευσης και Επίλυσης Συγκρούσεων – Μηχανισμός Ελέγχου Συνέπειας

### Αυξητικός Έλεγχος Συνέπειας

Άλλες τεχνικές (έλεγχος συνέπειας πραγματοποιείται κάθε ένα πεπερασμένο πλήθος λειτουργιών)

### Αυτόματοι – Μη Αυτόματοι Μηχανισμοί Ελέγχου Συνέπειας

Ο μη αυτόματος έλεγχος της συνέπειας απαιτεί την εμπλοκή του χρήστη (και επαύξηση των λειτουργιών που παρέχει το διαμοιραζόμενο αντικείμενο STM)

### Επιλογές όταν μια δοσοληψία $T_1$ συγκρούεται με μια άλλη $T_2$

- Η  $T_1$  περιμένει την  $T_2$  να ολοκληρωθεί
- Η  $T_1$  μπορεί να ολοκληρωθεί ως μη-επιτυχημένη
- Η  $T_1$  μπορεί να τερματίσει βίαια την  $T_2$  και να αποκτήσει εκείνη την ιδιοκτησία της t-μεταβλητής που χρειάζεται
- Η  $T_1$  μπορεί να βοηθήσει την  $T_2$  να ολοκληρωθεί

## Πλήθος Ενδιάμεσων Επιπέδων – Μοντέλο Μνήμης

### Πλήθος Ενδιάμεσων Επιπέδων

Ορίζεται να είναι το μέγιστο πλήθος δεικτών που πρέπει να ακολουθηθούν από μια λειτουργία ανάγνωσης οποιασδήποτε t-μεταβλητής σε οποιαδήποτε εκτέλεση, βάσει της αναπαράστασης της μεταβλητής από τον εκάστοτε αλγόριθμο STM.

Το πλήθος αυτό εξαρτάται από το είδος των metadata που διατηρεί ο εκάστοτε αλγόριθμος.

### Μοντέλο Μνήμης

Ανοιχτό μοντέλο μνήμης

Κλειστό μοντέλο μνήμης