

Κωνσταντίνος Σκορδούλης
AM : 1115 2016 00155

Η εργασία έχει υλοποιηθεί σε C++ (and compiled with g++), βέβαια τα περισσότερα γίνονται με συναρτήσεις/βιβλιοθήκες της C .

Πολύ χρήσιμη ήταν η **snprintf()** για μετατροπή οποιουδήποτε τύπου σε char* και ακριβή δέσμευση μνήμης με `length = snprintf(NULL, 0, "%typeofdata", data) + 1;` (για το '/0') .

Επιπλέον, πολύ χρήσιμη ήταν και η **memcpy()**, μου επέτρεπε να διαβάσω συγκεκριμένο αριθμό bytes από μια διεύθυνση και τα «αναθέτει» σε μία άλλη. Με αυτό τον τρόπο μπορώ να διαβάσω τις εγγραφές **struct Records**(ή **char***) που έχω αποθηκευμένες στο **Bucket**.

Source Files: **bitcoin.cpp(root)**, **Functions.cpp**,

Από **δομές δεδομένων**, χρησιμοποίησα τις απαιτούμενες δομές:

- 1) Απλή συνδεδεμένη λίστα (**single linked list**) την οποία και έκανα και **template** , λόγω συχνής χρήσης (more on this later) .
- 2) **HashTables**, τα οποία θα έχουν buckets με `bucket_size` given from stdio.
Χρησιμοποίησα 2 διαφορετικά είδη hash table, class **HashTable**, class **HashTable1** (ίδια λειτουργία, διαφορετικά είδη εγγραφών → explained later).
- 3) **Binary Tree**, aka Bitcoin Tree, **class Tree**, **class TNode**(TreeNode) (more on this later).

Hash Tables

Στην παρούσα εργασία, δημιούργησα 2 διαφορετικές Hash Table : 1) HashTable, 2)HashTable1.

Το **HashTable** χρησιμοποιείται για τους **senderHT** και **receiverHT**, ενώ το **HashTable1** → έλεγχο εγκυρότητας transactionID.

Και οι δύο συναρτήσεις χρησιμοποιούν μια δικιά μου **hash function**, βασισμένη στη universal hash function.

Και οι 2 έχουν την ίδια δομή (όπως περιγράφεται στο header.hpp) , αλλά διαφορετικές εγγραφές στο bucket.

- 1) Έχει σαν εγγραφή → **struct Records**, η οποία περιέχει 2 δείκτες:
 - a. **Wallet***, δείκτη στη δομή που περιέχει πληροφορίες για το χρήστη/πορτοφόλι.
 - b. **List<UserTLNode>***, δείκτη σε λίστα από κόμβους που περιέχουν δείκτες σε Transaction (more on this later).
- 2) Έχει σαν εγγραφή → **char***, δηλαδή τη διεύθυνση ενός **string**.

Buckets

Ουσιαστικά είναι **byte arrays** (**unsigned char array[]**), μεγέθους που καθορίζεται από την είσοδο . Η δομή τους (και για τα δυο HashTables) έχει ως εξής :

```
|||||||||||||||||||||||||||||||||||||||||||||
|| int available ||
||
||
|| struct RECORDS ||
||
||
|| unsigned char* next ||
|||||||||||||||||||||||||||||||||||||||||||||
```

- 1) **Int available:** Τα πρώτα **sizeof(int) bytes**, μας δείχνουν πόσος χώρος (εγγραφές) είναι **διαθέσιμος**.
***Σημείωση1:** Κατά την εκτέλεση του προγράμματος μπορούμε να υπολογίσουμε **int numOfRecords**, πόσα **Records (maximum)** μπορούν να χωρέσουν σε 1 bucket.
Άρα το μπορούμε εύκολα να υπολογίσουμε : **current_records = numOfRecords – available**.
- 2) **Unsigned char* next :** Τα τελευταία **sizeof(unsigned char*) bytes**, περιέχουν την διεύθυνση του επόμενου bucket. Αρχικά όλα τα bytes είναι 0 → **next = NULL**.
- 3) Ο υπόλοιπος (σχεδόν) χώρος είναι για τα **Records** (ή τα **char*** αντίστοιχα).

Bucket Functions

Έχουμε 3 είδη bucket functions : 1) **SearchBucket()**, 2) **Add2Bucket()** , 3) **DeleteBucket()**.
Όλες οι συναρτήσεις λειτουργούν **αναδρομικά**

Για να διαβάσω/επεξεργάζομαι τα **Records**(και οποιαδήποτε άλλη μεταβλητή «αποθηκευμένη» στο **bucket**) , δημιουργώ **τοπική** Record και με τη βοήθεια της **memcpy()** , τη “γεμίζω” κάθε φορά με τα **bytes**, που είναι αποθηκευμένα στο **Bucket**. Εκτελώ κατά κάποιο τρόπο **«ανάθεση»** .

***Σημείωση:** Θεωρώ ότι για να δημιουργηθεί καινούργιο bucket (**overflow bucket**) πρέπει να γεμίσει το προηγούμενο.

- 1) Ψάχνουμε για ένα συγκεκριμένο **struct Record**.
 - a. Βλέπουμε καταρχάς αν **current_records == 0**
 - i. **True** → το **Record** δεν υπάρχει (bucket is **empty**).
 - ii. **False** → ψάχνω μία μία τις εγγραφές
 1. Αν τη βρω → **return**, found it!
 2. Αλλιώς, τσεκάρω αν **current_records == numOfRecords** (if bucket is full)
 - a. **False** → **return**, didn't find it (no overflow bucket)
 - b. **True** → ελέγχω αν **next == NULL**
 - i. **True** → **return**, didn't find it (no overflow bucket)
 - ii. **False** → recursive call → **SearchBucket(next)**

Σημείωση:** Η παραπάνω συνάρτηση δέχεται σαν όρισμα, **struct Records*, δηλαδή περνάμε τον δείκτη στο struct (**by reference &**), για τον οποίο έχουμε δεσμεύσει χώρο προηγουμένως. Αν βρει το record → OK, αλλιώς **delete record; record = NULL;**

- 2) Με παρόμοιο τρόπο λειτουργεί και η **Add2Bucket()** :
 - a. Ελέγχουμε **current_records (= numOfRecords – available)**
 - i. If **not full**, τοποθετούμε το record στην άδεια θέση (**with memcpy()**)
 - ii. If **full** → ελέγχουμε τον **unsigned char* next**
 1. If **NULL**, δεσμεύουμε χώρο για το καινούργιο bucket και **recursive call** → **Add2Bucket(next)**
 2. Else, recursive call → **Add2Bucket(next)**.
- 3) Βοηθητική συνάρτηση όταν καλείται ο **destructor** της **HashTable**.
 - a. Ελέγχουμε **current_records (= numOfRecords – available)**
 - b. Διαγράφουμε 1-1 τα **current_records** . Δηλαδή κάνουμε «ανάθεση» σε 1 τοπική record και τη «διαγράφουμε» (**record->wallet = NULL; delete record->list; record->list = NULL;)**
 - c. Ελέγχουμε **available == 0 (full bucket)**
 - i. **False** → **Return;**
 - ii. **True** → ελέγχουμε αν **next == NULL**
 1. **True** → **Return;**
 2. **False** → Recursive call → **DeleteRecord(next)**

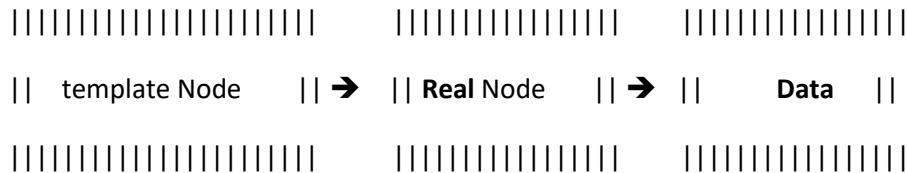
***Σημείωση:** Υπάρχουν και οι συναρτήσεις **SearchBucket1()**, **DeleteBucket1()**, **Add2Bucket1()**

List<template> && Node<template>

Η **class List** αποτελείται από **Node<class T>* head; Node<class T>* tail;**

Η **class Node** αποτελείται από **T* data; Node<class T>* next;**

Ουσιαστικά, αυτό που συμβαίνει είναι:



Αυτό το κάνω για να μπορώ εύκολα να καθορίσω τι ενέργειες θα γίνονται όταν θα καταστρέφεται ένα Node. Βέβαια αυξάνεται λίγο το κόστος ...

Είδη Nodes

- 1) **UserBNode**: User Bitcoin Node. Κάθε χρήστης/**Wallet** έχει μια λίστα από κόμβους που περιέχουν πληροφορίες για την κατοχή bitcoin (520 (bitcoinID) , 5\$ (original value 10\$), etc.). Κάθε **UserBnode** αντιστοιχεί σε **bitcoin** του χρήστη. Επιπλέον οποιοδήποτε bitcoin αποκτά αξία **0\$** (χρησιμοποιείται πλήρως) , αφαιρείται από τη λίστα.
- 2) **UserTLNode**: User Transaction List Node. Οι κόμβοι που αντιστοιχούν στις λίστες του **ReceiverHashTable**, **SenderHashTable**. Περιέχουν πληροφορίες για τις transactions που συμμετείχε ως receiver και ως sender αντίστοιχα.

***Σχεδιαστική Επιλογή**: Για να μειώσουμε το **data-duplication**, έχω σε μία άλλη κεντρική λίστα ΟΛΑ τα transactions, και τα **UserTLNode** περιέχουν απλά δείκτες σε αυτά τα transactions.

3) **RLNode**: Root List Node. Κόμβος μιας λίστας που περιέχει (bitcoinID, Tree*) , δηλαδή δείκτη στο αντίστοιχο Bitcoin-Tree.

4) **Wallet**: Περιέχει πληροφορίες για το χρήστη/πορτοφόλι (το υπόλοιπο, καθώς και τα **bitcoins** που έχει στη κατοχή του.

5) **PTNode**: Pointer Tree Node. Κόμβος που περιέχει δείκτη σε κόμβο δέντρου.

***Σχεδιαστική Επιλογή**: Τα **PTNode** χρησιμοποιούνται ως **διευκόλυνση**. Δηλαδή βρίσκονται μέσα στα **UserBNode**, και μας δείχνουν κόμβους του **BitcoinTree** τους οποίους μπορούμε να «σπάσουμε».

6) **TLNode**: Transaction List Node. Κόμβος της λίστας που περιέχει ΟΛΕΣ τις Transactions. Κάθε κόμβος περιέχει δείκτη σε **class Transaction**. Κάθε **Transaction** περιέχει όλες τις απαραίτητες πληροφορίες για μια transaction (**TransactionID(char *)**, **senderID(char *)**, **receiverID(char *)**, **amount(int)**, **timestamp/(date,time) → time_t** .

***Σχεδιαστική Επιλογή**: Το date/time αποφάσισα να το μετατρέψω σε **unix timestamp**, για να είναι πιο εύκολες οι συγκρίσεις/πράξεις. Για αυτό το λόγο πολύ χρήσιμες ήταν οι **strptime()** , **strftime()**, **localtime()**, **mktime()** . Αν θέλω να αντλήσω **HH:MM** ή **DD-MM-YYYY** **ΜΟΝΟ** , έπαιρνα το **timestamp → struct tm** , και μετά με μια δικιά μου struct tm αντλούσα

tm_hour, tm_minute(ή **tm_day, tm_month, tm_year**) και μετά τη δικιά μου struct → **timestamp**.

Bitcoin Tree

Αποτελείται από **TNodes** (Tree Nodes) . Κάθε **TNode** περιέχει (userID, amount, αριστερό παιδί, δεξί παιδί, **TLNode***). Δηλαδή περιέχει δείκτη σε κάποιο **Transaction List Node** (την λίστα που περιέχει ΟΛΑ τα transactions)

***Σχεδιαστική Επιλογή:** Το παραπάνω είναι σχεδιαστική επιλογή που μας διευκολύνει για την **TraceCoin()** αργότερα. Το σκεπτικό έχει ως εξής :

“ Όταν γίνεται κάποια συναλλαγή, 1 ή περισσότεροι κόμβοι **σπάνε** σε 2 άλλους κόμβους (από το ίδιο ή διαφορετικά δέντρα). Άρα παράγεται σίγουρα το αριστερό και μπορεί να παραχθεί το δεξί παιδί (αν `transaction_amount < parent_amount`). Δηλαδή το κύριο προϊόν της συναλλαγής είναι το **αριστερό παιδί** .

Για αυτό το λόγο, ΟΛΑ τα αριστερά παιδιά έχουν το **TLNode* != NULL** (δείχνοντας στο αντίστοιχο transaction από το οποίο δημιουργήθηκαν). Οι υπόλοιποι **TLNode* = NULL**; . “

Αρχικοποίηση

- 1) Αρχικοποιούμε τις παραπάνω δομές (σύμφωνα με τα ορίσματα που μας έχουν δώσει).
- 2) Διαβάζουμε το **BitcoinBalancesFile.txt** (με τη βοήθεια της **getline()**). Θεωρούμε πως το max μέγεθος του **WalletID[50]** και του **BitcoinID[50]** . Πριν εισάγουμε χρήστες στο σύστημα , κάθε φορά ελέγχουμε :
 - a. **User exists? → Exit!!** . Διατρέχουμε τη λίστα(**List<Wallet>**) για το αν υπάρχει ίδιο walletID. Δεν μπορούν να υπάρχουν δύο ίδιοι users στο σύστημα.
 - b. **Bitcoin exists? → Exit!!** . Διατρέχουμε τη λίστα(**List<RLNode>**) για το αν υπάρχει ίδιο bitcoinID. Κατά την αρχικοποίηση, δεν επιτρέπεται δύο χρήστες να έχουν το ίδιο Bitcoin.
 - c. Αν όλα **OK!** , τότε δημιουργούμε το χρήστη(μαζί με τα **UserBnodes** του) και τον εισάγουμε στη λίστα μας.
- 3) Διαβάζουμε το **TransactionsFile.txt** . Θεωρούμε πως το max μέγεθος του **TransactionID[50]**. Ελέγχουμε κάθε transaction (πριν το δημιουργήσουμε) :
 - a. **TransactionID exists → Ignore transaction!!** . Ελέγχουμε αν υπάρχει το συγκεκριμένο transactionID, με τη βοήθεια της **HashTable1* TransactionId;** . Λόγω του μεγάλου πλήθους transactions , εδώ ήταν απαραίτητη η χρήση ενός hash table , αντί να ανατρέξουμε τη λίστα.
 - b. **SenderId doesn't exist → Ignore transaction!!** . Ελέγχουμε αν υπάρχει το SenderID , διατρέχοντας τη λίστα.
 - c. **SenderId == ReceiverID → Ignore transaction!!**.
 - d. **ReceiverID doesn't exist → Ignore transaction!!** .
 - e. Τώρα για το **amount** :

- i. Amount >= 0 → continue;
- ii. Sender->amount >= transaction_amount (else ignore transaction).

Μετά δημιουργούμε το **Transaction**, και ενημερώνουμε τις δομές. Για δικιά μου διευκόλυνση κρατάω 2 βοηθητικές μεταβλητές, **int maxID, time_t last_trans**.

Η 1^η βασίζεται στο σκεπτικό ότι, εάν μας δοθούν (μεταξύ άλλων) ακέραια TransactionID, τότε μετά την αρχικοποίηση, μπορούμε να αποδίδουμε **maxID+1, maxID+2,** Εννοείται πάντα σε **char*** μορφή. Για να ελέγχουμε εάν ένα TransactionID είναι αριθμός, χρησιμοποιώ την **isNumber()** (my implementation) η οποία χρησιμοποιεί την **isDigit()** (stdlib).

Η 2^η μας επιτρέπει να κρατήσουμε σε **unix timestamp** την ημερομηνία και ώρα της τελευταίας συναλλαγής, έτσι ώστε να απορρίψουμε στο επόμενο βήμα όποιες συναλλαγές είναι πριν από την last_trans.

Εντολές

Ο χρήστης μπορεί να πληκτρολογήσει εντολές για να εκτελέσει το σύστημα. Αν δεν αντιστοιχεί σε καμία εντολή, εκτυπώνει λάθος και ο χρήστης ξαναπληκτρολογεί.

- 1) **RequestTransaction**: Πριν εκτελεστεί κάποια Transaction γίνονται οι γνωστοί έλεγχοι (που προαναφέραμε) +1 extra έλεγχος. Δηλαδή να μην προηγούνται της τελευταίας συναλλαγής :

- a. **Timestamp < last_trans → Ignore Transaction!!**.
- b. Αν δεν μας δοθεί **date,time** τότε δεν χρειάζεται ο παραπάνω έλεγχος

Έπειτα δημιουργούμε το transaction, και ενημερώνουμε τις δομές (καθώς και τις **maxID, last_trans**).

- 2) **RequestTransactionS** : Σχετικά ίδιο με το παραπάνω.
 - a. Ο χρήστης γράφει το transaction, το οποίο πρέπει να τελειώνει με ";" (γίνεται έλεγχος για αυτό). Επεξεργαζόμαστε το αίτημα του (με τους γνωστούς ελέγχους).
 - i. Αν δεν γίνει δεκτό → πληκτρολογεί ο χρήστης καινούργια εντολή
 - ii. Αν γίνει δεκτό, τότε εισάγεται στο **"request transactions mode"** (εμφωλευμένη **while(getline())**) κατά την οποία ο χρήστης δεν χρειάζεται να επαναλάβει **«/requestTransactions»** και απλά πληκτρολογεί το **transaction** που θέλει.
 1. Για αυτά τα transactions, γίνονται οι ίδιοι έλεγχοι και αν περάσουν τους ελέγχους → ενημερώνουμε κατάλληλα τις δομές.
 2. Για να βγει από αυτό το mode → **"/exit"** και επιστρέφουμε σε «κανονική» λειτουργία.

- b. Ο χρήστης απλά εισάγει σαν όρισμα **inputFile**, το οποίο περιέχει transactions. Διαβάζει μία-μία γραμμή , αν περνάει τους ελέγχους → ενημερώνει κατάλληλα τις δομές.
- 3) **findEarnings**: Ψάχνουμε το συνολικό κέρδος του χρήστη WalletID , και τις συναλλαγές(που συμμετείχε σαν **receiver**) στο διάστημα που ορίζεται από το input. Εκμεταλλευόμαστε την **HashTable* receiverHT**.
 - a. Ελέγχουμε αρχικά αν υπάρχει ο walletID (αν δεν υπάρχει → **Exit**).
 - b. Μετά έχουμε 3 σενάρια:
 - i. Μας δίνεται **time1, time2** (εκτυπώνουμε λάθος αν δεν υπάρχει η time2). Αφού διαμορφώσουμε κατάλληλα τα timestamps, βρίσκουμε τις συναλλαγές που έχουν γίνει σε **ορισμένη ώρα οποιαδήποτε μέρα**.
 - ii. Μας δίνεται **date1, date2** (εκτυπώνουμε λάθος αν δεν υπάρχει η date2). Αφού διαμορφώσουμε κατάλληλα τα timestamps, βρίσκουμε τις συναλλαγές που έχουν γίνει σε **ορισμένη ημερομηνία οποιαδήποτε ώρα**.
 - iii. Δεν μας δίνεται **τίποτα** → εκτυπώνουμε **όλες τις συναλλαγές**.
- 4) **findPayments**: Ίδιο με τη **findEarnings**. Αυτή τη φορά χρησιμοποιούμε **HashTable* senderHT**.
- 5) **walletStatus**: Διατρέχουμε την **List<Wallet>** και αν υπάρχει ο χρήστης εκτυπώνουμε **Wallet->amount** (το υπόλοιπο του χρήστη).
- 6) **bitCoinStatus**: Διατρέχουμε την **List<RLNode>**, για να βρούμε το **Bitcoin Tree** (αν δεν υπάρχει **ignore**). Μετά υπολογίζουμε 1) πόσα **transactions** έχουν υλοποιηθεί και 2) **unspent amount**
 - a. Το 1^ο πετυχαίνεται με την αναδρομική συνάρτηση **TNode::TransCount()**, η οποία υπολογίζει όλα τα **αριστερά παιδιά**. Όμως επειδή υπάρχει περίπτωση 2 ή παραπάνω σπασίματα (στο ίδιο δέντρο) να αντιστοιχούν στην **ίδια transaction**, χρησιμοποιούμε **HashTable1* visited** , όπου τσεκάρουμε εάν έχουμε ξανά συναντήσει , ένα συγκεκριμένο TransactionID.
 - b. Για το 2^ο θεωρούμε ότι το **πιο δεξιό φύλλο** (αν υπάρχει) αποτελεί το **unspent amount**. Χρησιμοποιούμε την **TNode::Unspent()** (η οποία και αυτή είναι αναδρομική)
- 7) **traceCoin**: Διατρέχουμε την **List<RLNode>**, για να βρούμε το **Bitcoin Tree** (αν δεν υπάρχει **ignore**). Μετά για κάθε **αριστερό παιδί**: Tnode->node->transaction->Print() . Όπως και παραπάνω , υπάρχει κίνδυνος να εκτυπώσουμε την ίδια συναλλαγή 2 φορές → **HashTable1* visited** , και έτσι τα εκτυπώνουμε μόνο 1 φορά
- 8) **exit**: Αποδεσμεύουμε καταλληλα τη μνήμη **and exit**.