Δομές Δεδομένων και Αλγόριθμοι - Εργαστήριο 7 Κατακερματισμός, δομές κατακερματισμού στην STL

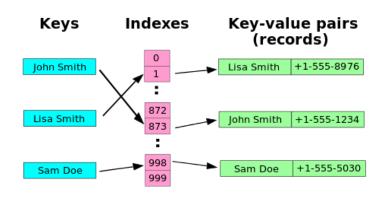
Τ.Ε.Ι. Ηπείρου, Τμήμα Μηχανικών Πληροφορικής Τ.Ε. Χρήστος Γκόγκος - Αναπληρωτής Καθηγητής

1 Εισαγωγή

Ο κατακερματισμός (hashing) αποτελεί μια από τις βασικές τεχνικές στη επιστήμη των υπολογιστών. Χρησιμοποιείται στις δομές δεδομένων αλλά και σε άλλα πεδία της πληροφορικής όπως η κρυπτογραφία. Στο εργαστήριο αυτό θα παρουσιαστεί η δομή δεδομένων πίνακας κατακερματισμού χρησιμοποιώντας δύο διαδεδομένες υλοποιήσεις: την ανοικτή διευθυνσιοδότηση και την υλοποίηση με αλυσίδες. Επιπλέον, θα παρουσιαστούν δομές της STL όπως η unordered_set και η unordered_map οι οποίες στηρίζονται στην τεχνική του κατακερματισμού. Ο κώδικας όλων των παραδειγμάτων, όπως και στα προηγούμενα εργαστήρια, βρίσκεται στο https://github.com/chgogos/ceteiep dsa.

2 Τι είναι ο κατακερματισμός;

Ο κατακερματισμός είναι μια μέθοδος που επιτυγχάνει ταχύτατη αποθήκευση και αναζήτηση δεδομένων. Σε ένα σύστημα κατακερματισμού τα δεδομένα αποθηκεύονται σε έναν πίνακα που ονομάζεται πίνακας κατακερματισμού (hash table). Θεωρώντας ότι τα δεδομένα είναι εγγραφές που αποτελούνται από ζεύγη τιμών της μορφής κλειδί-τιμή, η βασική ιδέα είναι, ότι εφαρμόζοντας στο κλειδί κάθε εγγραφής που πρόκειται να αποθηκευτεί ή να αναζητηθεί τη λεγόμενη συνάρτηση κατακερματισμού (hash function), προσδιορίζεται μονοσήμαντα η θέση του πίνακα στην οποία τοποθετούνται τα δεδομένα της εγγραφής. Η συνάρτηση κατακερματισμού αναλαμβάνει να αντιστοιχήσει έναν μεγάλο αριθμό ή ένα λεκτικό σε ένα μικρό ακέραιο που χρησιμοποιείται ως δείκτης στον πίνακα κατακερματισμού.



Σχήμα 1: Κατακερματισμός εγγραφών σε πίνακα κατακερματισμού [1]

Μια καλή συνάρτηση κατακερματισμού θα πρέπει να κατανέμει τα κλειδιά στα κελιά του πίνακα κατακερματισμού όσο πιο ομοιόμορφα γίνεται και να είναι εύκολο να υπολογιστεί. Επίσης, είναι επιθυμητό το παραγόμενο αποτέλεσμα από τη συνάρτηση κατακερματισμού να εξαρτάται από το κλειδί στο σύνολό του.

Στον κώδικα που ακολουθεί παρουσιάζονται τέσσερις συναρτήσεις κατακερματισμού κάθε μία από τις οποίες δέχεται ένα λεκτικό και επιστρέφει έναν ακέραιο αριθμό.

```
#include <string>
   using namespace std;
  size t hash0(string &key) {
     size t h = 0;
     for (char c : key)
      h += c;
     return h;
9
10 }
11
12 size t hash1(string &key) {
     size th = 0;
13
     for (char c : key)
14
15
      h = 37 * h + c;
16
     return h;
17
19 // Jenkins One—at—a—time hash
20 size_t hash2(string &key) {
     size th = 0;
21
    for (char c : key) {
22
      h += c;
23
       h += (h << 10);
24
      h = (h >> 6);
25
26
27
     h += (h << 3);
28
     h = (h >> 11);
     h += (h << 15);
29
     return h;
30
31 }
32
33 // FNV hash
34 size t hash3(string &key) {
     size th = 0x811c9dc5;
35
     for (char c : key)
36
     h = (h \land c) * 0x01000193;
37
     return h;
38
39
```

Κώδικας 1: Διάφορες συναρτήσεις κατακερματισμού (hashes.cpp)

```
#include "hashes.cpp"
  #include <iostream>
  using namespace std;
6 int main() {
    constexpr int HT SIZE = 101;
    string keys[] = {"nikos", "maria", "petros", "kostas"};
    for (string key: keys) {
      size t h0 = hash0(key) \% HT SIZE;
      size t h1 = hash1(key) % HT SIZE;
      size_t h2 = hash2(key) % HT_SIZE;
      size t h3 = hash3(key) % HT SIZE;
13
      cout << "string " << key << " hash0=" << h0 << " hash1=" << h1
14
            << ", hash2=" << h2 << ", hash3=" << h3 << endl;
15
16
```

17 }

Κώδικας 2: Παραδείγματα κλήσεων συναρτήσεων κατακερματισμού (hashes ex1.cpp)

```
string nikos hash0=43 hash1=64, hash2=40, hash3=27
string maria hash0=17 hash1=98, hash2=71, hash3=33
string petros hash0=63 hash1=89, hash2=85, hash3=82
string kostas hash0=55 hash1=69, hash2=17, hash3=47
```

Οι πίνακες κατακερματισμού είναι ιδιαίτερα κατάλληλοι για εφαρμογές στις οποίες πραγματοποιούνται συχνές αναζητήσεις εγγραφών με δεδομένες τιμές κλειδιών. Οι βασικές λειτουργίες που υποστηρίζονται σε έναν πίνακα κατακερματισμού είναι η εισαγωγή (insert), η αναζήτηση (get) και η διαγραφή (erase). Και οι τρεις αυτές λειτουργίες παρέχονται σε χρόνο O(1) κατά μέσο όρο προσφέροντας ταχύτερη υλοποίηση σε σχέση με άλλες υλοποιήσεις όπως για παράδειγμα τα ισοζυγισμένα δυαδικά δένδρα αναζήτησης που παρέχουν τις ίδιες λειτουργίες σε χρόνο O(logn).

Ωστόσο, οι πίνακες κατακερματισμού έχουν και μειονεκτήματα καθώς είναι δύσκολο να επεκταθούν από τη στιγμή που έχουν δημιουργηθεί και μετά. Επίσης, η απόδοση των πινάκων κατακερματισμού υποβαθμίζεται καθώς οι θέσεις τους γεμίζουν με στοιχεία. Συνεπώς, εφόσον ο προγραμματιστής προχωρήσει στη δική του υλοποίηση ενός πίνακα κατακερματισμού είτε θα πρέπει να γνωρίζει εκ των προτέρων το πλήθος των στοιχείων που πρόκειται να αποθηκευτούν είτε όταν αυτό απαιτηθεί να υπάρχει πρόβλεψη έτσι ώστε τα δεδομένα να μεταφέρονται σε μεγαλύτερο πίνακα κατακερματισμού.

Στις περισσότερες εφαρμογές υπάρχουν πολύ περισσότερα πιθανά κλειδιά εγγραφών από ότι θέσεις στο πίνακα κατακερματισμού. Αν για δύο ή περισσότερα κλειδιά η εφαρμογή της συνάρτησης κατακερματισμού επιστρέφει το ίδιο αποτέλεσμα τότε λέμε ότι συμβαίνει σύγκρουση (collision) η οποία θα πρέπει να διευθετηθεί με κάποιο τρόπο. Ο ακόλουθος κώδικας μετρά το πλήθος των συγκρούσεων που συμβαίνουν καθώς δημιουργούνται hashes για ένα σύνολο 2.000 κλειδιών αλφαριθμητικού τύπου.

```
#include "hashes.cpp"
   #include "random strings.cpp"
   #include <iostream>
   #include <set>
   using namespace std;
   constexpr int HT SIZE = 10001;
Q
   int main() {
     set<int> aset;
10
     int collisions = 0;
11
     for (int i = 0; i < 2000; i++) {
12
       string key = generate random string(10);
13
       size t h = hash0(key) % HT SIZE; // 1863 collisions
14
       // size t h = hash1(key) % HT SIZE; // 172 collisions
15
       // size_t h = hash2(key) % HT_SIZE; // 188 collisions
16
       // size t h = hash3(key) % HT SIZE; // 196 collisions
17
       if (aset.find(h) != aset.end())
18
         collisions++;
19
       else
20
21
         aset.insert(h);
22
     cout << "number of collisions " << collisions << endl;</pre>
23
24
```

Κώδικας 3: Συγκρούσεις (hashes ex2.cpp)

number of collisions 1863

Γενικότερα, σε έναν πίνακα κατακερματισμού, η εύρεση μιας εγγραφής με κλειδί key είναι μια διαδικασία δύο βημάτων:

- Εφαρμογή της συνάρτησης κατακερματισμού στο κλειδί της εγγραφής.
- Ξεκινώντας από την θέση που υποδεικνύει η συνάρτηση κατακερματισμού στον πίνακα κατακερματισμού, εντοπισμός της εγγραφής που περιέχει το ζητούμενο κλειδί (ενδεχόμενα θα χρειαστεί να εφαρμοστεί κάποιος μηχανισμός διευθέτησης συγκρούσεων).

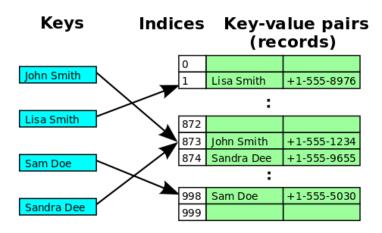
Οι βασικοί μηχανισμοί επίλυσης των συγκρούσεων είναι η ανοικτή διευθυνσιοδότηση και ο κατακερματισμός με αλυσίδες.

2.1 Ανοικτή διευθυνσιοδότηση

Στην ανοικτή διευθυνσιοδότηση (open addressing, closed hashing) όλα τα δεδομένα αποθηκεύονται απευθείας στον πίνακα κατακερματισμού. Αν συμβεί σύγκρουση τότε ελέγχεται αν κάποιο από τα υπόλοιπα κελιά είναι διαθέσιμο και η εγγραφή τοποθετείται εκεί. Συνεπώς, θα πρέπει το μέγεθος του hashtable να είναι μεγαλύτερο ή ίσο από το πλήθος των στοιχείων που πρόκειται να αποθηκευτούν σε αυτό. Θα πρέπει να σημειωθεί ότι η απόδοση της ανοικτής διευθυνσιοδότησης μειώνεται κατακόρυφα σε περίπτωση που το hashtable είναι σχεδόν γεμάτο.

Αν το πλήθος των κελιών είναι m και το πλήθος των εγγραφών είναι n τότε το πηλίκο a=/fracnm που ονομάζεται παράγοντας φόρτωσης (load factor) καθορίζει σημαντικά την απόδοση του hashtable. Ο παράγοντας φόρτωσης στην περίπτωση της ανοικτής διευθυνσιοδότησης δεν μπορεί να είναι μεγαλύτερος της μονάδας.

Υπάρχουν πολλές παραλλαγές της ανοικτής διευθυνσιοδότησης που σχετίζονται με τον τρόπο που σε περίπτωση σύγκρουσης επιλέγεται το επόμενο κελί που εξετάζεται αν είναι ελεύθερο προκειμένου να τοποθετηθούν εκεί τα δεδομένα της εγγραφής. Αν εξετάζεται το αμέσως επόμενο στη σειρά κελί και μέχρι να βρεθεί το πρώτο διαθέσιμο, ξεκινώντας από την αρχή του πίνακα αν βρεθεί στο τέλος, τότε η μέθοδος ονομάζεται γραμμική ανίχνευση (linear probing). Άλλες διαδεδομένες μέθοδοι είναι η τετραγωνική ανίχνευση (quadratic probing) και ο διπλός κατακερματισμός (double hashing).



Σχήμα 2: Κατακερματισμός εγγραφών με ανοικτή διευθυνσιοδότηση και γραμμική ανίχνευση [1]

Στη συνέχεια ακολουθεί μια υλοποίηση ενός πίνακα κατακερματισμού με ανοικτή διευθυνσιοδότηση και γραμμική ανίχνευση. Στον πίνακα κατακερματισμού τοποθετούνται εγγραφές με κλειδιά και τιμές αλφαριθμητικού τύπου.

```
#include <iostream>
using namespace std;

struct record {
string key;
```

```
string value;
8
   };
   class oa_hashtable {
10
   private:
11
     int capacity;
12
     int size;
13
     record **data; // array of pointers to records
14
15
     size_t hash(string &key) {
16
       size t value = 0;
17
        for (size t i = 0; i < \text{key.length}(); i++)
18
19
          value = 37 * value + key[i];
        return value % capacity;
20
21
22
   public:
23
     oa hashtable(int capacity) {
24
       this—>capacity = capacity;
25
       size = 0;
26
27
        data = new record *[capacity];
28
        for (int i = 0; i < \text{capacity}; i++)
29
          data[i] = nullptr;
30
31
     ~oa hashtable() {
32
        for (size_t i = 0; i < capacity; i++)
33
          if (data[i] != nullptr)
34
            delete data[i];
35
        delete[] data;
36
37
38
     record *get(string &key) {
39
        size t hash code = hash(key);
41
        while (data[hash_code] != nullptr) {
42
          if (data[hash_code] -> key == key)
            return data[hash_code];
43
          hash_code = (hash_code + 1) % capacity;
44
45
       return nullptr;
46
47
48
     void put(record *arecord) {
49
       if (size == capacity)
50
          cerr << "The hashtable is full" << endl;
51
        size_t hash_code = hash(arecord->key);
52
        while (data[hash_code] != nullptr && data[hash_code] -> key != "ERASED") {
53
          if (data[hash code] -> key == arecord -> key) {
54
            delete data[hash_code];
55
            data[hash code] = arecord; // update existing key
56
57
            return;
58
          hash code = (hash code + 1) \% capacity;
59
60
61
        data[hash code] = arecord;
62
        size++;
63
64
     void erase(string &key) {
65
        size t hash code = hash(key);
66
        while (data[hash_code] != nullptr) {
67
```

```
if (data[hash code] -> key == key) {
68
             delete data[hash code];
69
             data[hash code] = new record{"ERASED", "ERASED"}; // insert dummy record
 70
71
             size--;
            return;
72
73
          hash code = (hash code + 1) \% capacity;
74
75
76
77
      void print all() {
78
        for (int i = 0; i < \text{capacity}; i++)
 79
          if (data[i] != nullptr && data[i]—>key != "ERASED")
 80
            cout << "#(" << i << ") " << data[i] -> key << " " << data[i] -> value
81
 82
                  << endl:
        cout << "Load factor: " << (double)size / (double)capacity << endl;</pre>
 83
84
85
   };
86
   int main() {
87
      oa hashtable hashtable(101); // hashtable with maximum capacity 101 items
88
      record *precord1 = new record{"John Smith", "+1-555-1234"};
89
      record *precord2 = new record {"Lisa Smith", "+1-555-8976"};
 90
      record *precord3 = new record{"Sam Doe", "+1-555-5030"};
 92
      hashtable.put(precord1);
93
      hashtable.put(precord2);
      hashtable.put(precord3);
 94
      hashtable.print all();
95
     string key = "Sam Doe";
 96
      record *precord = hashtable.get(key);
97
     if (precord == nullptr)
98
        cout << "Key not found" << endl;
99
100
        cout << "Key found: " << precord->key << " " << precord->value << endl;
101
102
        hashtable.erase(key);
103
104
      hashtable.print all();
105
```

Κώδικας 4: Ανοικτή διευθυνσιοδότηση (open_addressing.cpp)

```
1 Key found: Sam Doe +1 -555 -5030

2 #(1) Sam Doe+1 -555 -5030

3 #(46) John Smith+1 -555 -1234

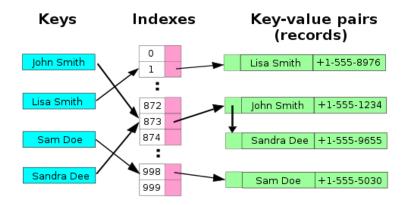
4 #(57) Lisa Smith+1 -555 -8976

5 Load factor: 0.029703
```

2.2 Κατακερματισμός με αλυσίδες

Στον κατακερματισμό με αλυσίδες (separate chaining) οι εγγραφές αποθηκεύονται σε συνδεδεμένες λίστες κάθε μια από τις οποίες είναι προσαρτημένες στα κελιά ενός hashtable. Συνεπώς, η απόδοση των αναζητήσεων εξαρτάται από τα μήκη των συνδεδεμένων λιστών. Αν η συνάρτηση κατακερματισμού κατανέμει τα n κλειδιά ανάμεσα στα m κελιά ομοιόμορφα τότε κάθε λίστα θα έχει μήκος $\frac{n}{m}$. Ο παράγοντας φόρτωσης, $a=\frac{n}{m}$, στον κατακερματισμό με αλυσίδες δεν θα πρέπει να απέχει πολύ από την μονάδα. Πολύ μικρό load factor σημαίνει ότι υπάρχουν πολλές κενές λίστες και συνεπώς δεν γίνεται αποδοτική χρήση του χώρου ενώ μεγάλο load factor σημαίνει μακριές συνδεδεμένες λίστες και μεγαλύτεροι χρόνοι αναζήτησης.

Στη συνέχεια ακολουθεί μια υλοποίηση ενός πίνακα κατακερματισμού με κατακερματισμό με αλυσίδες. Για τις συνδεδεμένες λίστες χρησιμοποιείται η λίστα std::list.



Σχήμα 3: Κατακερματισμός εγγραφών με αλυσίδες [1]

```
#include <iostream>
   #include <list>
   using namespace std;
   struct record {
     string key;
     string value;
9
10
11 class sc hashtable {
12 private:
     int size;
13
     list<record *> *buckets;
14
15
     size t hash(string &key) {
16
        size t value = 0;
17
        for (size_t i = 0; i < \text{key.length}(); i++)
18
          value = 37 * value + key[i];
19
        return value % size;
20
21
22
   public:
23
     sc hashtable(int size) {
24
       this->size = size;
25
        buckets = new list<record *>[size];
26
27
28
     ~sc hashtable() {
29
       for (size_t i = 0; i < size; i++)
30
          for (record *rec : buckets[i])
31
             delete rec;
32
       delete[] buckets;
33
34
35
     record *get(string &key) {
36
       size t hash code = hash(key);
37
        if (buckets[hash_code].empty())
38
39
          return nullptr;
40
        else
          for (record *rec : buckets[hash_code])
41
             if (rec -> key == key)
42
```

```
return rec;
43
       return nullptr;
44
45
46
     void put(record *arecord) {
47
       size t hash code = hash(arecord->key);
48
       buckets[hash_code].push_back(arecord);
49
50
51
52
     void erase(string &key) {
       size t hash code = hash(key);
53
       list<record *>::iterator itr = buckets[hash code].begin();
54
55
       while (itr != buckets[hash code].end())
56
         if((*itr)->key == key)
            itr = buckets[hash_code].erase(itr);
57
         else
58
            ++itr;
59
60
61
     void print all() {
62
       int m = 0;
63
       for (size t i = 0; i < size; i++)
64
         if (!buckets[i].empty())
65
66
            for (record *rec : buckets[i]) {
              cout << \text{``#("} << i << \text{''}) " << rec -> key << " " << rec -> value << endl;
67
68
69
       cout << "Load factor: " << (double)m / (double)size << endl;</pre>
70
71
72
   };
73
  int main() {
74
     sc hashtable hashtable(101);
75
     record *precord1 = new record{"John Smith", "+1-555-1234"};
     record *precord2 = new record{"Lisa Smith", "+1-555-8976"};
77
78
     record *precord3 = new record{"Sam Doe", "+1-555-5030"};
79
     hashtable.put(precord1);
     hashtable.put(precord2);
80
     hashtable.put(precord3);
81
     hashtable.print all();
82
     string key = "Sam Doe";
83
     record *precord = hashtable.get(key);
84
     if (precord == nullptr)
85
       cout << "Key not found" << endl;
86
87
       cout << "Key found: " << precord—>key << " " << precord—>value << endl;
88
       hashtable.erase(key);
89
90
     hashtable.print_all();
91
92
```

Κώδικας 5: Κατακερματισμός με αλυσίδες (separate_chaining.cpp)

```
1 Key found: Sam Doe +1 -555 -5030

2 #(1) Sam Doe+1 -555 -5030

3 #(46) John Smith+1 -555 -1234

4 #(57) Lisa Smith+1 -555 -8976
```

Περισσότερες πληροφορίες σχετικά με τον κατακερματισμό και την υλοποίηση πινάκων κατακερματισμού μπορούν να βρεθούν στις αναφορές [2], [3].

3 Κατακερματισμός με την STL

Η STL διαθέτει την κλάση std::hash που μπορεί να χρησιμοποιηθεί για την επιστροφή hash τιμών για διάφορους τύπους δεδομένων. Στον ακόλουθο κώδικα παρουσιάζεται η χρήση της std::hash.

```
1 #include <iostream>
  #include <string>
  using namespace std;
  int main() {
     double d1 = 1000.1;
     double d2 = 1000.2;
     hash<double> d hash;
     cout << "The hash value for: (" << d1 <<") is " << d hash(d1) << endl;
9
     cout << "The hash value for: (" << d2 << ") is " << d hash(d2) << endl;
10
11
     char c1[15] = "This is a test";
12
     char c2[16] = "This is a test.";
13
     hash<char *> c strhash;
14
     cout << "The hash value for: (" << c1 <<") is " << c strhash(c1) << endl;
15
     cout << "The hash value for: (" << c2 << ") is " << c strhash(c2) << endl;
16
17
     string s1 = "This is a test";
18
     string s2 = "This is a test.";
19
     hash<string> strhash;
20
     cout << "The hash value for: (" << s1 <<") is " << strhash(s1) << endl;
21
22
     cout << "The hash value for: (" << s2 <<") is " << strhash(s2) << endl;
23
```

Κώδικας 6: Παράδειγμα χρήσης της std::hash (stl hash.cpp)

```
The hash value for: (1000.1) is 18248755989755706217

The hash value for: (1000.2) is 2007414553616229599

The hash value for: (This is a test) is 7536144

The hash value for: (This is a test.) is 7536128

The hash value for: (This is a test) is 5122661464562453635

The hash value for: (This is a test.) is 10912006877877170250
```

Επιπλέον, η STL υποστηρίζει δύο βασικές δομές κατακερματισμού το std::unordered_set και το std::unordered_map. Το std::unordered_set υλοποιείται ως ένας πίνακας κατακερματισμού και μπορεί να περιέχει τιμές (κλειδιά) οποιουδήποτε τύπου οι οποίες γίνονται hash σε διάφορες θέσεις του πίνακα κατακερματισμού. Κατά μέσο όρο, οι λειτουργίες σε ένα std::unordered_set (εύρεση, εισαγωγή και διαγραφή κλειδιού) πραγματοποιούνται σε σταθερό χρόνο O(1). Ένα std::unordered_set δεν περιέχει διπλότυπα, ενώ αν υπάρχει αυτή η ανάγκη τότε μπορεί να χρησιμοποιηθεί το std::unordered multiset.

Στον κώδικα που ακολουθεί οι χαρακτήρες ενός λεκτικού εισάγονται ένας προς ένας σε ένα std::unordered_set έτσι ώστε να υπολογιστεί το πλήθος των διακριτών χαρακτήρων του λεκτικού.

```
1 #include <cctype> // tolower
  #include <iostream>
  #include <unordered set>
4
  using namespace std;
5
7
  int main() {
     string text = "You can do anything but not everything";
     unordered set<char> uset;
     for (char c: text)
10
      if (c!='')
11
         uset.insert(tolower(c));
12
     cout << "Number of discrete characters=" << uset.size() << endl;</pre>
```

```
for (unordered_set<char>::iterator itr = uset.begin(); itr != uset.end();
itr++)
cout << *itr << "";
cout << endl;
}</pre>
```

Κώδικας 7: Παράδειγμα χρήσης του std::unordered set (stl unordered set.cpp)

```
Number of discrete characters=15
2 rvegcbynuodatih
```

Το std::unordered_map αποθηκεύει ζεύγη (κλειδί-τιμή). Το κλειδί αναγνωριζει με μοναδικό τρόπο το κάθε ζεύγος και γίνεται hash σε συγκεκριμένη θέση του πίνακα κατακερματισμού. Όπως και στο std::unordered_set. κατά μέσο όρο, οι λειτουργίες σε ένα std::unordered_map πραγματοποιούνται σε σταθερό χρόνο O(1). Η ανάθεση τιμής σε κλειδί μπορεί να γίνει με τους τελεστές = και [] ενώ το πέρασμα από τις τιμές ενός std::unordered_map μπορεί να γίνει με iterator ή με range for.

```
1 #include <iostream>
  #include <unordered map>
  using namespace std;
  int main() {
     unordered_map<string, double> atomic_mass { {"H", 1.008}, // Hydrogen
7
                                                    {"C", 12.011}}; // Carbon
8
     atomic mass["O"] = 15.999; // Oxygen
9
     atomic mass["Fe"] = 55.845; // Iron
10
     atomic_mass.insert(make_pair("Al", 26.982)); // Aluminium
11
12
     for (unordered_map<string, double>::iterator itr = atomic_mass.begin();
13
14
          itr != atomic mass.end(); itr++)
       cout << itr->first << ":" << itr->second << " ";
15
     cout << endl;
16
17
     for (const std::pair<string, double> &kv : atomic_mass)
18
       cout << kv.first << ":" << kv.second << " ";
19
     cout << endl;
20
21
     string element = "Fe";
22
     // string element = "Ti"; // Titanium
23
     if (atomic_mass.find(element) == atomic_mass.end())
24
25
       cout << "Element" << element << " is not in the map" << endl;
26
       cout << "Element" << element << " has atomic mass " << atomic mass[element]
27
            << "" << endl;
28
29
```

Κώδικας 8: Παράδειγμα χρήσης του std::unordered map (stl unordered map.cpp)

```
1 Al:26.982 H:1.008 C:12.011 O:15.999 Fe:55.845
2 Al:26.982 H:1.008 C:12.011 O:15.999 Fe:55.845
3 Element Fe has atomic mass 55.845
```

4 Παραδείγματα

4.1 Παράδειγμα 1

Έστω μια επιχείρηση η οποία επιθυμεί να αποθηκεύσει τα στοιχεία των υπαλλήλων της (όνομα, διεύθυνση) σε μια δομή έτσι ώστε με βάση το όνομα του υπαλλήλου να επιτυγχάνει τη γρήγορη ανάκληση των υπόλοιπων στοιχείων των υπαλλήλων. Στη συνέχεια παρουσιάζεται η υλοποίηση ενός πίνακα κατακερματισμού στον

οποίο κλειδί θεωρείται το όνομα του υπαλλήλου και η επίλυση των συγκρούσεων πραγματοποιείται με ανοικτή διευθυνσιοδότηση (open addressing) και γραμμική ανίχνευση (linear probing). Καθώς δεν υπάρχει η ανάγκη διαγραφής τιμών από τον πίνακα κατακερματισμού παρουσιάζεται μια απλούστερη υλοποίηση σε σχέση με αυτή που παρουσιάστηκε ανωτέρω. Ο πίνακας κατακερματισμού μπορεί να δεχθεί το πολύ 100.000 εγγραφές υπαλλήλων. Στο παράδειγμα χρονομετρείται η εκτέλεση για 20.000, 30.000 και 80.000 υπαλλήλους. Παρατηρείται ότι λόγω των συγκρούσεων καθώς ο συντελεστής φόρτωσης του πίνακα κατακερματισμού αυξάνεται η απόδοση της δομής υποβαθμίζεται.

```
#include <random>
using namespace std;

mt19937 mt(1821);

uniform_int_distribution<int> uni(0, 25);

string generate_random_string(int k) {
 string s{};
 const string letters_en = "ABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZ";
 for (int i = 0; i < k; i++)
    s += letters_en[uni(mt)];
    return s;
}</pre>
```

Κώδικας 9: Δημιουργία τυχαίων λεκτικών (random strings.cpp)

```
1 #include "hashes.cpp"
2 #include "random strings.cpp"
3 #include <chrono>
4 #include <iomanip>
5 #include <iostream>
6 #include <string>
  #include <vector>
  using namespace std::chrono;
9
10
  const int N = 100000; // HashTable size
11
12
  struct employee {
13
     string name;
14
     string address;
15
16
17
   void insert(employee hash_table[], employee &ypa) {
     int pos = hash1(ypa.name) % N;
19
     while (hash_table[pos].name != "") {
20
       pos++;
21
       pos %= N;
22
23
24
     hash table[pos] = ypa;
25
26
   bool search(employee hash table[], string &name, employee &ypa) {
27
     int pos = hash1(name) \% N;
28
    int c = 0;
29
     while (hash table[pos].name != name) {
30
       if (hash_table[pos].name == "")
31
         return false;
32
       pos++;
33
       pos %= N;
34
35
       c++;
       if(c > N)
```

```
return false;
37
38
39
     ypa = hash table[pos];
40
     return true;
41
42
   int main() {
43
     vector<int> SIZES {20000, 30000, 80000};
44
45
     for (int x : SIZES) {
       struct employee *hash table = new struct employee[N];
46
       // generate x random employees, insert them at the hashtable
47
       vector<string> names;
48
       for (int i = 0; i < x; i++) {
49
50
          employee ypa;
51
          ypa.name = generate random string(3);
          ypa.address = generate random string(20);
52
          insert(hash_table, ypa);
53
          names.push back(ypa.name);
54
55
       // generate x more names
56
57
       for (int i = 0; i < x; i++)
58
          names.push back(generate random string(3));
59
       // time execution of 2*x searches in the HashTable
       auto t1 = high resolution clock::now();
       employee ypa;
       int c = 0;
62
       for (string name : names)
63
          if (search(hash table, name, ypa)) {
64
            // cout << "Employee" << ypa.name << "" << ypa.address << endl;
65
            c++;
66
67
       auto t2 = high resolution clock::now();
68
       std::chrono::duration\leqdouble, std::micro\geq duration = t2 - t1;
69
       cout << "Load factor: " << setprecision(2) << (double)x / (double)N
             << " employees found: " << c << ", employees not found: " << 2 * x - c
71
             << "time elapsed: " << std::fixed << duration.count() / 1E6</pre>
72
             << " seconds" << endl;
73
       delete[] hash_table;
74
75
76
```

Κώδικας 10: Υλοποίηση πίνακα κατακερματισμού για γρήγορη αποθήκευση και αναζήτηση εγγραφών (lab07 ex1.cpp)

```
Load factor: 0.2 employees found: 33565, employees not found: 6435 time elapsed: 0.01 seconds
Load factor: 0.30 employees found: 54478, employees not found: 5522 time elapsed: 0.13 seconds
Load factor: 0.80 employees found: 159172, employees not found: 828 time elapsed: 12.50 seconds
```

4.2 Παράδειγμα 2

Στο παράδειγμα αυτό παρουσιάζεται η λύση του ίδιου προβλήματος με το παράδειγμα 1 με τη διαφορά ότι πλέον χρησιμοποιείται η δομή std::unordered map της STL.

```
1 #include "random_strings.cpp"
2 #include <chrono>
3 #include <ioomanip>
4 #include <iostream>
5 #include <string>
6 #include <unordered_map>
7 #include <vector>
```

```
8
  using namespace std::chrono;
9
10
   struct employee {
11
     string name;
12
     string address;
13
14
15
  int main() {
16
     vector<int> SIZES{20000, 30000, 80000};
17
     for (int x : SIZES) {
18
       unordered map<string, employee> umap;
19
       // generate x random employees, insert them at the hashtable
20
       vector<string> names;
21
22
       for (int i = 0; i < x; i++) {
         employee ypa;
23
         ypa.name = generate_random_string(3);
24
         ypa.address = generate random string(20);
25
         umap[ypa.name] = ypa;
26
         names.push back(ypa.name);
27
28
29
       // generate x more names
30
       for (int i = 0; i < x; i++)
31
         names.push back(generate random string(3));
32
       // time execution of 2*x searches in the HashTable
33
       auto t1 = high_resolution_clock::now();
34
       int c = 0;
35
       for (string name : names)
36
         if (umap.find(name) != umap.end()) {
37
            // cout << "Employee" << name << " " << umap[name].address << endl;
38
39
40
       auto t2 = high_resolution_clock::now();
41
42
       std::chrono::duration\leqdouble, std::micro\geq duration = t2 - t1;
       cout << "Load factor: " << setprecision(2) << umap.load factor()
43
             << "employees found: "<< c << ", employees not found: "<< 2 * x - c
44
             << "time elapsed: " << std::fixed << duration.count() / 1E6</pre>
45
             << " seconds" << endl;
46
47
48
```

Κώδικας 11: Γρήγορη αποθήκευση και αναζήτηση εγγραφών με τη χρήση της std::unordered_map (lab07_ex2.cpp)

```
Load factor: 0.79 employees found: 33565, employees not found: 6435 time elapsed: 0.01 seconds
Load factor: 0.95 employees found: 54478, employees not found: 5522 time elapsed: 0.01 seconds
Load factor: 0.57 employees found: 159172, employees not found: 828 time elapsed: 0.02 seconds
```

4.3 Παράδειγμα 3

Στο παράδειγμα αυτό εξετάζονται τέσσερις διαφορετικοί τρόποι με τους οποίους ελέγχεται για ένα μεγάλο πλήθος τιμών (5.000.000) πόσες από αυτές δεν περιέχονται σε ένα δεδομένο σύνολο 1.000 τιμών. Οι τιμές είναι ακέραιες και επιλέγονται με τυχαίο τρόπο στο διάστημα [0,100.000]. Ο χρόνος που απαιτεί η κάθε προσέγγιση χρονομετρείται.

 Η πρώτη προσέγγιση (scenario1) χρησιμοποιεί ένα vector για να αποθηκεύσει το σύνολο των 1.000 τυχαίων ακεραίων τιμών και αναζητά σειριακά κάθε τιμή στο vector.

- Η δεύτερη προσέγγιση (scenario2) χρησιμοποιεί επίσης ένα vector για να αποθηκεύσει το σύνολο των 1.000 τυχαίων ακεραίων τιμών, τις ταξινομεί και αναζητά κάθε τιμή στο ταξινομημένο vector.
- Η τρίτη προσέγγιση (scenario3) αποθηκεύει τις 1.000 τυχαίες ακεραίες τιμές σε ένα std::set (υλοποιείται στην STL ως δυαδικό δένδρο αναζήτησης) και αναζητά κάθε τιμή σε αυτό.
- Η τέταρτη προσέγγιση (scenario4) αποθηκεύει τις 1.000 τυχαίες ακεραίες τιμές σε ένα std::unordered_set (υλοποιείται στην STL ως πίνακας κατακερματισμού) και αναζητά κάθε τιμή σε αυτό.

```
1 #include <algorithm>
  #include <bitset>
  #include <chrono>
4 #include <iostream>
5 #include <random>
6 #include <set>
7 #include <unordered set>
  #include <vector>
  using namespace std;
  using namespace std::chrono;
11
12
  // number of items in the set
13
14 constexpr int N = 1000;
  // number of values checked whether they exist in the set
15
  constexpr int M = 5E6;
16
17
   uniform_int_distribution<uint32_t> dist(0, 1E5);
19
   void scenario1(vector<uint32 t> &avector) {
20
     long seed = 1940;
21
     mt19937 mt(seed);
22
     int c = 0;
23
     for (int i = 0; i < M; i++)
24
       if (find(avector.begin(), avector.end(), dist(mt)) == avector.end())
25
26
     cout << "Values not in the set (using unsorted vector): " << c << " ";
27
28
29
   void scenario2(vector<uint32 t> &avector) {
30
     sort(avector.begin(), avector.end());
31
     long seed = 1940;
32
     mt19937 mt(seed);
33
     int c = 0;
34
     for (int i = 0; i < M; i++)
35
       if (!binary_search(avector.begin(), avector.end(), dist(mt)))
36
37
     cout << "Values not in the set (using sorted vector): " << c << " ";
38
39
40
41
   void scenario3(set<uint32 t> &aset) {
     long seed = 1940;
42
     mt19937 mt(seed);
43
     int c = 0;
44
     for (int i = 0; i < M; i++)
45
       if (aset.find(dist(mt)) == aset.end())
46
47
     cout << "Values not in the set (using std::set): " << c << " ";
48
49
50
   void scenario4(unordered set<uint32 t> &auset) {
51
     long seed = 1940;
52
     mt19937 mt(seed);
53
```

```
int c = 0;
54
     for (int i = 0; i < M; i++)
55
       if (auset.find(dist(mt)) == auset.end())
56
57
     cout << "Values not in the set (using std::unordered set): " << c << "";
58
59
60
  int main() {
61
     long seed = 1821;
62
     mt19937 mt(seed);
63
     high resolution clock::time point t1, t2;
64
     duration < double, std::micro > duration micro;
65
     vector<uint32 t> avector(N);
     // fill vector with random values using std::generate and lambda function
67
     std::generate(avector.begin(), avector.end(), [&mt]() { return dist(mt); });
68
69
     t1 = high resolution clock::now();
70
     scenario1(avector);
71
     t2 = high resolution clock::now();
72
     duration micro = t^2 - t^2;
73
74
     cout << "elapsed time: " << duration micro.count() / 1E6 << " seconds"
75
           << endl;
76
77
     t1 = high resolution clock::now();
78
     scenario2(avector);
     t2 = high resolution clock::now();
79
     duration micro = t2 - t1;
80
     cout << "elapsed time: " << duration_micro.count() / 1E6 << " seconds"
81
           << endl;
82
83
     set<uint32 t> aset(avector.begin(), avector.end());
84
     t1 = high resolution clock::now();
85
     scenario3(aset);
86
     t2 = high resolution clock::now();
87
88
     duration micro = t^2 - t^2;
     cout << "elapsed time: " << duration micro.count() / 1E6 << " seconds"
89
90
           << endl;
91
     unordered set<uint32 t> auset(avector.begin(), avector.end());
92
     t1 = high resolution clock::now();
93
     scenario4(auset);
94
     t2 = high resolution clock::now();
95
     duration micro = t2 - t1;
96
     cout << "elapsed time: " << duration micro.count() / 1E6 << " seconds"
97
98
           << endl;
99
```

Κώδικας 12: Έλεγχος ύπαρξης τιμών σε ένα σύνολο τιμών (lab07 ex3.cpp)

```
Values not in the set (using unsorted vector): 4950193 elapsed time: 20.3902 seconds
Values not in the set (using sorted vector): 4950193 elapsed time: 1.03272 seconds
Values not in the set (using std::set): 4950193 elapsed time: 1.09995 seconds
Values not in the set (using std::unordered_set): 4950193 elapsed time: 0.585557 seconds
```

5 Ασκήσεις

1. Γράψτε μια συνάρτηση που να δέχεται έναν πίνακα ακεραίων Α και έναν ακέραιο αριθμό sum και να βρίσκει το πλήθος από όλα τα ζεύγη τιμών του Α που το άθροισμά τους είναι ίσο με sum.

- 2. Γράψτε ένα πρόγραμμα που για ένα λεκτικό που θα δέχεται ως είσοδο, να επιστρέφει το χαρακτήρα (γράμματα κεφαλαία, γράμματα πεζά, ψηφία, σύμβολα) που εμφανίζεται περισσότερες φορές καθώς και πόσες φορές εμφανίζεται στο λεκτικό.
- 3. Γράψτε μια συνάρτηση που να δέχεται έναν πίνακα ακεραίων Α και έναν ακέραιο αριθμό Κ και να βρίσκει τη μεγαλύτερη σε μήκος υποακολουθία στοιχείων του Α που έχει άθροισμα ίσο με Κ.

Αναφορές

- [1] Wikibooks, Data Structures Hash Tables https://en.wikibooks.org/wiki/Data Structures/Hash Tables
- [2] C++ tutorial: Intro to Hash Tables, https://pumpkinprogrammerdotcom4.wordpress.com/2014/06/21/c-tutorial-intro-to-hash-tables/
- [3] HackerEarth, Basics of Hash Tables, https://www.hackerearth.com/practice/data-structures/hash-tables/basics-of-hash-tables/tutorial/