

2021-2022 Güz Yarıyılı

Algoritma Analizi

Proje Ödev: Hashing

**Rayene Bech** 

18011115

### I. Yöntem

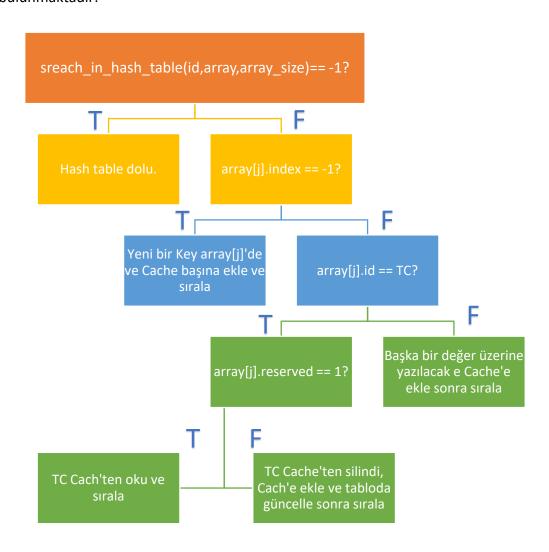
Kullanılan veri yapılar:

```
a. Array of Struct: Hash table için:
   typedef struct hash_table{
       int id;
       char TC[MAX_LENGTH];
       int order;
       int reserved;
   } hash table;
b. Linked List: Cache bilgileri tutmak için kullanılır
   struct node {
    char id[MAX_LENGTH];
    char name[MAX LENGTH];
    char surname[MAX_LENGTH];
    int birth_year;
    char address[MAX LENGTH];
    struct node* next;
   };
   typedef struct node node;
```

### Çözüm Adımları:

- 1. Program ilk çalıştırıldığında, kullanıcıdan Cache uzunluğu alınır. Onu kullanarak ve Load Factor 0.6 alarak, Hash table uzunluğu **findSize()** fonksiyon yardımıyla hesaplanır. Linked List ve Hash table oluşturulur.
- 2. Hash table 'deki reserved kısmı bir Flag 'dır. Bir değer Cache 'e ekleyince 1 olur, silince ise 0 olmaktadır. İlk başta 0 ile iliklendirilir.
- 3. Program kapanmadığı sürece user\_interface() fonksiyonu sürekli çağırılmaktadır. Bu fonksiyon TC numarası kullanıcıdan aldıktan sonra horner() fonksiyonu yardımıyla TC'ye karşı bir id üretir. Bu id sreach\_in\_hash\_table() fonksiyonla Hash table'de aranmaktadır
- 4. Hash table'deki arama işlemi:
  - C. **Double Hashing** kullanıldığı için, h1 ve h2 iki Hash fonksiyon kullanılır. **Key** değeri 'id' Double Hashing yapınca ona karşı bir indis **j** elde edilir.
  - d. Double Hashing yaparken bir indis i kullanılır : h(key, i) = (h1(key) + i\*h2(key)) % m
  - e. Bu işlem durdurmak için 4 farklı durum var:
    - a. Bu indis i tablo uzunluğundan fazla olduysa: aranan **Key yok** + Hash tablosu **dolu**: fonksiyon -1 değer döndürür.

- b. Aranan Key değer tabloda bulunduysa: ona karşı gelen **j** indisi döndürülür.
- c. Boş bir hücre bulunduysa: aranan Key tabloda bulunmuyor ve bu hücreye eklenebilir. Array[J].index=-1 ilk olan j indis değeri döndürülür
- d. Tarama yaparken dolu hücrenin reserved Flag 'ı 0 bulunduysa (Ve değeri Key 'e eşit değilse): Bu değer silindi demektir. Fakat aradığımız Key değeri ondan sonra da bulunabilir. O yüzden arama işlemi burada doldurulmaz. Bu silinen hücrenin indisi j'de tutulur. Yeni bir indis k kullanarak tablo uzunluğa kadar Key değeri aramaya devam edilir. Bulunursa k döndürülür, aksi takdirde j döndürülür ve silinen değer üstüne yazılır.
- 5. Hash tablosunda arama işlemi bittikten sonra döndürülen değere göre bu durumlar bulunmaktadır:



- 6. Cache'ten okuma veya yeni değer eklendiğinde, bu değer Cache'in başına eklenir:
  - Eğer bu değer ilk defa Cach'e eklenecekse, bütün Cache'tekiler Hash tablosundaki "order" değer +1 olacak
  - Eğer bu değer Cache'te zaten varsa ve sadece okuma yapılacaksa, sadece Cache'teki Bu değerden önce bulunan değerlerin "order" +1 olacak. Ondan sonra bulunan değerler "order" değeri değişmeyecek.

## Zaman Karmaşıklığı:

#### Cache'te Arma:

Hash tablosundaki "order" değere kadar Cache'te gezilir. En kötü durumda Aranan eleman Cache'in en son eleman olması. O halde O(n) olacaktır. En iyi durumda, Cache'ın en son gezilen elemanın yine aranırsa, O(1) olacaktır. (Bu da zaten Cache'i kullanmak amacımız)

#### Cache'e eleman Ekleme:

Eleman eklerken Cache'in başına eklenir. O yüzden O(1) olmaktadır.

#### Cache'ten elemen silme:

Cache'ten sadece dolu olduğu durumda en son eleman silinir. En son elemana ulaşmak için yine O(n) sürmektedir.

## Yer Karmaşıklığı:

N maksimum uzunluğa sahip olan bir Linked List kullanıldığı için yer karmaşıklığı O(N) olacaktır.

# II. Uygulama

 Kullanıcıdan cache uzunluğu input olarak aldıktan sonra, hash table uzunluğu da hesaplanır. Bu örnekte Cache size = 4 için Hash table size =7

```
Please enter the cache size: 4

Array_size is : 7

Printing Hashtable:

TC | order | reserved

x |0 | 0
|0 | 0
|0 | 0
|0 | 0
|0 | 0
|0 | 0
|0 | 0
|0 | 0
|0 | 0
```

 Ondan sonra TC numarası kullanıcıdan istenmektedir. Horner kurallarına göre bir ID hesaplanır ve double Hashing kullanarak tabloya eklenir (eğer zaten tabloda bulunmamaktadır). Aynı zamanda Cache başına da eklenir :

• Birkaç kişi cache'e ekledikçe hash tablosyundaki "order" değeri değişir

Cache'de bulunan bir değeri aranıyorsa o değer en başa alınır:

```
Please enter the TC number of the person: 12345
The value already exists, reading from cache:
id: 12345 name ŞABAN, surname: DEMÎRHAN birthyear 1993 address: istanbul
Printing Hashtable:
TC | order | reserved

| 0 | 0 | 0
| 0 | 0
| 0 | 0
| 0 | 0
| 10 | 0
| 10 | 0
| 10 | 1
| 13321 | 1 | 1
| 133445 | 2 | 1

Printing the cache:
id: 12345 name ŞABAN, surname: DEMÎRHAN birthyear 1993 address: istanbul
id: 43321 name ZÜBEYDE, surname: HARMANBAŞI birthyear 2001 address: izmir
| id: 33445 name AÇELYA, surname: ŞENLÎK birthyear 1990 address: adana
```

 Cache dolu olduğunda yeni bir eleman eklendiğinde, Cache'teki en son değeri silinir ve Hash tablosu da güncellenir (reserved flag' 0 yaparak)

```
Please enter the TC number of the person: 43213
Information of the newPerson retrieved from the file:
43213, AYSU, ŞATIROĞLU, 1991, istanbul
This Id does not exist in the cache neither in the hash table
The cache is full so delete the last one
The Id to be delted is: 33445
Printing the cache:
id: 43213 name AYSU, surname: ŞATIROĞLU birthyear 1991 address: istanbul
id: 32145 name TEYFİK, surname: ALBEN birthyear 1984 address: ankara
id: 12345 name ŞABAN, surname: DEMİRHAN birthyear 1993 address: istanbul
id: 43321 name ZÜBEYDE, surname: HARMANBAŞI birthyear 2001 address: izmir
Printing Hashtable:
TC | order | reserved
j |0 | 0
32145 |1 | 1
43213 |0 | 1
0 | 0
12345 |2 | 1
43321 |3 | 1
33445 |3 | 0
```