Хешування строки. Хеш-функція

Котенко Андрій ФВЕ

Вступ

- Хеш-функція функція, що перетворює массив вхідних в бітову стрічку визначеної довжини (ціле число, стрічка).
- Тобто можна вважати це присвоєнням унікального значення: хеш-кода, хешсуми, хеш.

Пошук елементів

 Ототожнюючи хеш з індексом масива, можна проводити швидкий пошук (O(1)).

- Умови на використовувану хеш-функцію:
 - легко розраховувана
 - рівномірний розподіл хешів
 - детермінованість

Хеш-стрічки

 Візьмо хеш-функцію як остачу від суми ASCII значень:

hash = Sum(for i in len: ASCIIval(str(i))) mod N щоб уникнути спільних дільників візьмо N простим

Index				
0				
1				
2	abcdef	bcdefa	cdefab	defabc
3				
4				
-				
-				
-				
-				

Хеш стрічки

Модифікуємо хеш-функцію
 беручи до уваги положення літери:

hash =

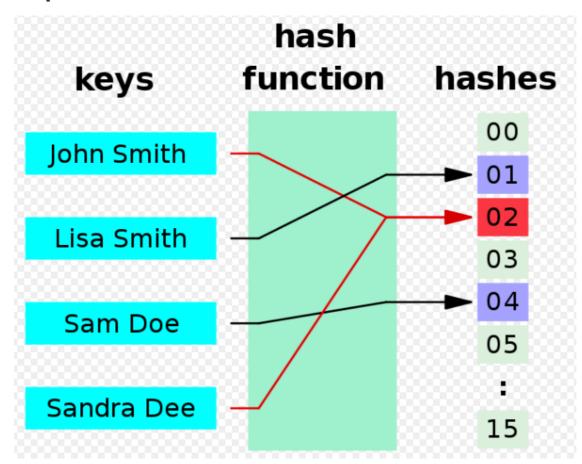
Sum(for i in len:

i*ASCIIval(str(i))) mod N

Index	
0	
1	
-	
-	
-	
11	defabc
12	
13	
14	cdefab
-	
-	
-	
-	
23	bcdefa
-	
-	
-	
38	abcdef
-	
-	

Колізії

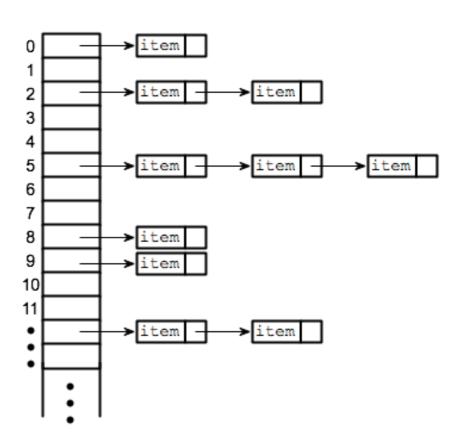
 Колізією називається присвоєння двом чи більше різним ключам одного хеша



Розв'язання колізій

Метод ланцюгів (закрита адресація):

- Елементи з одним хешом об'єднуються в зв'язаний список.
- При кожній колізії елемент додається в початок списку.
- Пошук та видалення вимагаються лінійного пошуку по списку.



Розв'язання колізій

Відкрита адресація

- В кожній комірці вказівник на значення
- При колізії виконується пошук вільної комірки.

Наприклад, якщо комірка 6 зайнята, перевіряються 7,8,9 ... (один з методів)

Поліноміальний хеш

```
Стрічка str: strlen(str)=n+1 str[i] – код символу hash(str[0:n]) = s[0]+p*s[1]+p2*s[2]+...+p^n*s[n]
```

- Хеш однакових стрічок буде однаковим
- hash(str[0:n])=hash(str[0:k-1])+ + p^{k*} hash(str[k:n])

Поліноміальний хеш

Можна порахувати хеши підстрічок:

```
hs[0] = s[0];

for (int i = 1; i < n; i++)

{

   hs[i] = hs[i - 1] + pow[i] * s[i];

}
```

Поліноміальний хеш

```
Тоді хеш будь-якої підстрічки
розраховуватиметься:
long Hash(long[] h, int left ind, int right ind)
  long result = h[right];
  if (left ind > 0) result -= h[left ind - 1];
  return result;
```

Застосування

Порівняння підстрок:
 Hash(hs, L, R)*pow[X]==Hash(ht, X, Y)*pow[L]

Шукати підстроку в строкі:
 for (int i = 0; i + m <= n; i++)
 {
 if (Hash(hs, i, i + m - 1) == ht * pow[i]) {гульня}

де, ht - хеш шуканої підстрічки

Дякую за увагу!