

33. Линейное исследование

- простой метод разрешения конфликтов:

1. конфликт: возникает в хэш-таблице при добавлении нового элемента

2. поиск свободного слота: поиск происходит последовательно, начиная со следующего индекса за тем, в котором произошел конфликт

3. линейный подход: поиск продолжается по очереди (линейно) пока не будет найден свободный слот. При достижении конца таблицы поиск продолжается с начала

⊕:

- 1) простота реализации
- 2) эффективность при низкой загрузке
- 3) использование кэша

⊖:

- 1) кластеризация (↓ производительность)
- 2) неравномерное распределение
- 3) при высокой загрузке ↓ произв-ность

34. Двойное хэширование

- использует две хэш-функции для разрешения коллизий; в отличие от линейного исследования вычисляет смещение (шаг) для поиска свободного слота на основе второй хэш-функции

1. Первичная хэш-функция: при добавлении или поиске элемента вычисляется хэш-значение с помощью первичной ф-ции ($h_1(\text{key})$)
2. Коллизия: если слот по индексу $h_1(\text{key})$ занят
3. Вторичная хэш-функция: вычисление $h_2(\text{key})$
4. Вычисление смещения: $h_2(\text{key})$ используется в качестве шага для линейного просмотра (не всегда = 1)
5. Поиск свободного слота: $(h_1(\text{key}) + i * h_2(\text{key})) \% \text{table-size}$
6. Вставка
7. Циклическое перемещение

⊕: 1) меньшая кластеризация
2) ↑ произв.-ность
3) лучшее использование памяти

⊖: 1) сложность реализации
2) проблемы с h_2
(н.р, $h_2=0$)

35. ОЛРУ, поиск решения, случай разных корней

$$a_n = c_1 a_{n-1} + c_2 a_{n-2} + \dots + c_k a_{n-k}$$

(общее решение)

a_n - n -е значение послед-сти
 $c_{1,2}$ - коэф-ты
 k - порядок рек. уравнения

Алгоритм:

1. Составление характеристического уравнения
 $r^k - c_1 r^{k-1} - c_2 r^{k-2} - \dots - c_k = 0$

2. Нахождение корней

3. Определение общего решения:

$$a_n = A_1 r_1^n + A_2 r_2^n + \dots + A_k r_k^n$$

$r_{1,2}$ - корни

$A_{1,2}$ - const

4. Подстановка начальных условий

36. ОЛРУ, кратные корни

r -кратный корень с кратностью m :

$$a_n = (A_1 + A_2 n + A_3 n^2 + \dots + A_m n^{m-1}) r^n$$

(общее решение)

$$1. F(n+2) = F(n+1) + F(n)$$

0, 1, 1, 2, 3, 5, ...

$$x^2 = x + 1 \quad x^2 - x - 1 = 0$$

$$x_{1,2} = \frac{1 \pm \sqrt{5}}{2}$$

$$F(n) = C_1 \left(\frac{1+\sqrt{5}}{2} \right)^n + C_2 \left(\frac{1-\sqrt{5}}{2} \right)^n$$

$$0: C_1 + C_2 = 0$$

$F(0)$

$$1: C_1 \left(\frac{1+\sqrt{5}}{2} \right) + C_2 \left(\frac{1-\sqrt{5}}{2} \right) = 1$$

$F(1)$

$$F(n) = \frac{1}{\sqrt{5}} \left(\left(\frac{1+\sqrt{5}}{2} \right)^n - \left(\frac{1-\sqrt{5}}{2} \right)^n \right)$$

37. Числа Фибоначчи. Определение, ф-ла в замкнутой форме
 - последовательность, в которой каждое следующее число есть
 сумма 2х предыдущих (начинается 0, 1 / 1, 1)

$$F(n+2) = F(n+1) + F(n)$$

$$F(n) = C_1 \left(\frac{1+\sqrt{5}}{2} \right)^n + C_2 \left(\frac{1-\sqrt{5}}{2} \right)^n$$

$$x^2 = x + 1 \quad x_{1,2} = \frac{1 \pm \sqrt{5}}{2}$$

$$0: C_1 + C_2 = 0$$

$$1: C_1 \left(\frac{1+\sqrt{5}}{2} \right) + C_2 \left(\frac{1-\sqrt{5}}{2} \right) = 1$$

$$F(0)$$

$$F(1)$$

$$F(n) = \frac{1}{\sqrt{5}} \left(\left(\frac{1+\sqrt{5}}{2} \right)^n - \left(\frac{1-\sqrt{5}}{2} \right)^n \right)$$