

### Таблица

**Таблица** (множество) е група от елементи от тип  $T$ , над които се изпълняват операциите:

- създаване на празна таблица;
- включване – образуване на нова таблица с добавяне на един елемент;
- търсене – проверка дали елемент принадлежи на таблицата;
- изключване – образуване на нова таблица чрез изключване на даден елемент;
- проверка за празна таблица.

Всеки елемент на таблицата е от тип  $T$  и има ключ.

#### Видове

1. Последователна неподредена таблица
2. Последователна подредена таблица

### Приложение

– бази данни.

### Логическо описание

**Съединение** на елементи от тип  $T$ , образуващи **ТЯЛО** на таблицата.

данни: тип  $T$

тип ТАБЛИЦА $_T$  = (ПРАЗНО | НЕПРАЗНА\_ТАБЛИЦА $_T$ )

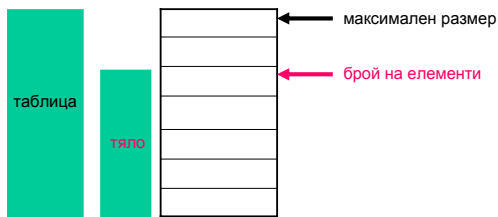
тип НЕПРАЗНА\_ТАБЛИЦА $_T$  = (ТЯЛО: ТАБЛИЦА $_T$ )

### Операции

1. Създаване на таблица
2. Празна таблица
3. Включване на елемент в таблица
4. Търсене на елемент в таблица
5. Изключване на елемент от таблица

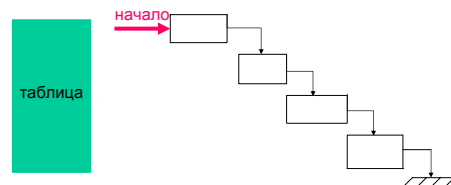
### Физическо представяне

#### 1. Непрекъснатото представяне



тяло – фиксирана област от паметта (масив)  
брой – тип ЦЯЛО

#### 2. Верижно представяне



### Дефиниране

```
#define SIZE <константа> // максимален размер
typedef <тип> DATA; // тип на данни
struct set // таблица
{
    int n; // брой елементи в таблицата
    DATA key[SIZE]; // тяло
};
typedef struct set SET;

#define FAILURE 0 // успешна операция
#define SUCCESS 1 // неуспешна операция
```

### Последователна неопределена таблица – характеристики

**Добавяне на елемент в неопределена таблица – в края на таблицата.**

**Изключване на елемент в неопределена таблица – последният елемент от таблицата се записва на мястото на изключения елемент.**

### 1. Създаване на празна таблица

**Алгоритъм**  
брой ← ПРАЗНО

```
SET create()
{
    SET s;
    s.n = 0; // празна таблица
    return s;
}
```

### 2. Празна таблица

**Алгоритъм**  
ако брой = ПРАЗНО  
таблицата е празна  
в противен случай  
таблицата не е празна

```
int empty (SET s)
{
    return !s.n;
}
```

↑ таблица

### 3. Включване на елемент в таблица

**Алгоритъм**  
ако има място в таблицата  
брой ← брой + 1  
тяло[брой] ← елемент  
успешна операция  
в противен случай  
неуспешна операция

```
int insert (DATA x, SET *s)
{
    if (s->n < SIZE-1)
    {
        (s->n)++;
        s->key[s->n] = x;
        return SUCCESS;
    }
    else
        return FAILURE;
}
```

↑ елемент    ↑ таблица

#### 4. Търсене на елемент в таблица

##### Алгоритъм

ако таблицата е празна  
 неуспешна операция  
 в противен случай  
 за  $i$  от 1 до брой стъпка 1  
 повтаряй  
 ако  $\text{ключ}(\text{елемент}_i) = \text{ключ}(\text{елемент})$   
 индекс  $\leftarrow i$   
 успешна операция  
 неуспешна операция

```
int search (DATA key, SET s, int *index)
{
    int i;
    if (empty (s))
    {
        printf("Празна таблица!\n");
        return FAILURE;
    }
    else
    {
        for (i=1; i<=s.n; i++)
            if (s.key[i].ключ == key.ключ)
            {
                *index = i;
                return SUCCESS;
            }
        return FAILURE;
    }
}
```

индекс на намерения елемент  
 таблица  
 търсен елемент с даден ключ

#### 5. Изключване на елемент от таблица

##### Алгоритъм

ако елементът за изключване е намерен  
 последният елемент се записва на мястото на намерения елемент  
 брой  $\leftarrow$  брой - 1  
 успешна операция  
 неуспешна операция

```
int del (DATA x, SET *s)
{
    int i;
    if (search (x, *s, &i) == SUCCESS)
    {
        s->key[i] = s->key[s->n];
        (s->n)--;
        return SUCCESS;
    }
    return FAILURE;
}
```

елемент  
 таблица  
 индекс на намерения елемент

#### Последователна подредена таблица – характеристики

Добавяне на елемент в подредена таблица – в място, за което ключовете на предшестващите елементи са по-малки от ключа на добавения елемент.

Изключване на елемент в подредена таблица – последователно преместване на елементите след изключения с едно място напред.

#### 1. Създаване на празна таблица

##### Алгоритъм

брой  $\leftarrow$  ПРАЗНО

```
SET create()
{
    SET s;
    s.n = 0;
    return s;
}
```

// празна таблица

## 2. Празна таблица

### Алгоритъм

ако брой = ПРАЗНО  
таблицата е празна  
в противен случай  
таблицата не е празна

```
int empty (SET s)
{
    return !s.n;
}
```

↑ таблица

## 3. Включване на елемент в таблица

### Алгоритъм

ако има място в таблицата  
за  $i = \text{брой}$  до  $i \geq 1$  и  $\text{ключ}(\text{елемент}) < \text{ключ}(\text{елемент}_i)$   
стъпка -1 повтаряй  
 $\text{елемент}_{i+1} \leftarrow \text{елемент}_i$   
 $\text{тяло}[i+1] \leftarrow \text{елемент}$   
 $\text{брой} \leftarrow \text{брой} + 1$   
успешна операция  
в противен случай  
неуспешна операция

елемент      ↑      ↑      таблица

```
int insert (DATA x, SET *s)
{
    int i;
    if (s->n < SIZE-1)
    {
        for (i = s->n; i >= 1 && x < s->key[i]; i--)
            s->key[i+1] = s->key[i];
        s->key[i+1] = x;
        (s->n)++;
        return SUCCESS;
    }
    return FAILURE;
}
```

## 4. Търсене на елемент в таблица – двоично търсене

### Алгоритъм

ако таблицата е празна  
неуспешна операция  
в противен случай  
 $\text{ляво} \leftarrow 1$   
 $\text{дясно} \leftarrow \text{брой}$   
докато  $\text{ляво} \leq \text{дясно}$   
повтаряй  
 $\text{среда} \leftarrow (\text{ляво} + \text{дясно}) / 2$   
ако  $\text{ключ}(\text{елемент}) < \text{ключ}(\text{елемент}_{\text{среда}})$   
 $\text{дясно} \leftarrow \text{среда} - 1$   
в противен случай  
ако  $\text{ключ}(\text{елемент}) > \text{ключ}(\text{елемент}_{\text{среда}})$   
 $\text{ляво} \leftarrow \text{среда} + 1$   
в противен случай  
 $\text{индекс} \leftarrow \text{среда}$   
успешна операция  
неуспешна операция

```
int search (DATA key, SET s, int *index)
{
    int left, right, middle;
    if (empty (s))
    {
        printf("Празно множество!\n");
        return FAILURE;
    }
    else
    {
        left = 1; right = s.n;
        while (left <= right)
        {
            middle = (left + right)/2;
            if (key.ключ < s.key[middle].ключ)
                right = middle - 1;
            else if (key.ключ > s.key[middle].ключ)
                left = middle + 1;
            else
            {
                *index = middle;
                return SUCCESS;
            }
        }
        return FAILURE;
    }
}
```

↑ индекс на  
намерения елемент  
↑ таблица  
↑ търсен елемент с  
даден ключ

## 5. Изключване на елемент от таблица

### Алгоритъм

ако елементът за изключване е намерен  
за  $j = \text{намереното място до брой}$  стъпка 1  
повтаряй  
 $\text{елемент}_j \leftarrow \text{елемент}_{j+1}$   
 $\text{брой} \leftarrow \text{брой} - 1$   
успешна операция  
неуспешна операция

```
елемент | таблица
int del (DATA x, SET *s)
{
  int i, j;
  if (search (x, *s, &i) == SUCCESS)
  {
    for (j = i; j < s->n; j++)
      s->key[j] = s->key[j+1];
    (s->n)--;
    return SUCCESS;
  }
  return FAILURE;
}
```

индекс на намерения  
елемент

**Задача:** Структура от данни ТАБЛИЦА

Неподредена таблица, съдържаща информация за сметките (структура от данни СМЕТКА) на вложителите в банка.

1. Напишете функция `print()`, която отпечатва множеството от вложители в банка.

**Алгоритъм**

функция `печат`: (аргумент `s`: МНОЖЕСТВО)  
променлива `i`  
ако `s` е ПРАЗНО  
отпечатай Пrazно множество  
в противен случай  
за `i=1` до `брой` стъпка 1  
повтаряй  
печат(сметка)

**2. Използвайте функциите:**

- `create()` за създаване на неподредена таблица с информация за сметките на вложители в банка;
- `insert()` за включване на сметки на вложители в таблицата;
- `search()` за търсене на дадена сметка в таблицата;
- `del()` за изключване на дадена сметка от таблицата;
- разпечатайте създадената таблица и получените резултати от извикването на горните функции, като използвате функцията `print()`, където е необходимо.

3. Реализирайте същата обработка за подредена таблица от сметки на вложители в банка.