#### Информатика (основы программирования)

Лекция 14.

Алгоритмизация обработки абстрактных структур данных типа списков

Автор: Бабалова И.Ф.

Доцент, каф.12

## Структуры данных (1)

- Структура это составной объект, в который входят элементы любых типов, за исключением функций. В отличие от массива, который является однородным объектом, структура может быть неоднородной.
- Тип структуры определяется записью вида:

```
struct { список определений };
```

- В структуре обязательно должен быть указан хотя бы один компонент.
- Определение структур имеет следующий вид:

## Структуры данных (3)

```
typedef struct data {
    char *name;
    int year;
    int month, day;
} data_1, data_2
```

В этом объявлении закладывается возможность использования только имени переменой в записи действий с компонентами структуры, без описателя struct:

```
data_1.year = 1976;
data 2.month = 4;
```

#### Абстрактные типы данных. Структуры данных (1)

■ Структура – это составной объект, в который входят элементы любых типов, за исключением функций. В отличие от массива, который является однородным объектом, структура неоднородна.

- Тип структуры определяется записью вида:
   struct { список определений };

   В структуре обязательно должен быть указан хотя бы один компонент.
- Определение структур имеет следующий вид:

```
strúcť < Mma> {
   Тип имя_переменной;
   Тип имя переменной; — Поля данных
struct <Имя> имя_стр._переменной, имя_стр._переменной;
```

#### Абстрактные типы данных. Структуры данных (2)

```
typedef struct {
                              struct MyDate {
    double x, y;
                                  int year;
} Point;
                                  char month, day;
Point p1, p2, pm[10];
                              struct MyDate data1, data2;
```

- Переменные p1, p2 определяются как структуры, каждая из которых состоит из двух полей: х и у.
  Доступ к полям структур: p1.х или p1.у
  Переменная pm определяется как массив из десяти структур.
  Каждая из двух переменных date1, date2 состоит из трех

- компонентов year, month, day.

  Имя это имя типа структуры, а не имя переменной.
- Структурные переменные это список имен переменных,
- разделенный запятыми.
  В блоках программы составное имя date1.year или date1.month и т.д позволяет обрабатывать переменные

#### Абстрактные типы данных. Массивы структур(1)

 Для обработки элементов массивов структур используется операция доступа к элементу массива (квадратные скобки). Массивы структур широко используются в организации данных в прикладных программах и системном программном обеспечении.

```
#define NUM EMPS 100
struct emp {
    char name[21]; char id[8]; double salary;
};
void fillarray(struct emp *, int);
int main() {
    struct emp staff[NUM EMPS], double sum tot = 0;
    /* Считаем некоторую сумму одного поля данных этой структуры:
При обращении к полям структуры используется знак точка:
staff.name или staff.id */
    for (i = 0; i < NUM EMPS; i++) sum_salary += staff[i].salary;</pre>
```

#### Абстрактные типы данных. Массивы структур(2)

Другой способ объявления структур.

■ Ключевое слово **typedef** позволяет объявить новый тип данных:

```
typedef struct emp {
    char name[21]; char id[8]; double salary;
} emp;
```

■ В этом случае при создании переменной не надо писать слово struct:

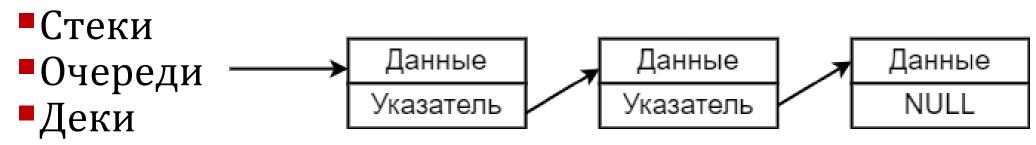
```
emp staff[NUM_EMPS];
```

#### Организация работы с полями структуры

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
char buf[127]; /*объявляем переменную для ввода имени*/
typedef struct emp { char name[21]; int id[8]; double salary; };
int main() {
    int size;
    scanf("%d", &size);
    /* Для одной компоненты структуры определяем все поля данных*/
    scanf("%f",prgm.salary);
    printf("salary: %.2f\n", prgm.salary);//Напечатать число в заданном формате
    scanf("%127c", buf); // Ввод имени
    prgm.name = (char*) malloc ((strlen(buf)+1) * sizeof(char));
    strcpy(prgm.name, buf); //Из буфера в поле структуры записываем строку
    printf("Name: %s\n", prgm.name);
    scanf("%d", prgm.id); // Ввести id
    // ...
```

#### Абстрактные типы данных. Линейные списочные структуры

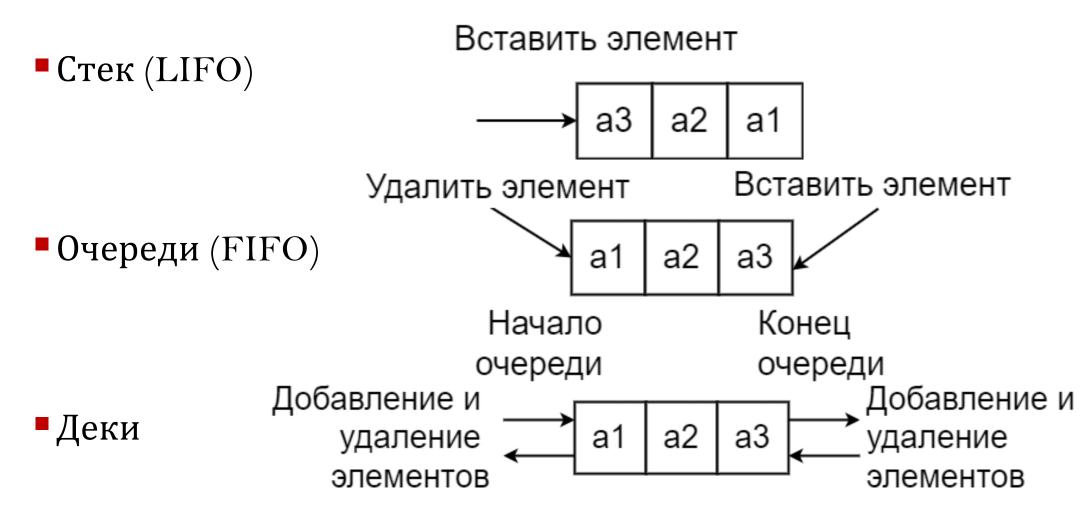
Логическая организация линейных структур данных:



Физическая организация линейных структур данных:

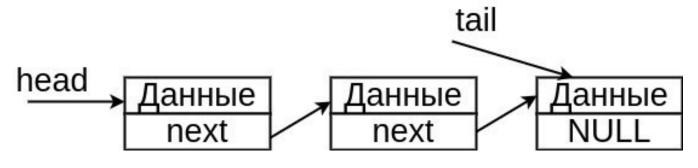
- •Односвязные списки
- Двусвязные списки

#### Абстрактные типы данных. Правила формирования списков

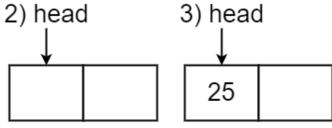


# Линейные односвязные списки

■ В последнем элементе хранения указатель на следующий элемент имеет значение NULL.

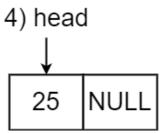


1) head = NULL



Правила формирования элемента списка: 1.Формируется исходное состояние списка

- 2.Запрашивается память для записи элемента списка
- 3.Внесение значения в список
- 4.Занесение NULL в качестве адреса следующего элемента списка



# Линейные односвязные структуры

 Использование типа данных структура становится необходимым при описании элементов списков.

```
typedef struct List {
                        25
                                  NULL
                                16
                   head
                           next
  Item *head;
  Item *tail;
                   tail
} List;
```

#### Операции над списками

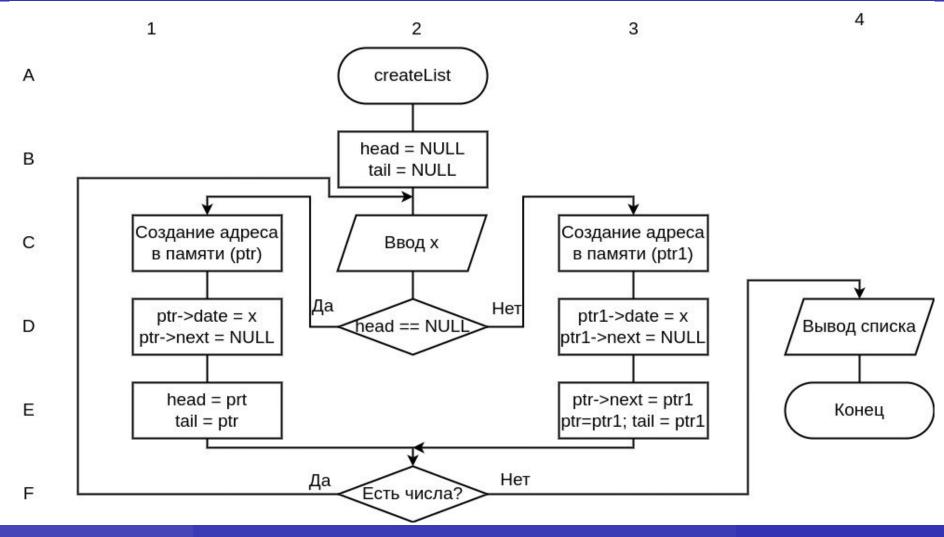
- Создать список
- Удалить элемент из списка
- Добавить элемент в список
- Вставить элемент на заданное место
- Найти в списке требуемое значение
- Сортировать список
- Удалить весь список
- Сохранить данные из списка в файле
- Прочитать данные из файла в список
- Прочитать список и вывести на экран

#### Алгоритм создания списка

 При связанном описании в качестве элементов хранения используются структуры, связанные по одной из компонент в цепочку, на начало которой (первую структуру) используется указатель List.

```
int list_push_back(List *list, int data) {
    Item *ptr = (Item *) malloc(sizeof(Item)); // Выделить память для эл-та списка
    if (!ptr) return -1; // не удалось выделить память
    ptr->data = data;
    ptr->next = NULL;
    if (!list->head) {
        list->head = ptr; list->tail = ptr;
    } else {
        list->tail->next = ptr; list->tail = ptr;
    return 0;
// Выделение памяти для указателей на список
List *list_new() { return (List *) calloc(1, sizeof(List)); }
```

#### Алгоритм создания списка



## Удаление элемента в списке (1)

Удаление элемента из середины списка

```
*lp=List->head;
                                                Удаляемый
// Это только движение по списку
                                                  элемент
while (lp && (lp->data != b)) {
                                         а
    ls = lp;
                                        next
    lp = lp->next;
// Удаление найденного значения
if (lp != NULL) {
    ls->next = lp->next;
    free(lp);
  Прочие элементы списка остались на своих местах
```

## Удаление элемента в списке (2)

Удаление первого элемента

```
Перемещение указателя на начало списка

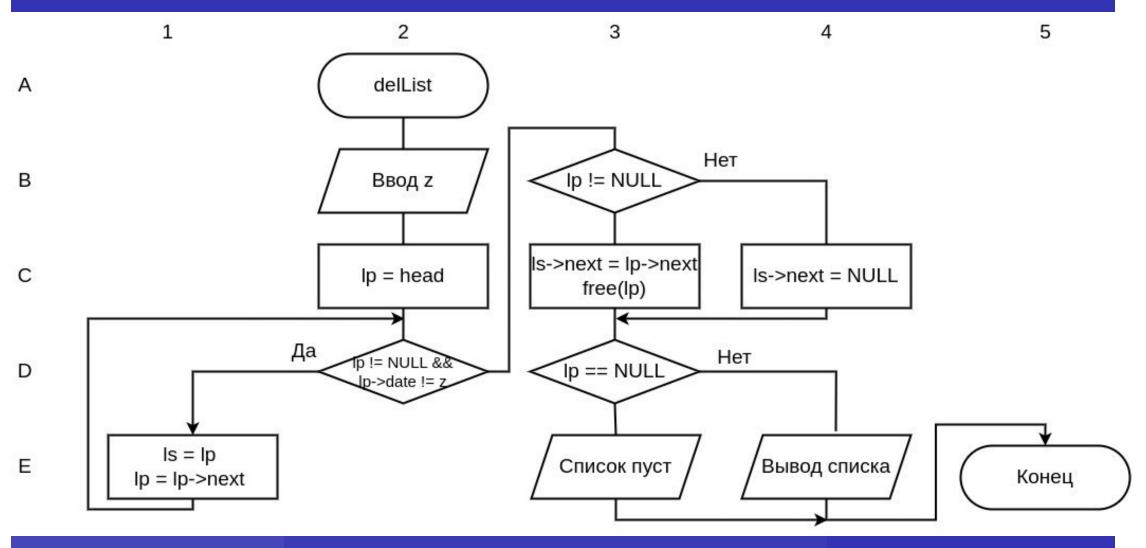
head

next

NUL
```

```
*lp=List->head;
if (!lp) { /* список пуст*/ }
else {
  if ((lp == List->head) && (lp->x == b)) {
    List->head = lp->next;
    free(lp);
  }
}
```

#### Алгоритм удаления элемента из списка



# Добавление элементов в ранее созданный список (пример)

• Задан упорядоченный список. Вставить элемент на правильное место. Вставка должна быть выполнена перед найденным элементом.

```
lр
while (lp != NULL) {
    if (1p \rightarrow x < newelem)
                                       head
                                                       а
        lp = lp \rightarrow next;
                                                     next
                                                                         next
    else {
        // Выделение памяти для нового элемента
        ls = malloc(...);
                                                           ls
        *ls = *lp;
        // Новому элементу списка присваиваем
        // значение выбранного элемента списка
        lp -> data = newelem;
        lp -> next = ls; // Это вставляемое значение
```

#### Работа со стеком

Дисциплина обработки данных: добавление и удаление элементов стека

выполняются только через его вершину

Стек и список можно создавать с помощью рекурсивных функций

Для вставки элемента на правильное место в стек будет работать алгоритм, рассмотренный для линейных списков

```
head
                                      Данные
typedef struct Item {
                                                   Данные
                                                                ⊥анные<sub></sub>⊾
     int data;
                                       next
                                                    next
    struct Item *next;
} Item;
typedef struct Stack {
     Item *head; // Есть только один адрес - вершина стека
} Stack;
Stack *stack_new() {
    return (Stack *) calloc(1, sizeof(Stack));
```

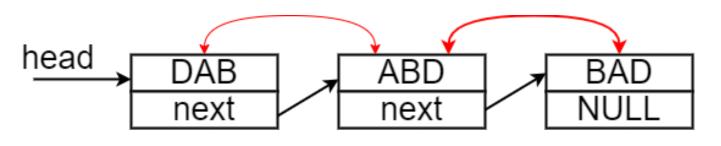
#### Вставка нового элемента в стек и печать

```
Вставка в стек
                                    // Печать содержимого стека
int stack push(Stack *stack, int
                                    void stack print(const Stack
data){
                                    *stack) {
    Item *new = (Item *)
                                        Item *ptr = stack->head;
malloc(sizeof(Item));
                                        while (ptr) {
    if (!new) {
                                            printf("%d ", ptr->data);
return -1; /* если не
нашлось памяти*/
                                            ptr = ptr->next;
    new->data = data;
                                        printf("\n");
    new->next = stack->head;
    stack->head = new;
    return 0;
```

#### Сортировка списков

 Сортировка в списках ни чем не отличается от сортировки массивов чисел или строк. Все методы сортировки применимы для сортировки списков. Все перемещения выполняются только для информационной части

структуры данных



Поразрядная сортировка. Алгоритм:

<b>421</b>	<b>42</b> 1
345	34
<b>128</b>	<b>27</b> 5
275	<b>12</b> 8
421 -	<b>128</b>
421 <b>-</b> 128	→ 128 275
128	275

#### Выводы

Выводы по работе со списочными структурами данных

- 1. Алгоритмы сложнее, чем для обработки массивов
- 2. Дополнительный расход памяти на указатели
- 3. Размещение списочных структур только в динамической памяти
- 4. Реализация алгоритмов со списками использует столько памяти, сколько нужно для хранения текущего списка
- 5. Удаление, вставка, сортировка элементов требуют меньших затрат времени