

## Семинар #6: Динамический массив.

### Разные варианты массивов в языке C

#### Статический массив

*Статический массив* – это массив, размер которого фиксирован. В языке C такой массив создается так:

```
int a[3] = {10, 20, 30};
```

У такого статического массива есть 2 проблемы:

- Нельзя поменять размер, то есть нельзя добавить или удалить элемент.
- Он выделяется на стеке и его максимальный размер сильно ограничен.

#### Массив на стеке с переменным размером, но фиксированной вместимостью

Первую проблему можно частично решить, если создать массив больше, чем нужно на данный момент:

```
int a[100] = {10, 20, 30};  
size_t size = 3;
```

В этом примере мы создали статический массив, который может хранить 100 элементов, но в данный момент используем только первые 3 элемента. Чтобы помнить, сколько элементов используется в данный момент мы завели переменную `size`. Введём следующие определения:

- *Размер массива (англ. size)* – количество элементов массива, которые доступны для использования.
- *Вместимость массива (англ. capacity)* – количество элементов, под которые в массиве выделена память.

То есть, для массива из примера выше размер равен 3, а вместимость равна 100. В такой массив мы можем добавлять элементы, но только до тех пор пока размер меньше, чем вместимость. Например, добавить новый элемент в конец массива `a` можно так (но только если `size < 100`):

```
a[size] = 60;  
size += 1;
```

Несмотря на то, что в такой массив можно добавлять и удалять элементы, у такого подхода также есть недостатки. Вместимость не может меняться во время выполнения программы. Её нужно указать заранее. Если указать слишком маленькую вместимость, то этого может не хватить, а если указать слишком большую, то будет напрасно потрачено слишком много памяти. К тому же этот массив всё так же создаётся на стеке, поэтому его размер ограничен.

#### Выделение динамического массива в куче

*Динамический массив* – это массив, размер и вместимость которого может меняться во время выполнения программы. Такой массив, можно создать, выделив память в куче:

```
int* p = (int*)malloc(sizeof(int) * 3);
```

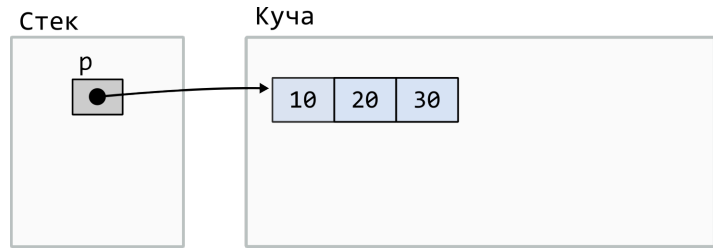
Указатель `p` указывает на массив из пяти элементов, созданный в куче. После того, как такой массив был создан, можно изменить его размер. Для этого нужно сделать следующее:

1. Выделить в куче ещё один участок памяти под новый массив большего размера.
2. Скопировать данные из старого массива в новый.
3. Освободить память старого массива.

## Процесс увеличения размера массива, созданного в куче

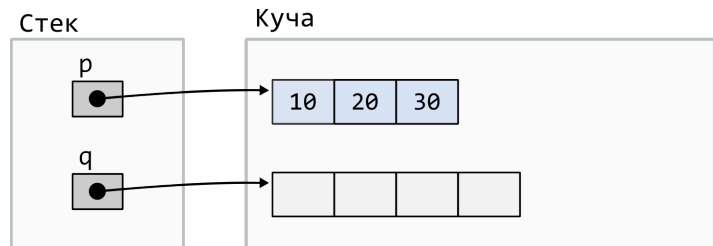
1) Исходное положение

```
int* p = (int*)malloc(sizeof(int)*3);  
p[0] = 10;  
p[1] = 20;  
p[2] = 30;
```



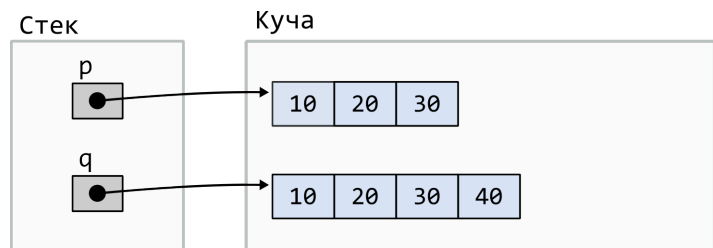
2) Выделяем новый массив большей памяти

```
int* q = (int*)malloc(sizeof(int)*4);
```



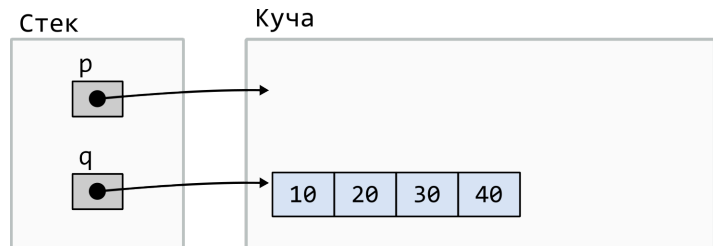
3) Копируем элементы из старого массива и добавляем новый элемент

```
for (size_t i = 0; i < 3; ++i)  
    q[i] = p[i];  
q[3] = 40;
```



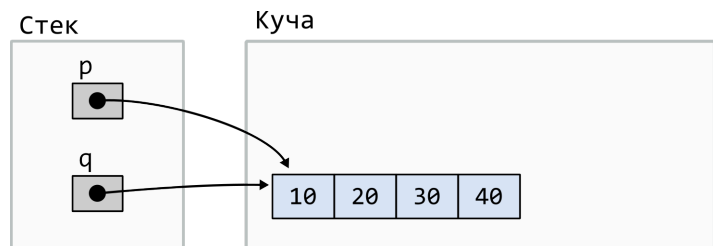
4) Освобождаем память старого массива

```
free(p);
```



5) Изменяем значение старого указателя

```
p = q;
```



Такой подход позволяет создавать массивы с изменяемым размером, не ограниченным размером стека. Однако, и этого подхода есть недостатки:

- Медленное добавление элементов. Для того, чтобы добавить один элемент в массив, нам пришлось вызвать `malloc`, так же скопировать весь массив.
- Придётся делать все операции по выделению/освобождению памяти и копированию массива каждый раз, когда нужно изменить размер. Это неудобно.

Эти проблемы мы решим при написании своего динамического массива.

# Создаём свой динамический массив

В отличие от многих других языков, в языке C нет удобного динамического массива, поэтому нам придётся написать свой. Попробуем написать наш массив так, чтобы он удовлетворял следующим требованиям:

1. В массив должно быть возможным добавление и удаление элементов. Его размер может меняться во время выполнения программы.
2. Размер массива не должен быть ограничен размером стека.
3. Массив должен быстро работать. Добавление и удаление элементов в конец массива должно работать за  $O(1)$  в среднем.
4. Массив не должен занимать слишком много памяти. А именно, общее количество выделенной для массива памяти должно быть не более чем в 2 раза превышать суммарный размер всех элементов массива.
5. С нашим массивом должно быть удобно работать.
6. Тип хранимого элемента массива должен быть настраиваемым.

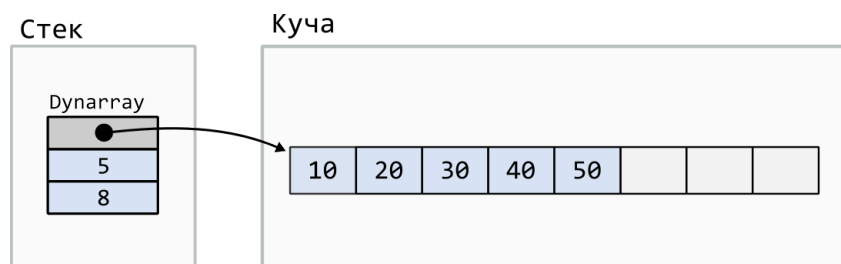
Структура для динамического массива будет выглядеть следующим образом:

```
struct dynarray
{
    int* data;
    size_t size;
    size_t capacity;
};
typedef struct dynarray Dynarray;
```

Поля этой структуры:

- **data** – указатель на элементы массива, которые выделяются в куче.
- **size** – текущий размер массива. Столько элементов содержится в массиве.
- **capacity** – текущая вместимость массива. Под столько элементов в массиве выделена память. В отличие от статического массива эта величина может меняться. Количество памяти, выделенной в куче, будет равно  $\text{capacity} * \text{sizeof}(\text{int})$ .

В памяти динамический массив с размером 5 и вместимостью 8 будет выглядеть следующим образом:



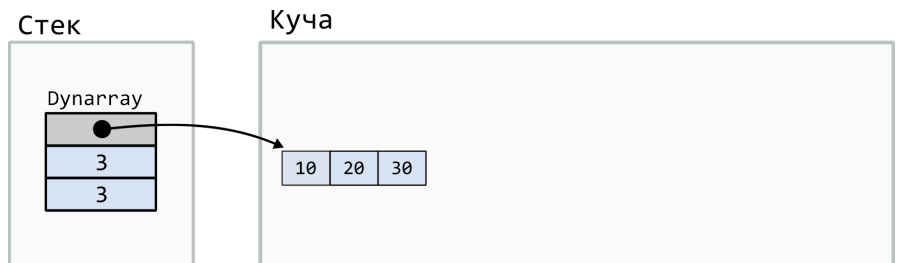
Напишем следующие функции для работы с нашим массивом:

```
void init(Dynarray* pd, size_t n)           // Задаёт массив из n нулевых элементов
int  get(const Dynarray* pd, size_t i)      // Получает значение i - го элемента
void set(Dynarray* pd, size_t i, int value) // Задаёт значение i - го элемента
void reserve(Dynarray* pd, size_t new_capacity) // Увеличивает вместимость массива
void push_back(Dynarray* pd, int value);    // Вставляет элемент в конец массива
void print(const Dynarray* pd)              // Печатает массив на экран
void destroy(Dynarray* pd)                  // Уничтожает наш массив
```

## Процесс увеличения размера динамического массива

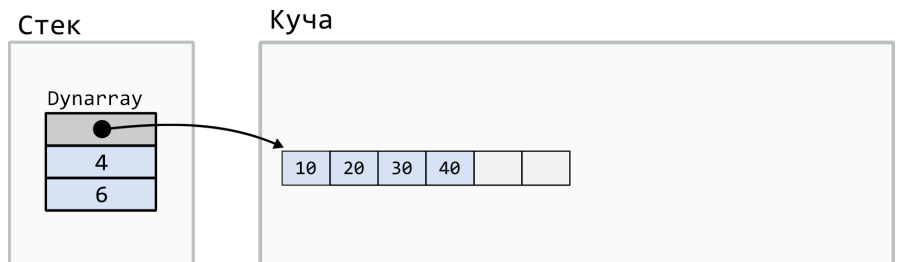
1) Исходное положение

```
Dynarray a;  
init(&a, 3);  
set(&a, 0, 10);  
set(&a, 0, 20);  
set(&a, 0, 30);
```



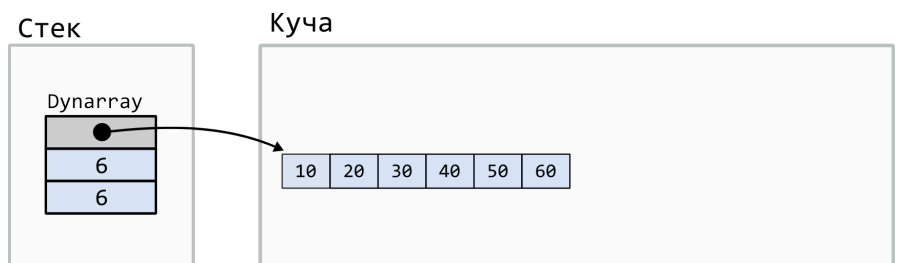
2) Добавляем один элемент,  
увеличивая размер массива,  
созданного в куче

```
push_back(&a, 40);
```



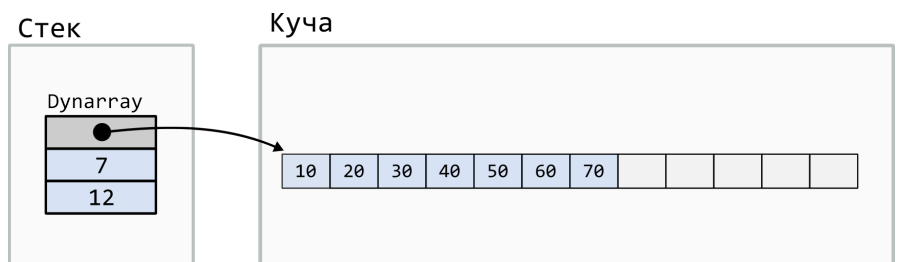
3) Добавляем ещё два элемента, на  
этот раз перевыделять память  
не нужно

```
push_back(&a, 50);  
push_back(&a, 60);
```



4) Добавляем ещё один элемент,  
увеличивая размер массива,  
созданного в куче

```
push_back(&a, 70);
```



## Исходный код нашего динамического массива

Код также находится в файле `code/dynarray.c`.

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <assert.h>

// Error checked malloc
void* ecmalloc(size_t n)
{
    void* p = malloc(n);
    if (p == NULL)
    {
        fprintf(stderr, "Memory allocation error.\n");
        exit(1);
    }
    return p;
}

struct dynarray
{
    int* data;
    size_t size;
    size_t capacity;
};
typedef struct dynarray Dynarray;

void clear(Dynarray* pd)
{
    for (size_t i = 0; i < pd->size; ++i)
        pd->data[i] = 0;
}

void init(Dynarray* pd, size_t initial_size)
{
    pd->size = initial_size;
    pd->capacity = initial_size;
    if (pd->size == 0)
        pd->data = NULL;
    else
        pd->data = (int*)ecmalloc(pd->capacity * sizeof(int));
    clear(pd);
}

int get(const Dynarray* pd, size_t index)
{
    assert(index >= 0 && index < pd->size);
    return pd->data[index];
}

void set(Dynarray* pd, size_t index, int value)
{
    assert(index >= 0 && index < pd->size);
    pd->data[index] = value;
}
```

```

void reserve(Dynarray* pd, size_t new_capacity)
{
    if (new_capacity <= pd->capacity)
        return;

    int* new_data = (int*)ecmalloc(new_capacity * sizeof(int));
    for (size_t i = 0; i < pd->size; ++i)
        new_data[i] = pd->data[i];

    free(pd->data);
    pd->data = new_data;
    pd->capacity = new_capacity;
}

void push_back(Dynarray* pd, int x)
{
    static const double growth_factor = 2;
    if (pd->size == pd->capacity)
    {
        size_t new_capacity = (size_t)(growth_factor * pd->capacity);
        if (new_capacity <= pd->size)
            new_capacity = pd->size + 1;

        reserve(pd, new_capacity);
    }
    pd->data[pd->size] = x;
    pd->size += 1;
}

void print(const Dynarray* pd)
{
    printf("dynarray: ");
    for (size_t i = 0; i < pd->size; ++i)
        printf("%i ", pd->data[i]);
    printf("\n");
}

void destroy(Dynarray* pd)
{
    free(pd->data);
    pd->data = NULL;
}

int main()
{
    Dynarray a;
    init(&a, 0);
    for (int i = 0; i < 100; ++i)
        push_back(&a, i);
    print(&a);
    destroy(&a);
}

```

## Пояснение по исходному коду динамического массива

- Была написана функция `esmalloc`. Это просто `malloc` с проверкой на ошибки. В случае если `malloc` вернёт `NULL`, эта функция напечатает сообщение об ошибке и выйдет из программы. Функция печатает в стандартный поток `stderr`, предназначенный для вывода сообщений об ошибках.
- Динамический массив передаётся в функции по указателю или по константному указателю в зависимости от того будет ли меняться массив в функции или нет. При этом, тут мы передаём по неконстантному указателю даже если поля структуры `Dynarray` не меняется, но меняются элементы в куче. Например, в функцию `set` динамический массив передаётся не по константному указателю, а по обычному.
- Макрос `assert` или библиотеки `assert.h` – это простой, но эффективный способ для обнаружения ошибок. `Assert` с английского переводится как "утверждать". Макрос `assert` принимает на вход условие. Если условие истинно, то `assert` ничего не делает, но если условие ложно, то `assert` печатает сообщение об ошибке и выходит из программы. Например, следующая строка:

```
assert(index >= 0 && index < pd->size);
```

завершит программу с ошибкой, если `index` не принадлежит отрезку `[0, pd->size - 1]`.

- Функция `init` создаёт массив из нулевых элементов размера `initial_size`. Отдельно обрабатывается случай массива размера 0. В этом случае память в куче не будет выделяться, а поле `data` будет равно `NULL`.
- Функция `reserve` увеличивает вместимость массива до значения `new_capacity`. Если вместимость уже больше или равна `new_capacity`, то это функция ничего не делает.
- Функция `push_back` добавляет один элемент в конец массива. Если вместимости массива не хватает, то эта функция вызывает `reserve`, чтобы увеличить вместимость в 2 раза (за исключением случая, когда вместимость равна 0, в этом случае новая вместимость будет равна 1).

## Стратегии роста вместимости динамического массива

Если в нашем массиве перестёт хватать места, то его вместимость увеличивается в 2 раза. В принципе, можно было выбрать и другую стратегию выделения памяти.

- **Аддитивная стратегия** – при нехватки места вместимость увеличивается на фиксированное количество элементов, например, на 100 элементов.
- **Мультипликативная стратегия** – при нехватки места вместимость увеличивается в фиксированное число раз, например, в 2 раза. Коэффициент увеличения вместимости массива называют фактором роста (англ. *growth factor*). Обычно фактор роста выбирают равным 1.5 или 2.

Посчитаем среднюю вычислительную сложность добавления элемента в конец массива при использовании той или иной стратегии. Предположим, что изначально массив пуст, а затем мы добавляем в него  $N$  элементов по одному, где  $N$  очень большое. При каждом перевыделении памяти нам нужно скопировать элементы из старого массива в новый.

В случае аддитивной стратегии с увеличением на 100 нам придется сделать:

$$100 + 200 + 300 + \dots + N = \frac{N^2}{200}$$

копирований элементов. В среднем, на одно добавление элемента придётся  $\frac{N}{200}$  копирований. То есть, средняя вычислительная сложность в данном случае будет равна  $O(N)$ .

В случае мультипликативной стратегии с фактором роста 2 нам придется сделать:

$$1 + 2 + 4 + 8 + \dots + N = 2 \cdot N - 1$$

копирований элементов. В среднем, на одно добавление элемента придётся 2 копирования. То есть, средняя вычислительная сложность в данном случае будет равна  $O(1)$ .

Мультипликативная стратегия лучше в общем случае. Аддитивную стратегию можно использовать, если известно, что массив не будет часто расширяться и его размер всегда будет находится в некотором заранее известном интервале. В этом случае, использование аддитивной стратегии будет более эффективно по памяти.

## Директивы препроцессора

Директива `#include`

Заголовочные файлы

Проблема двойного включения

Стражи включения и директива `#pragma once`.

Директивы макросов `#define`

Директивы условной компиляции

`#if`, `#else`, `#elif`, `#ifdef`, `#ifndef`, `#endif`.

Флаг `-D` для компилятора `gcc`

Стандартные макро-константы

```
__FILE__  
__LINE__  
__DATE__  
__TIME__  
__cplusplus  
_WIN32  
_WIN64  
_MSC_VER  
__MINGW32__
```

```
#include <stdio.h>
```

```
int main()  
{  
#ifdef _WIN32  
    printf("Windows\n");  
#elif __linux__  
    printf("Linux\n");  
#elif __APPLE__  
    printf("Apple\n");  
#endif  
}
```



## Функциональные макросы

Многострочные макросы. Типичные ошибки, которые могут возникнуть при работе с функциональными макросами. Макросы `SUM`, `MULT`. Передача `i++` в макрос `SQUARE`. Макросы, содержащие другие макросы.

Использование оператора `do while` в многострочных функциональных макросах. Операция стрингификация (`#`). Операция конкатенация (`##`). Макрос `assert` из библиотеки `assert.h`. Написание макроса, аналогичного макросу `assert`. Флаг `-E` компилятора `gcc`.

# Односвязный список

*Односвязный список* – базовая динамическая структура данных, состоящая из узлов, содержащих указатели на следующий узел списка. В отличие от массива элементы связного списка не лежат в памяти вплотную друг к другу. В качестве узла выступает структура, которая хранит элемент и указатель на следующий узел, например, вот такая:

```
struct node
{
    int value;
    struct node* next;
};
typedef struct node Node;
```

Для того, чтобы было удобно работать со связным списком также создадим структуру для самого списка. В простейшем случае она будет хранить указатель на первый узел:

```
struct forwardlist
{
    Node* head;
};
typedef struct forwardlist ForwardList;
```

В программе будем называть односвязный список как **ForwardList**, так как по нему можно перемещаться только вперёд. В памяти односвязный список будет выглядеть так:

