

# **Обектно-ориентирано програмиране (записки)**

**- Илиан Запрянов**

# Тема 01. Пространства от имена (Namespace). Енумерации, структури и обединения.

## Namespace

### 01. Какво е namespace?

- инструмент за избягване на конфликти на имена
- scope (област на действие), в който има дефинирани символи

### Как се използва? (Пр.1)

```
namespace ns-name
{
    void f() {...тяло...};
    int global = 9;
}

f(); // не работи, защото не можем да достъпим функцията директно,
    // тя съществува в съответния namespace

ns-name::f(); //викане на функция с име "f", която се намира в
    //namespace с името "ns-name"

:: //ОПЕРАТОР ЗА РЕЗОЛЮЦИЯ
```

```

using namespace ns-name; // Служи за включване на всички имена от даден
                           namespace (ns-name) в текущия scope.
                           // Това означава, че имаме право да
                           използваме функции, класове, променливи и т.н.,
                           // дефинирани в namespace-а без да е нужно да
                           казваме изрично къде се намират.

// може да се използва в глобалния scope и в scope-а на някаква
функция, тоест и двете са верни:
using namespace ns-name;
int main()
{
}

-----
int main()
{
    using namespace ns-name;
}

```

## Недостатъци (Пр.2)

```

//[!] Проблем при namespace е, че въпреки, че е създаден с цел да
избегне конфликт на имена, все пак може да доведе до такъв конфликт

namespace A
{
    f() {...тяло...};
}

namespace B
{
    f() {...тяло...};
}

int main()
{
    using namespace A;
    using namespace B; //напомняме, че namespace не е задължително да е
                        в глобалния scope

    f(); //конфликт на имена, компютърът не знае, коя функция "f" да
                        изпълни

    //!НО!
    A::f(); //работи, защото сме подсказали коя от двете функции да се
                        изпълни
}

```

//Преговор: namespace - папка от символи

```
-----  
namespace A  
{  
    void f() {...} //функция с името f  
    namespace B  
    {  
        void f() {...} //функция със същото име,  
                        //но в друг namespace  
    }  
}  
  
A::B::f(); //е валидно извикване на функцията f,  
           //която е в namespace B, тъй като сме подсказали  
           //коя от двете искаме да извикаме: A -> B -> f()  
-----
```

```
namespace A  
{  
    f() {...}  
    namespace B  
    {  
        f() {...}  
    }  
  
    using namespace B; //за разлика от първия пример, тук  
                       //казваме, че ще използваме символите на  
                       //namespace B в тялото на namespace A  
  
    //кодът до тук ще се изпълни, но ако създадем нова функция  
    g() { f(); } //не знае коя от двете функции f() да изпълни  
                //няма да се компилира (конфликт на имена)  
}
```

# Увод в типовете дефинирани от потребителя

## 01. Енумерация - enum

**Дефиниция:** тип, рестриктиран до домейн от стойности, които включват специално дефинирани константи. (енумератори)

```
//всеки енумератор (специално дефинирана константа) съответства на цяло
число

//всеки енумератор, на който не е дадена стойност, приема стойността на
предишния + 1
//ако не сме задали стойност на първия енумератор, той по подразбиране е
равен на 0

enum color
{
    red, //0
    blue, //1
    orange //2
};

enum nums
{
    a, // 0
    b, // 1
    c = 301,
    d // 302
};
```

```
//Инициализиране на променлива от тип color

int main()
{
    color a1 = color::red;    // 0, използваме оператора за резолюция, за да
                             достъпим дадена константа в enum-а с името color

    int x = color::red;      //можем да ползваме неявно преобразуване от
                             енумератор към число

    if(a1 == color::red) //можем да сравняваме еднотипни енумератори
    {
        //тяло
    }

    a1++; //НЕ Е валидно, тъй като a1 е константа

    std::cout<<a1<<" "<<x; // 0 0
}
```

```
//[!] enum е unscoped, тоест енумераторите (специално дефинираните
променливи) са глобални променливи
//това означава, че не можем да имаме еднакви имена в два различни enum{}
```

```
enum color
{
    red
    orange,
};
```

```
enum fruit
{
    orange,
}
```

[!] Кодът няма да се компилира

```
//можем да сравняваме два различни типа, което се нарича  
//[!] НЕЛЕГАЛНО СРАВНЕНИЕ
```

```
enum color  
{  
    red,  
    orange  
};
```

```
enum animal  
{  
    dog,  
    cat  
};
```

```
int main()  
{  
    color c1 = color::orange;  
    animal a1 = animal::cat;
```

```
    //[!] важно е да подчертаем, че еnumераторите се преобразуват в  
                                     int и след това се сравняват  
    (тук c1 и a1 се превръщат в числа от тип int равни на 1  
                                     => ще влезем в тялото на if-a
```

```
    if(c1 == a1)  
    {  
        //ТЯЛО  
    }  
}
```

```
//съществува enum class, което може да се каже, че е просто scoped enum,  
//тоест еnumераторите са ограничени в scope-а на самия enum class,  
//което позволява два различни enum-а да имат еnumератори с еднакви имена,  
//за разлика от enum
```

```
enum class color  
{  
    orange  
};
```

```
enum class fruit  
{  
    orange  
};
```

[!] Кодът ще се изпълни.

```
//за разлика от enum, при enum клас няма неявно/имплицитно преобразуване
```

```
int x = color::orange; // не може да се cast-не само
```

```
int x2 = (int) (color::orange); // работи
```

```
if(c1 == a1);          //не можем да сравняваме различни типове директно, тъй  
                        като нямаме неявно преобразуване от еnumератор към цяло число
```

```
if((int)c1 == (int)a1){...} // работи
```



```
std::cout<<sizeof(e1);           // това е големината на целочислен тип, в  
                                  чиито домейн стойности се побират енумераторите  
                                  // по подразбиране базовият тип на enum е int,  
                                  тоест ще изведе 4,  
  
enum class letters : char  
{  
    a,  
    b,  
}  
  
std::cout<<sizeof(letters); // 1
```

```
//Преговор: enum -> enum (unscoped) / enum class (scoped)

enum A
{
    x; // глобално
}

int main()
{
    int x = 7; //в scope-а на main => няма конфликт на имена

    x++; //локалната променлива x, инициализирана в main, ще се увеличи с 1
        //с други думи локалната променлива x ще "shadow"-не глобалната и
        //глобалната променлива x няма да се промени

    A::x; //достъпваме глобалната
    A::x++; //ГРЕШКА, помним, че енумераторите са константи и не можем да
ги променяме
}

-----

enum A
{
    x; // глобално
}

enum class B
{
    x; // локално за scope-а на B
}

int main()
{
    int x; // локално за scope-а на main
}

//кодът ще се компилира, тъй като НЯМА конфликт на имена
//можем да кажем, че променливата x в main
//"скрива" (shadow) глобалната променлива x в A, която пък
//"скрива" (shadow) локалната променлива x в B
```

```
enum Test
{
    a = 0,
    b = 12,
}

//типът заемащ най-много памет в Test е int =>
//sizeof(Test) = sizeof(int) = 4

enum Test2
{
    a = 0,
    b = UINT_MAX + 1,
}

//тъй като b надхвърля int - грешен код (зависи от компилатора)

enum Test3:char
{
    a = 8,
    b = 80000,
}

sizeof(Test3) = 1; //няма тип, надграждащ char => 1
//тъй като b надхвърля char- грешен код (зависи от компилатора)
```

## 02. Структури - struct

### 01. Какво е struct?

- последователност от полета, които се пазят в определен ред

### Как се използва? (Пр.1)

```
struct Test
{
    int a;
    char ch[10];
    bool b;
};

Test t1; //декларация на променлива от тип Test

        //структура -> инстанция
        //класове -> обект
        //enum -> тип данни

//достъпване на поле и оператор за присвояване
t1.a = 10;

t1.ch = "BCD"; //[ERROR] не можем да ползваме оператор
               // за присвояване при масиви и това не се променя при struct

strcpy(t1.ch, "ABC"); //работи
t1.b = false;
```

```
struct Point
{
    int x = 0;
    int y = 0;
};

//начини за инициализация на променлива от тип Test

//статично
Point P {3, 7};
Point P = {3, 7};

//динамично
Point* ptr = new Point{3,7};
delete ptr; // [!]
```

```
//подаване на инстанции (struct) във функции
```

```
//стандартно подаване
```

```
void f(Point P); //по този начин създаваме копие на инстанцията P,  
                //което означава, че отделяме допълнително памет  
                //за инстанцията и нейните полета  
                //затова, се опитваме да го избегнем, ако е възможно,  
                //[!] за да спестим памет
```

```
//подаване по референция
```

```
void f(Point& P); //използваме вече заделената памет  
                //и не заделяме нова, по този начин пестим памет
```

```
//[!] ако няма да променяме инстанцията
```

```
//задължително ползваме const
```

```
void f(const Point&);
```

```
//подаване чрез поинтър, тук се заделя допълнително памет само за поинтъра
```

```
void f(Point* ptr);
```

```
//аналогично, ако не променяме нищо,
```

```
//използваме const
```

```
void f(const Point* ptr); //[!] НЕ може да променя данните,  
                          //но може да променя адреса  
                          //тоест по този начин ползваме  
                          //поинтъра ptr само за четене
```

```
//също:
```

```
//Point* const ptr -> може да променя данните
```

```
//                -> [!] НЕ може да променя адреса
```

```
//const Point* const ptr -> [!] НЕ може да променя данните
```

```
//                -> [!] НЕ може да променя адреса
```

```
struct Line
{
    Point beg; //полетата на инстанцията Line са
    Point end; //променливи от типа на друга инстанция (Point)
};

//[!] АБСТРАКЦИЯ - използваме нещо,
//без да се интересуваме как работи
```

```
struct Triangle
{
    int x1; //всяка двойка трябва да е пакетирана
    int y1; //в отделна структура
    int x2;
    int y2;
    int x3;
    int y3;
};
```

```
{
    int a;
}
```

```
//тест за разлика от статичния масив,
//тук заделената памет е n * sizeof(A) + sizeof(int)
//
//
//
//
//
```

```
//Преговор: структура - последователност от полета в определен ред
```

```
//Декларация
```

```
A obj;
```

```
A* ptr = new A[n];
```

```
//Достъп до елементите
```

```
obj.x++;
```

```
//Следните са еквивалентни
```

```
(*ptr).x++;
```

```
ptr->x++;
```

```
//Масиви от инстанции
```

```
A arr[10];
```

```
A* ptr = new A[n];
```

```
delete[] ptr;
```

```
//подаване на инстанции във функция
```

```
f1(A obj) {...} //тук създаваме копие => можем да извикаме  
                //функцията f1 във всички останали
```

```
f2(const A obj) {...} //тук създаваме константно копие  
                      // => можем да извикаме f2 във всички останали  
                      // тъй като можем да направим преход от  
                      // неконстантна инстанция към константна
```

```
f3(A& ref) {...} //тук подаваме по референция =>  
                //не можем да извикаме f3 в [f2, f4, f6]  
                //тъй като преходът от константна инстанция  
                //към неконстантна е невъзможен (невалиден)
```

```
f4(const A& ref) {...} //по аналогичен начин на f2, само че тук  
                      //референцията е константа  
                      // => можем да извикаме f4 във всички останали  
                      // тъй като можем да направим преход от  
                      // неконстантна инстанция към константна
```

```
f5(A* ptr) {...} // аналогично на f3, само че подаваме пойнтър, вместо да  
взимаме по референция
```

```
f6(const A* ptr) {...} //аналогично на [f2 и f4], само че имаме константен  
пойнтър
```

```
//Резултат: [функция -> кои можем за извикаме]
```

```
//f1 -> f1, f2, f3, f4, f5, f6
```

```
//f2 -> f1, f2, f4, f6
```

```
//f3 -> f1, f2, f3, f4, f5, f6
```

```
//f4 -> f1, f2, f4, f6
```

```
//f5 -> f1, f2, f3, f4, f5, f6
```

```
//f6 -> f1, f2, f4, f6
```



```
//Връщане на инстанция от функция
```

```
//стандартно връщане на копие (работи)
```

```
A f()  
{  
    A obj;  
    obj.data = ...;  
    return obj;  
}
```

```
//връщане на указател към копието (компилира се, но не е коректно)
```

```
A* f()  
{  
    A obj;  
    return &obj; //връщаме адреса на локалната инстанция obj,  
                //но тъй като е локална нейната памет се освобождава  
                //в края на scope-а =>  
                //поинтъра, който връщаме сочи към вече освободена памет  
                //=> не е коректно  
}
```

```
//връщане по референция (компилира се, но не е коректно)
```

```
A& f()  
{  
    A obj;  
    return obj; //връщаме референция по локалната инстанция obj,  
               //но тъй като е локална нейната памет се освобождава  
               //в края на scope-а  
               //=> референцията, която връщаме сочи към невалидна памет  
               //=> не е коректно  
}
```

```

//динамично (работи, но ТРЯБВА да освободим паметта)
A* f()
{
    A* ptr = new A {...};
    return ptr; //върща указателя към инстанцията от тип A,
                //за която сме заделили памет динамично
                //=> съществува, докато не освободим паметта сами
                //=> съществува извън scope-а
                //=> работи, но трябва да освободим паметта,
                //за да избегнем възможни проблеми
}

//върщане по референция (работи, НО НЕ по уговорка)
const A& f()
{
    A obj;
    return obj; //когато връщаме по КОНСТАНТНА референция, животът на
                //инстанцията се удължава с един scope
                //=> работи, НО НЕ ГО ПРАВИМ по уговорка
}

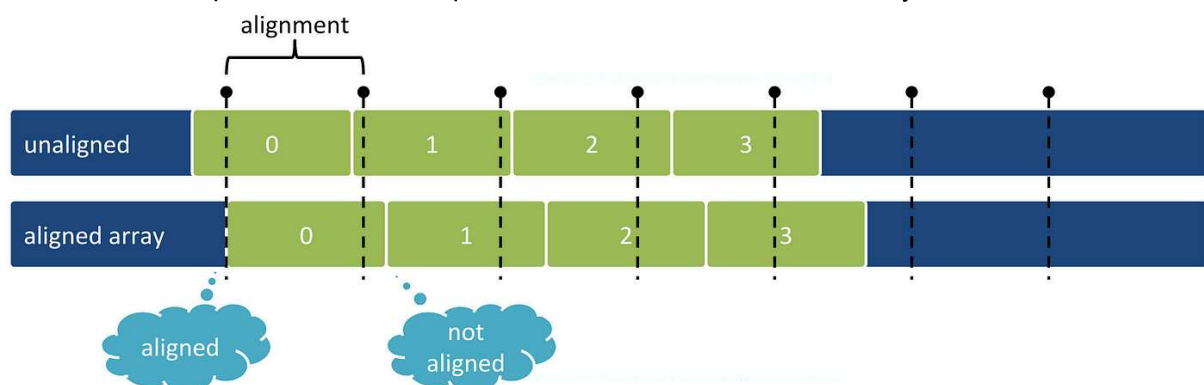
```

Размер на инстанцията

[!] Всеки тип има Alignment requirement

**def. |** Alignment requirement - разликата на 2 последователни адреса, на които можем да разположим дадена променлива

Искаме всяка променлива да я прочетем с едно четене на една дума



Напр.: int - 4 байта => 0, 4, 8, 12, 16, 20, 24... (потенциални адреси)

**alignof(int) = 4**

При **примитивни типове** (int, float, char....) **sizeof(<T>) == alignof(<T>)**

Ще въведем следните **правила** (по уговорка)

1. За да можем да правим масиви, големината на структурата трябва да се дели на най-голямата член-данна
2. Всяка примитивна член-данна трябва да е на адрес кратен на нейната големината

**Пр. 1:**

```
struct A1
{
    int a; //4 bytes
    char ch; //1 byte
}

//sizeof(A1) == 8
//alignof(A1) == 4
```



В този пример най-голямата член-данна е от тип int. Тя вече се намира на адрес кратен на нейната големина. След това имаме променлива от тип char, която се намира на адрес кратен на нейната големина. Правило номер 2 е изпълнено. Но, за да спазим правило номер 1, трябва да добавим още 3 байта, за да достигнем големина, която се дели на най-голямата член-данна.

(int + char + 3 = 4 + 1 + 3 = 8 и също 8 % int = 0)

```
//масив от инстанции

A1 arr[2];

//sizeof(arr) == 16
//alignof(arr) == 4

//можем да си го представим като горния пример,
//само че ще имаме две инстанции, залепени една до друга
//=> (int + char + padding) + (int + char + padding) = (4
+ 1 + 3) + (4 + 1 + 3) = 16
//=> alignof(arr) все още е 4, тъй като най-големият тип
все още е int
```

## Пр. 2:

```
struct A3
{
    char ch;
    uint32_t x;
    char chTwo;
};

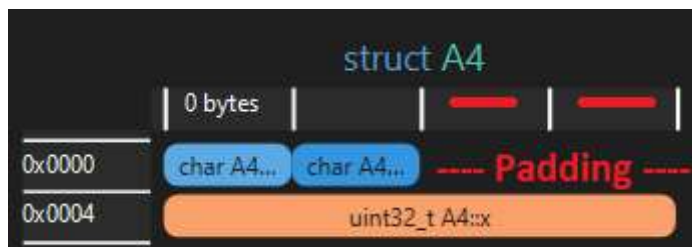
//sizeof: 12
//alignof: 4 (x)
```



Пр. 3:

```
struct A4
{
    char ch1;
    char ch2;
    uint32_t x;
};

//sizeof: 8
//alignof: 4 (x)
```

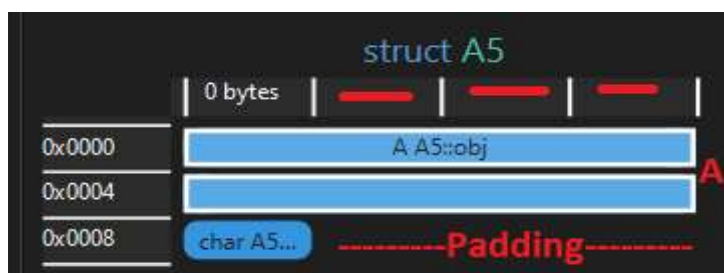


Пр. 4:

```
struct A
{
    uint32_t x;
    char ch;
};

struct A5
{
    A obj;
    char ch;
};

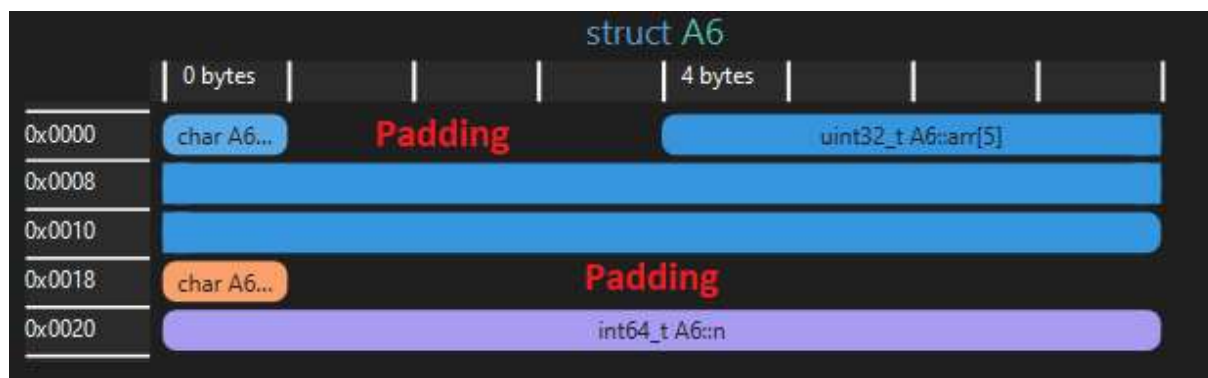
//sizeof: 12
//alignof: 4 (x)
```



### Пр. 5:

```
struct A6
{
    char ch;
    uint32_t arr[5]; //третира се
    като                //5 променливи
    от тип uint32_t
    char ch2;
    int64_t n;
}

//sizeof: 40
//align: 8 (n)
```



```
struct A7
{
    char ch;
    int arr[]; //ако е последен, можем да не даваме размер
               //тогава взема колкото място е останало
               //в случая имаме 3 байта padding, което не стига
               //за нито един int => не създаваме клетка на масива
};

//sizeof: 4
//alignof: 4

struct Test
{
    int32_t a;
    char ch;
    char arr[]; //остават 3 байта padding, което стига
               //за 3 char-а => масива има 3 клетки
};

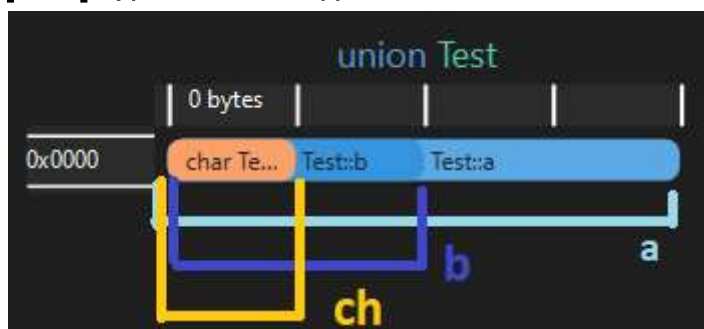
struct T
{
    char ch;
    int a[]; //няма да се компилира,
             //можем да пропуснем размера само АКО Е ПОСЛЕДЕН
    int b[];
};
```

### 03. Обединения - union

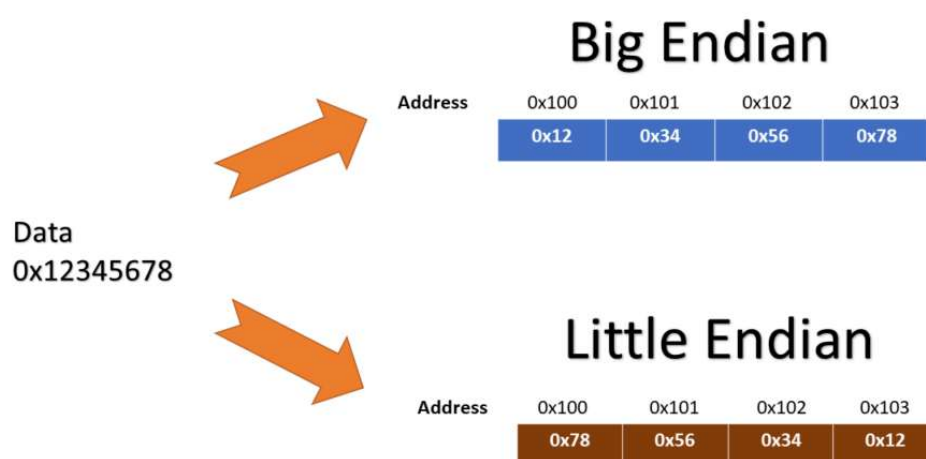
def. | последователност от полета, които заемат (споделят) една и съща памет

```
union Test
{
    int32_t a;
    char ch;
    int16_t b;
};
```

[Note] Една клетка е един байт



def. | Endianness - начин на подреждане на байтовете в една дума





Приемаме, че използваме **Little Endian**, тоест **отзад напред**

```
union T
{
    int a;
    char ch;
    short b;
}

int main()
{
    T obj;
    obj.a = 75;
}

//Най-големият тип е int =>
//ще имаме 4 споделени байта

//Little endian => [75] [0] [0] [0]
//                ^   ^   ^   ^
//                |   |   |   |   байтове
//                a   a   a   a
//                ch
//                b   b

std::cout << obj.ch; //К (К е буквата с ASCII код 75
std::cout << obj.b; //75

//ако искаме b да е различно от a
//трябва да дадем достатъчно голяма стойност на a,
//за да надхвърлим 16-те бита (short), които определят стойността на b,
// => числото трябва да е  $\geq 2^{16} - 1$ 

obj.a = 50000;
std::cout << obj.b; // != a
```

```
//различна интерпретация (полиморфизъм) в контекста на  
обединенията означава,  
//че можем да тълкуваме една и съща област от паметта по  
различни начини,
```

```
union Person  
{  
    Student s;  
    Teacher t;  
};
```

```
//може да даваме ЕДНА default-на стойност
```

```
union Test  
{  
    int32_t a = 5;  
    char ch ;  
    int16_t b;  
};
```

**[!]** Важно е да кажем, че **union** са предназначени за използване на точно едно поле. Ако достъпим поне 2 полета, то **UB (undefined behaviour)**.