3.1-3.2 Понятие компилятора. Примеры компиляторов C++. Понятие ошибок компиляции (CE) с примерами. Понятия ошибок времени выполнения (RE) и неопределенного поведения (UB) с примерами. Почему не любую RE компилятор может предвидеть? Почему не любое UB приводит к RE?

Понятие компилятора

Компилятор – это программа, которая переводит текст, написанный на языке программирования, в набор машинных кодов.

- Компилируемые языки:
 - * Программа на компилируемом языке при помощи специальной программы компилятора преобразуется (компилируется) в набор инструкций для данного типа процессора (машинный код) и далее записывается в *исполняемый файл*, который может быть запущен на выполнение как отдельная программа. Другими словами, компилятор переводит программу с языка высокого уровня на низкоуровневый язык, понятный процессору сразу и целиком, создавая при этом отдельную программу

Примерами компилируемых языков являются Pascal, C, C++, Rust, Go.

- Интерпретируемые языки
 - * Если программа написана на интерпретируемом языке, то интерпретатор непосредственно выполняет (интерпретирует) ее текст без предварительного перевода. При этом программа остается на исходном языке и не может быть запущена без интерпретатора. Можно сказать, что процессор компьютера это интерпретатор машинного кода. Кратко говоря, интерпретатор переводит на машинный язык прямо во время исполнения программы.

Примерами интерпретируемых языков являются PHP, Perl, Ruby, Python, JavaScript. К интерпретируемым языкам также можно отнести все скриптовые языки.

Note: Java и C, находятся между компилируемыми и интерпретируемыми. А именно, программа компилируется не в машинный язык, а в машинно-независимый код низкого уровня, байт-код.

Примеры компиляторов С++:

- 1. GNU Compiler Collection aka GCC
- 2. Clang
- 3. C++ Builder
- 4. Microsoft Visual C++

Запуск компилятора из командной строки: $\mathbf{g}++$ main.cpp или $\mathbf{clang}++$ main.cpp Запуск исполняемого файла из командной строки: $./\mathbf{a.out}$

Compile time error aka CE

Ошибка времени компиляции возникает, когда код написан некорректно с точки зрения языка. Из такого кода не получается создать исполняемый файл. Примеры:

1. **Лексические:** ошибка в процессе разбиения на токены, т.е. компилятор увидел последовательность символов, которую не смог расшифровать.

```
\checkmark (std) (::) (cout) (<<) (x) (;) — пример корректного разбития на токены \times 24abracadabra;
```

2. Синтаксическая: возникает, когда вы пишете инструкцию, недопустимую в соответствии с грамматикой языка (напримером служит речь Мастера Йоды)

3. Семантическая: возникате, когда инструкция написана корректно, но компилятор ее выполнить не может (например: съешьте себя этим столом)

```
× использование необъявленных переменных
× вызов метода size() от переменной типа int
× x++ = a + b;
× вызов foo(3); хотя сигнатура такая: void foo(int a, int b);
```

Runtime error aka RE

Программа компилируется корректно, но в ходе выполнения она делает что-то непотребное. RE невозможно отследить на этапе компиляции (компилятор может разве что кинуть предупреждение в месте потенциальной ошибки). Примеры:

- imes Слишком большая глубина рекурсии stack overflow \Rightarrow segmentation fault
- × Слишком далекий выход за границу массива segmentation fault
- × Целочисленное деление на ноль (не всегда компилятор такое может предвидеть)
- × Исключение, которое никто не поймал RE

Замечание: не всякое исключение есть RE, и не каждое RE есть исключение.

Undefined behaviour aka UB

UВ возникает при выполнении кода, результат исполнения которого не описан в стандарте. В случае UВ компилятор волен сделать, всё что угодно, поэтому результат зависит от того, чем и с какими настройками код был скомпилирован (в теории компилятор может взорвать компьютер). UВ может переродиться в СЕ, RE, или пройти незамеченным и нормально отработать. Примеры:

× Повторное удаление одного объекта.

× Битые ссылки — ситуация, когда используется ссылка на разрушенный (чаще всего из-за выхода из области видимости) объект. Использование такой ссылки является UB.

```
int& foo() {
   int a = 4;
   return a;
}

int main() {
   int a = foo();
   // can be anything, but more likely this will cause seg fault
}
```

- × int x = 2 << 40; не определено, что будет происходить при переполнении знакового типа.
- × Чтение выделенной, но неинициализированной памяти. В теории, считается какой-то мусор, но технически, так как это UB, компилятор в праве поджечь ваш монитор.
- × Отсутствие **return** в конце функции, которая что-то возвращает. Шок, да? Это UВ!
- × Недалекий выход за границы C-style массива.

Замечание: К сожалению, математически нельзя сделать все ошибки СЕ. За счёт UB в C++ мы выигрываем в эффективности.

3.3-3.4 Основные типы. Приоритет операций.

C++ является статически-типизированным языком, то есть на момент компиляции все типы должны быть известны. Основные типы, с которыми мы сталкивались:

Tun	байт	Диапазон значений		
логический тип данных				
bool	1	$[0; 2^8)$		
целочисленные типы данных				
short	2	$[-2^{15}; 2^{15})$		
unsigned short	2	$[0,2^{16})$		
int	4	$[-2^{31}; 2^{31})$		
unsigned int	4	$[0; 2^{32})$		
long long	8	$[-2^{63}; 2^{63})$		
unsigned long long	8	$[0; 2^{64})$		
вещественные типы данных				
float	4	$[-2^{31}; 2^{31})$		
double	8	$[-2^{63}; 2^{63})$		
long double	10	•••••		
символьные типы данных				
char	1	$[-2^7; 2^7)$		
unsighned char	1	$[0; 2^8)$		

Так же используются **литеральные суффиксы:**

- .u для unsigned int
- .ll и .ull для long long и unsigned long long
- .f для float
- и прочее

Integer promotion: "меньший" тип приводится к "большему"

Замечание: Неявное преобразование к unsign: может вызывать проблемы, например:

```
int x = -1;
unsigned y = 0;
std::cout << x + y; // very big number</pre>
```

Note: size_t беззнаковый целый тип данных, возвращаемый оператором sizeof, определен в заголовочном файле <cstring>

Note: Сложение char - это UB

Выражения и операторы

В следующей таблице перечислены приоритет и ассоциативность операций С++. Операции перечислены сверху вниз в порядке убывания приоритета.

Приоритет	Оператор	Описание	Ассоциативность
1	::	Разрешение области видимости	слева направо
2	a++ a	Суффиксный/постфиксный инкремент и декремент (возвращает копию старого объекта)	
	тип() тип{}	Функциональный оператор приведения типов	
	a()	Вызов функции	
	a[]	Индексация	
	>	Доступ к полю или методу класса (через объект класса / указатель на объект)	
	++aa	Префиксный инкремент и декремент (возвращает ссылку на уже измененный объект)	Справа налево
	+a -a	Унарные плюс и минус	
	! ~	Логическое НЕ и побитовое НЕ	
	(тип)	Приведение типов в стиле С	
3	*a	Косвенное обращение (разыменование)	
	&a	Взятие адреса	
	sizeof	Размер в байтах ^[примечание 1]	
	co_await	Выражение await (C++20)	
	new new[]	Динамическое распределение памяти	
	delete delete[]	Динамическое освобождение памяти	
4	.* ->*	>* Указатель на элемент	
5	a*b a/b a%b	Умножение, деление и остаток от деления	
6	a+b a-b	Сложение и вычитание	
7	<< >>	Побитовый сдвиг влево и сдвиг вправо	
8	<=>	Оператор трёхстороннего сравнения (начиная с C++20)	
9	< <=	Операторы сравнения < и ≤ соответственно	
,	> >=	Операторы сравнения > и ≥ соответственно	
10	== !=	Операторы равенства = и ≠ соответственно	
11	&	Побитовое И	
12	^	Побитовый XOR (исключающее или)	
13	1	Побитовое ИЛИ (включающее или)	
14	8,8,	Логическое И	
15	П	Логическое ИЛИ	
	a?b:c	Тернарный условный оператор ^[примечание 2]	Справа налево
	throw	Оператор throw	
16	co_yield	Выражение yield (C++20)	
	=	Прямое присваивание (предоставляется по умолчанию для классов C++)	
	+= -=	Составное присваивание с сложением и вычитанием	
	*= /= %=	Составное присваивание с умножением, делением и остатком от деления	
	<<= >>=	Составное присваивание с побитовым сдвигом влево и сдвигом вправо	
	&= ^= =	Составное присваивание с побитовым И, XOR и ИЛИ	
17	,	Запятая (возвращает то, что справа)	Слева направо

При синтаксическом анализе выражения оператор, указанный в некоторой строке приведенной выше таблицы, будет более тесно связан со своими аргументами (как в случае применения скобок), чем любой оператор из строк, расположенных ниже, с более низким приоритетом. Например, выражения [std::cout<<a&b| и [*p++] будут разобраны как [(std::cout<<a&b| и [*(p++)], а не как [std::cout<<(a&b)] и [*(p++)].

Операторы с одинаковым приоритетом связываются со своими аргументами в направлении их ассоциативности. Например, выражение $\begin{bmatrix} a = b = c \end{bmatrix}$ будет разобрано как $\begin{bmatrix} a = (b = c) \end{bmatrix}$, а не $\begin{bmatrix} (a = b) = c \end{bmatrix}$, так как ассоциативность присваивания справа налево, но $\begin{bmatrix} a + b - c \end{bmatrix}$ будет разобрано как $\begin{bmatrix} (a + b) - c \end{bmatrix}$, а не $\begin{bmatrix} a + (b - c) \end{bmatrix}$, так как ассоциативность сложения и вычитания слева направо.

Идентификаторы — любая последовательность латинских букв, цифр и знака "_", не начинающаяся с цифры. Они не могут совпадать с ключевыми словами (new, delete, class, int, if, true, etc)

Литералы — последовательность символов, интерпретируемая как константное значение какого-то типа (1, 'a', "abc", 0.5, true, nullptr, etc)

Операторы — это, можно сказать, функции со специальными именами (=, +, <, [], ())

 ${f B}$ ыражение — некоторая синтаксически верная комбинация литералов и идентификаторов, соединенных операторами

Использования оператора запятая

```
int x = 0;
int y = 2;
int z = (++x, ++y);
std::cout << z; // it will be 3

// BUT!
int sum = add(x, y); // this is not a comma operator
int x=3, y=5; // this one also</pre>
```

Использования тернарного оператора

Тернарный оператор выделяется из ряда других операторов в C++. Его называют "conditional expression". Ну а так как это expression, выражение, то как у каждого выражения, у него должен быть **тип** и **value category**.

Типом тернарного оператора будет **наиболее общий тип** его двух последних операндов. (Например, у int и short общим типом будет int.) Т.е. наиболее общий тип это такой тип, к которому могу быть приведены оба операнда. Вполне могут быть ситуации, когда общего типа нет.

```
struct C{};
struct D{};
(true ? C() : D()); // this will cause CE
```

Так. С типом тернарного оператора мы немного разобрались. Осталось решить вопрос с value category. Тут действует следующее **правило:** если в тернарном операторе происходит преобразование типов к наиболее общему, то тернарный оператор — rvalue, иначе lvalue.

```
int i;
       int j;
       (true ? i: j) = 45; // OK
       short i;
5
       int j;
6
       (true ? i: j) = 45; // CE
       // Здесь происходит преобразование типов.
8
       // Значит value category у выражения слева от знака -"- rvalue.
9
       // A rvalue, как известно, нельзя присваивать.
11
      int a = 1;
13
       int b = 1;
14
       int c = 1;
       a = true ? ++b : ++c;
16
      // a = 2, b = 2, c = 1
17
```

Где нельзя использовать $if{...}$ else ${...}$, но можно тернарный оператор?

Например, в списке инициализации конструктора и при инициализации ссылки в зависимости от условия. (Как известно, нельзя объявлять не инициализированную ссылку)

```
// 1-ый пример
      struct S {
           int i_;
3
5
           // вот так НЕЛЬЗЯ, это СЕ
           S() : if(some\_condition) i_(1) else i_(0) {}
6
           // а вот так можно :)
           S() : i_(some_condition ? 1 : 0) {}
9
      };
10
11
12
13
      // 2-ой пример
14
      int a = 3, b = 4;
15
      int& i;
16
17
      // вот так НЕЛЬЗЯ, это СЕ
18
      if(some_condition) i = a;
19
20
       else i = b;
21
       // а вот так можно :)
22
      int& i = (some_condition ? a : b);
```