# ВВЕДЕНИЕ В ЯЗЫК С

Трансляционная модель языка, поведение программ, ISO стандарт

К. Владимиров, Yadro, 2024

mail-to: konstantin.vladimirov@gmail.com

# Обсуждение

- К этому моменту мы уже около года изучаем программирование на С
- Но что такое язык программирования вообще?
- Как вы по некоему исходному тексту определите является ли он вообще программой на С?

http://uguu.org/src\_fuuko\_c.html

```
#define r(R) R"()"
                           /*[*/#include /**/<stdio.h>
                       #include<math.h>/*!![crc=0f527cd2]*/
                    float I, bu, k, i, F, u, U, K, O; char o [5200]; int
              #define R(U) (sizeof('U')==1||sizeof(U"1"[0])==1)
            h=0, t=-1, m=80, n=26, d, g, p=0, q=0, v=0, y=112, x=40; float
           N(float/*x*/) \{g=1 << 30; d=-\sim d*1103515245\&--g; return d*\}
          /g; void/**/w(int/**/) { if (t<0) { for (g=0; g<5200; o [g++]
          0); for (;g;o[g+79]=10)g=80; for (t=37;g<62;o[80+g++]=32)
         if(m\&o[h*80+m-1]==10){for(g=0;g<79;o[t*80+g++]=0){}o[t
         ++*80+g]=10;t%=64;n+=2;I=N(70)+5;if(n>30&&(I-x)*(I-x)+n*
        n>1600\&R())\{0=0;F=(x=0x1!=sizeof(''))?k=1+N(2),i=12-k+N(2)\}
        8), N(4): (k=17+N(5), i=0, r()[0]?0=.1: 0); for (u=U=-.05; u<32;
        U=k+i+i*.5*sin((u+=.05)+F))for(K=0;K<U;K+=.1)if((bu=K*)
       \sin(u/5), g=I+\cos(u/5)*K)>=0\&\&g <
                                                79 )o[g+(int)(t+44+
                               ) )%64* 80
       bu*(.5-(bu>0?3*0: 0)
                                                  1 =32;x*=02//* */2
                           :N
                                   (k)-
                                          k
      -1;n=0+x?n=I+(x?0)
                                                      /2),g=(t+42)%
      64, m = - \sim g\% 64, x?g = m
                                              m\%64:0 ,n>5?o[g*80]
                                   =-~
                                                    n <75?o[g*80+n
     n-3=0[m*80+n-3]=
                              0:
                                    0
     +2]=o[m*80+n+2]=0
                          :0:0;
                                                       x=I; h=-\sim h\%64
    ;m=0;}putchar((g=o [h*
                                                       80+m++])?g: );
   if(g){w( );}}void W
                                                        (const char*
  ){for(;*;w(* ++));}
                                                        int main(int a
 ,char**_){while(a--)d
                                       +=_[a
"e"
                                                       ]-(char*)0;W(\
 "#include<stdio.h>typed"
                                                     "f\40int\400;v"
                                                  "\40main(){0"
 "oid o(0 ){putchar();}0"
"* [512],**p= ,**d,b,q;for(b=0;b"
                                           "++<512;p=+q) [q"
"=(p-+1)*9\%512]=(0*)p;");
                                  for(;(g= getchar())-EOF;p=
q){q=p;for(v=512;p-q-g&&q-p-
                                            g; v--)q=-\sim q*9\%512
;W("o(");if(p>q)w(y),w(45);w(
                                                      40);w(y^{2}=20)
);w(075);for(a=0;a<v;a++)w(42);
                                                        for(W("(0**"
); a - - ; w(42)){}w(41); w(y^024); w(
                                                         41); if (p <= q)w(
   45),w(y^20);W(");");}for(a=7;a-6
                                                            ;W(a<6?"{;}":""
                                                                +a];a++){}W("r"
      ))for(a =0;a <6 &&
                             !o[h*80+m
         "etu" /*J
                       */
                                "rn+0;}\n"
                                                                          );return
                                       "#*/0
                                                                                 ;}
```

# Небольшой опыт стандартизации

- Язык INC содержит четыре переменных: a, b, c, d, символы +, post ++, = и; а также константа 0. Каждую можно инкрементировать и складывать с другими. В каждую можно писать результат
- Каждая запись в переменную d это вывод на экран

$$a = 0$$
;  $b = a++$ ;  $c = a + b++ + a$ ;  $d = c$ ;  $//$  на экране 4

• Как вы охарактеризуете следующие программы?

(1) 
$$x = 0$$
; (4)  $a = a++$ ;

(2) 
$$a = b++c;$$
 (5)  $a = 0;$   $c = b = a++;$   $c = a;$   $d = c;$ 

(3) 
$$0 = a$$
; (6)  $a = 0$ ;  $b = a++ + a++ + a++$ ;  $d = a + b$ ;

## Задача которую решает компилятор

• Есть операционная семантика языка.

```
a = b++; // запиши в а значение b, увеличь b на один
```

• Есть возможности реальной аппаратуры.

```
mov r1, r0; // запиши в r1 значение r0 inc r0; // увеличь r0 на 1
```

- Они не всегда точно совпадают.
- Компилятор должен пересказать программу в терминах вычислительного устройства, сохранив ожидаемое поведение (вспомните as if rule) и выполнив оптимизации.

#### Стандарт языка

- Язык программирования это соглашение между программистом и разработчиком компилятора.
- Как таковое, оно задокументировано в стандарте языка.
- Именно стандарт, а не конкретная реализация является последним и решающим аргументом в вопросе о том, что является программой, что нет и какая программа работает верно, какая нет.
- Действующий стандарт С это ISO/IEC 9899-2018 принятый в 2018 году International Organization for Standardization (ISO).
- Подробная информация доступна на http://www.iso-9899.info/wiki/The Standard

#### История языка это история стандартов

- С 1972 по 1989 год до-стандартный период. Стандартом де-факто была книга [K&R], поэтому иногда говорят о "K&R C language"
- принятие ISO/IEC 9899-1990, также обозначаемого C90 поддержка которого сейчас реализована во всех компиляторах всех платформ
- принятие ISO/IEC 9899-1999, также обозначаемого C99 поддержка которого широко распространена, но не везде он поддержан полностью
- принятие ISO/IEC 9899-2011, также обозначаемого C11 он полностью поддержан в gcc и без опциональных частей в clang/Ilvm
- принятие ISO/IEC 9899-2018, по сути технические правки в C11

#### Некоторые особенности С90

• Код откомментирован через /\* \*/ так как // комментария в С90 не было. #include <stdio.h> static x;  $/* \rightarrow$  static int x; \*/ main(void) {  $/* \rightarrow int main(void)$  { \*/ auto i;  $/* \rightarrow$  auto int i; \*/ for (i = 0; i < 5; i += 2) /\* can not: for(int i = 0 ....) \*/ x += i;printf("%d\n", x); return 0; /\* mandatory in C90 \*/

# Обсуждение

- По умолчанию в компиляторе дсс:
  - До дсс 5.1 был С90
  - Начиная с дсс 5.1 установлен С11
  - Начиная с дсс 8 установлен С18
- Везде далее я буду предполагать --std=c11.
- Дополнительно опция -pedantic позволяет чуть более педантично контролировать соответствие стандарту.
- Соответствующий стандарту код называется conforming и имеет однозначную семантику исполнения в абстрактной машине языка.

#### Синтаксис и семантика

- Стандарт языка это список синтаксических и семантических правил.
- Синтаксические правила можно проверить в грамматике языка.

```
int a = +; // syntax violation
```

• Семантические иногда сложно проверить.

```
int foo(int); // foo должна быть где-то определена
int bar(int x) {
  return foo(x); // и вызвана с правильным числом аргументов
}
```

• Реализация в идеале должна транслировать программу либо выдать диагностику.

#### Поведение программы

- Синтаксически некорректные
- Синтаксически корректные
  - strictly conforming behavior [C11 4.5]
  - implementation-defined behavior
  - unspecified behavior
  - undefined behavior
- Implementation limits (пределы гарантированной поддержки).
- Hosted и Freestanding environment (может ли компилятор догадываться о функциях стандартной библиотеки).

# Implementation limits

- 127 nesting levels of blocks.
- 63 nesting levels of conditional inclusion.
- 12 pointer, array, and function declarators (in any combinations) modifying an arithmetic, structure, union, or **void** type in a declaration.
- 63 nesting levels of parenthesized declarators within a full declarator.
- 63 nesting levels of parenthesized expressions within a full expression.
- 63 significant initial characters in an internal identifier or a macro name.
- 31 significant initial characters in an external identifier.
- И так далее.

# Implementation defined

• Простейший пример это размер типа int.

```
int main(void) { printf("%d\n", sizeof(int)); // \rightarrow ? }
```

- Попробуйте это на своём любимом компиляторе.
- Скорее всего тут будет 4.
- Но формально тут может быть что-то другое и этот код уже не strictly conforming.

# Unspecified

• Порядок вызова функций без установленных отношений последования.

```
#include <stdio.h>
int foo() { printf("%s\n", "foo"); return 0; }
int bar() { printf("%s\n", "bar"); return 1; }
void buz(int x, int y) { printf("%s %d %d\n", "buz", x, y); }
int main() { buz(foo(), bar()); }
```

• Попробуйте это под разными уровнями оптимизации и на разных компиляторах. Здесь может быть абсолютно разный порядок печати bar и foo.

#### Undefined

• NULL pointer dereference.

```
int deref(int* a) {
  return *a; // UB if NULL pointer dereference
}
```

• Более забавный случай -- целочисленное переполнение.

```
int mult(int a, int b) {
  return a * b; // UB if integer overflow
}
```

• Звучит странно, но если здесь результат не влезает в целочисленный тип, компилятор имеет право сделать его каким угодно.

#### Свобода бездействия

• На всех известных мне компиляторах эта программа выведет 42

# Undefined: tricky case

• Чуть более сложный пример.

```
int k, satd = 0, dd, d[16];
/* .... more code here .... */
for (dd = d[k = 0]; k < 16; dd = d[++k])
  satd += (dd < 0 ? -dd : dd);</pre>
```

• Как вы думаете, сколько итераций может исполняться этот цикл?

# Undefined: tricky case

• Чуть более сложный пример

```
int k, satd = 0, dd, d[16];
/* .... more code here .... */
for (dd = d[k = 0]; k < 16; dd = d[++k])
  satd += (dd < 0 ? -dd : dd);</pre>
```

- Как вы думаете, сколько итераций может исполняться этот цикл?
- Правильный ответ: компилятор имеет право сделать этот цикл бесконечным.
- Важный урок здесь в том, что UB может быть неявным и компилятор может как сделать так и не сделать что угодно.

#### Точка зрения компилятора

• Неопределённое поведение это простор для оптимизаций

• Видите логику?

```
y = c ? x : 42; // возможность, что c == true это UB // значит мы её не рассматриваем
```

- Удивительно, но компилятор **сознательно** слеп в отношении UB
- Мы следуем так называемому "узкому контракту".

# Undefined: исправляем ситуацию

• Предположим, что вам предложили доработать следующий простой код, чтобы избежать UB.

```
int mult(int a, int b) {
  return a * b; // UB if integer overflow
}
```

• Как вы это сделаете?

#### Упражнение в чтении стандарта

• Внимательно прочитайте пункт 6.5.7 стандарта С11 и охарактеризуйте семантику выполнения следующих конструкций.

```
int a = -2, b = 2;
int v0 = a << 3;  // #1
int v1 = a << 38;  // #2
int v2 = a >> 3;  // #3
int v3 = a >> 38;  // #4
int v4 = b >> 3;  // #5
int v5 = b >> -3;  // #6
int v6 = b << 3;  // #7
int v7 = b << 38;  // #8</pre>
```

#### Undefined: чего опасаться

- Целочисленное знаковое переполнение.
- Деление на ноль.
- Некоторые случаи сдвигов (см. слайдом ранее).
- Приведение целого числа к слишком узкому типу.
- Попытка изменить константный объект приведением.
- Модификация не упорядоченная по побочным эффектам (см. далее).

- Разыменование нулевого указателя.
- Обращение за границами массива.
- Обращение к неинициализированной переменной.
- Использование указателя на истекший или удалённый объект.
- Доступ к значению через несовместимый тип.
- Использование некоторых библиотечных функций (например memcpy с пересекающимися участками памяти).

# Упорядочение побочных эффектов

- Ключевым в абстрактной машине языка С является понятие побочного эффекта (С11, 5.1.2.3) и отношения следования над побочными эффектами
- Примеры побочных эффектов: вывод на экран, печать в файл, сохранение в глобальную переменную
- Побочные эффекты должны быть упорядочены (отношениями последования)

```
x = 5; x = x + 1; foo(++x);
```

• Стандарт (С11, 6.5.2) гласит, что если побочный эффект на скалярный объект не упорядочен с другим побочным эффектом или со значением скалярного объекта, то это UB

```
x = x++ + ++x; // undefined
```

#### Стандарт как источник знаний

• Допустим вы читаете код и видите там следующую (к счастью крайне редкую) конструкцию

```
void f(double a[restrict static 3][5]); // так вообще можно???
```

- Используйте стандарт (С11, 6.7.6.3) чтобы понять что означает это объявление
- Никогда не пишите такие конструкции (например потому что они чудовищно не совместимы ни с ранними версиями С ни с С++)
- Потренируемся:

```
enum { MAX = 100; } int arr[MAX] = { 1, 3, 5, [MAX-3] = 8, 4, 2 }; // что в arr?
```

## Странности inline

 Используя компилятор дсс попробуйте откомпилировать код. inline void my assert(int b, const char \*str) { if (!b) return; fprintf (stderr, "Assertion failed: %s\n", str); exit (-1); int main(int argc, char \*\*argv) { my\_assert (argc > 0, "argc <= 0");</pre> return 0; • Сопциями (1) --std=c90 (2) --std=gnu90 (3) --std=c99

#### Немного о важности стандартизации

- Конкретные формулировки в стандарте очень важны.
- Пример: знаменитая memmove/memcpy saga когда внезапно оказалось, что ядро Линукс много лет закладывалось на некорректное понимание memcpy.
- Стандарт это контракт.
- Контракты пишутся людьми и для людей, но содержание их пунктов и даже мелкий шрифт имеют значение.

#### Литература

- [C90] ISO/IEC "Information technology Programming languages C", 1990
- [C99] ISO/IEC "Information technology Programming languages C", 1999
- [C11] ISO/IEC "Information technology Programming languages C", 2011
- [CComm] C standard commentary
- [K&R] Brian W. Kernighan, Dennis Ritchie The C programming language, 1988
- [Linden] Peter van der Linden Expert C Programming: Deep C Secrets , 1994