

Типы* языка Си

Лекция 3

* Значений и
функций

План лекции

- Классификация типов данных языка Си
 - Функциональные
 - Полные – целые, с плавающей точкой, и т.п.
 - Неполные – void и ещё
 - Производные vs непроеизводные
- Представление типов в памяти
 - Представление целых и вещественных типов
- Совместимые типы, композиция типов

Тип (данных)

- Тип (данных) – это способ доступа к значению, хранящемуся в памяти или являющемуся результатом вычислений
 - Задается выражением языка Си
- Функциональные типы – описывают функции
- Полные типы – полностью описывают объекты
- Неполные типы – описывают объекты, но не позволяют определить их размер в байтах

Классификация целых типов

| | | |
|---|--|----------------------|
| <p>Стандартные знаковые целые:</p> <ul style="list-style-type: none">• signed char• short int• int• long int• long long int (C99) | <p>Стандартные беззнаковые целые:</p> <ul style="list-style-type: none">• unsigned char• unsigned short int• unsigned int• unsigned long int• unsigned long long int (C99) | Стандартные целые |
| <p>Расширенные знаковые целые: например, <code>__int64</code> и т.п.</p> | <p>Расширенные беззнаковые целые: например, <code>__uint64</code> и т.п.</p> | |
| Знаковые целые | Беззнаковые целые | |

Свойства целых типов 1/2

- Диапазона `char` достаточно для представления всех элементов основного набора символов
 - В 99% случаев основной набор символов = набор ASCII из 128 элементов (1963г.)
- Символы основного набора ≥ 0
 - Знак остальных символов – implementation defined
- `sizeof(char) == sizeof(signed char)`

Свойства целых типов 2/2

- Если T -- знаковый целый тип, UT – соотв. беззнаковый целый тип, то
 - $\text{sizeof}(T) == \text{sizeof}(UT)$
 - Диапазон неотрицательных значений $T \subseteq$ диапазон значений UT
 - Представление $x \geq 0$ совпадает для T и UT
- Вычисления со значениями типа UT выполняются по модулю $1 +$ максимум диапазона значений UT
 - Никогда не приводят к переполнению

Типы с плавающей точкой

- Вещественные типы с плавающей точкой
 - float
 - double
 - long double (C99)
- Диапазон значений float \subseteq диапазон значений double \subseteq диапазон значений long double
- C99: комплексные типы с плавающей точкой `_Complex float` и т.д.

Базовые типы, СИМВОЛЬНЫЕ ТИПЫ

- Базовые типы = char + знаковые целые типы + беззнаковые целые типы + вещественные типы
 - Базовые типы имеющие одинаковое представление все равно разные
- СИМВОЛЬНЫЕ ТИПЫ= { char, signed char, unsigned char }
- Выбор implementation defined:
 - Диапазон значений char = диапазон значений signed char
 - Диапазон значений char = диапазон значений unsigned char

Перечислимый тип, целые типы

- Перечисление (enum) – это множество именованных целых констант
- Перечислимый тип задается перечислением
- Целые типы = { char } + знаковые целые типы + беззнаковые целые типы + перечислимые типы

Вещественные и арифметические типы, void

- Вещественные типы = целые типы + вещественные типы с плавающей точкой
- Арифметические типы = целые типы + типы с плавающей точкой
 - Включают комплексные типы в C99
 - До C99 то же, что вещественные типы
- Тип void
 - Пустое множество значений
 - Неполный тип (не имеет размера)

Производные типы

- Производные типы строятся из функциональных, полных и неполных типов
 - Тип может быть одновременно производным и функциональным, производным и полным, производным и неполным
- Тип-массив
- Тип-структура
- Тип-объединение
- Функциональный тип
- Тип-указатель

Тип-массив

- Непрерывно размещенный в памяти набор элементов одного типа
- Тип элементов
 - Полный
 - Массивы неполных и функциональных типов запрещены
- Число элементов
 - Если число элементов не указано, то получается неполный тип-массив
- «Массив типа T», «целый массив», «вещественный массив», и т.п.

Тип-структура

- Последовательно размещенная в памяти непустая последовательность именованных элементов
- Типы элементов
 - Могут быть разными
 - Все кроме последнего должны быть полными
 - Последний может быть полным или неполным типом-массивом
 - Например, `struct TCharBuffer { int Size; char Data[]; };`

Тип-объединение

- Набор именованных значений, размещенных в памяти с перекрытием
- Типы элементов
 - Могут быть разными
 - Должны быть полными

Функциональный тип

- Функция, возвращающая указанный тип
- Функция характеризуется
 - Возвращаемым типом
 - Числом параметров
 - Типами параметров
- «Функция, возвращающая T»

Тип-указатель

- Полный тип, значения которого указывают (ссылаются) на значения заданного типа
 - Размер указателя известен независимо от типа указываемых значений
- Тип указываемых значений может быть любым
 - В том числе, неполным
- «Указатель на T», «указатель на int», «указатель на указатель», и т.д.

Представление типов* 1/2

* в памяти

- Значение – это непрерывная последовательность байтов памяти
- Битовое поле – это непрерывная последовательность битов памяти
 - Используются довольно редко
- Размер значения (битового поля) – это длина этой последовательности
- Значения битовых полей хранятся внутри значений целых типов
 - Для беззнаковых битовых полей хранится двоичная запись

Представление типов 2/2

- Для `unsigned char` хранится двоичная запись значения
- Любое значение типа `T` размером `N` байтов можно скопировать в массив типа `unsigned char[N]`
 - Значение этого массива называется двоичным представлением значения типа `T`
 - Значения, отличные от NaN-ов и имеющие одинаковое двоичное представление, равны
 - Равные значения могут иметь разное двоичное представление
- Некоторые значения типа `unsigned char[N]` могут не быть двоичным представлением никакого значения типа `T` – это т.н. особые значения
- Доступ и изменение двоичного представления особых значений иначе, чем через символьный тип, ведет к `undefined behavior`

Представление структур и объединений

- Значение структур и объединений может содержать выравнивающие байты
 - Значения выравнивающих байтов не определены
- Значение структуры и объединения никогда не является особым
 - Даже если значение какого-то их элемента является особым
- Двоичное представление элемента объединения может быть короче, чем двоичное представление всего объединения
 - Значение неиспользуемых байтов объединения не определено

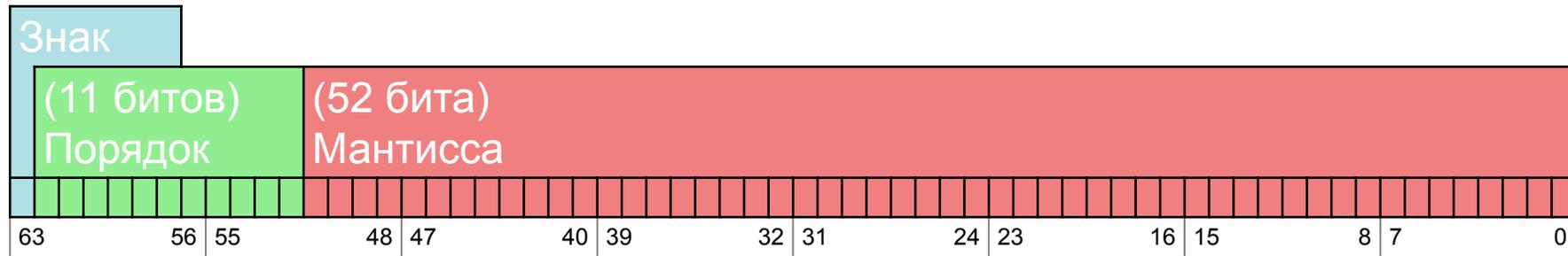
Представление беззнаковых целых ТИПОВ

- Двоичное представление беззнакового целого типа != unsigned char делится на
 - Значащие биты (обязательно)
 - Значащие биты представляют степени 2 от 1 до $2^{(\text{число значащих битов} - 1)}$
 - Выравнивающие биты (как правило отсутствуют)
 - Значение выравнивающих битов не определено
- Двоичное представление unsigned char не содержит выравнивающих битов
 - См. предыдущие слайды про представление типов

Представление знаковых целых типов

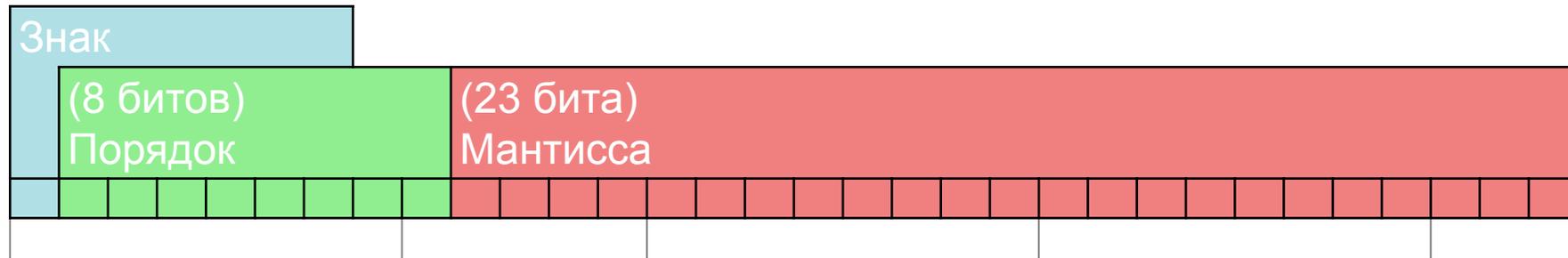
- Значащие биты (обязательно)
 - Значащие биты представляют степени 2 от 1 до $2^{(\text{число значащих битов} - 1)}$
- Знаковый бит (обязательно)
 - 0 --> значением является число C , записанное в значащих битах
 - 1 --> значением является число
 - $-C$ – «знак и абсолютная величина»
 - $C - 2^{(\text{число значащих битов})}$ – «дополнительный код»
 - $C - 2^{(\text{число значащих битов})} + 1$
- Выравнивающие биты (как правило отсутствуют)
 - Значение выравнивающих битов не определено
- Implementation defined -- выбор представления отрицательных чисел
 - В 99% случаев используется дополнительный код
- Implementation defined – возможные особые значения
 - Если доп. код, то знак=1 + значащие биты=0
 - Если «знак и абсолютная величина», то знак=1 + значащие биты=0
 - Иначе знак=1 + значащие биты=1
- Если значение не является особым и не доп. код, то это ноль со знаком

Представление double – стандарт IEEE 754



| Порядок | Мантисса 0 | Мантисса != 0 | Формула |
|---|--------------------------------------|--|--|
| 0x000 | 0 и -0 | Денормализов. числа | $(-1)^{\text{знак}} \cdot 2^{\text{порядок}-1022} \cdot (0.\text{мантисса})_{(2)}$ |
| 0x001 ... 0x7fe | Нормализованные числа | | $(-1)^{\text{знак}} \cdot 2^{\text{порядок}-1023} \cdot (1.\text{мантисса})_{(2)}$ |
| 0x7ff | $+\infty$ или $-\infty$ | NaN | |
| $3\text{ff}0\ 0000\ 0000\ 0000_{(16)} = 1$ | $0000\ 0000\ 0000\ 0000_{(16)} = 0$ | $7\text{ff}0\ 0000\ 0000\ 0000_{(16)} = \infty$ | |
| $3\text{ff}0\ 0000\ 0000\ 0001_{(16)} \approx 1.0000000000000002$ | $8000\ 0000\ 0000\ 0000_{(16)} = -0$ | $\text{ff}0\ 0000\ 0000\ 0000_{(16)} = -\infty$ | |
| | | $3\text{fd}5\ 5555\ 5555\ 5555_{(16)} \approx 1/3$ | |

Представление float – стандарт IEEE 754



| Порядок | Мантисса 0 | Мантисса != 0 | Формула |
|---------------|-------------------------|---------------------|---|
| 0x00 | 0 и -0 | Денормализов. числа | $(-1)^{\text{знак}} \cdot 2^{\text{порядок}-126} \cdot (0.\text{мантисса})_{(2)}$ |
| 0x01 ... 0xfe | Нормализованные числа | | $(-1)^{\text{знак}} \cdot 2^{\text{порядок}-127} \cdot (1.\text{мантисса})_{(2)}$ |
| 0xff | $+\infty$ или $-\infty$ | NaN | |

Совместимость struct, union, enum 1/2

- Типы T1 и T2 совместимы, если выполнены условия
 - T1 и T2 не имеют тэга, либо тэг совпадает
 - T1 и T2 являются полными
 - Элементы T1 и T2 взаимно однозначно соответствуют друг другу
 - В каждой паре соответствующих элементов
 - Типы являются совместимыми
 - Имена совпадают
 - Если элементы пары – это битовые поля, то их ширина совпадает
 - Если T1 и T2 являются enum, то элементы пары имеют одинаковое значение
 - Если T1 и T2 являются struct, то порядок элементов в T1 и в T2 совпадает
- Спецификаторы типа, квалификаторы типа, и деклараторы могут дополнительно ограничивать совместимость

Совместимость struct, union, enum 2/2

- Если объект или функция имеют внешнее связывание, то они должны быть объявлены с совместимыми типами
- В противном случае поведение программы не определено

Композиция типов 1/2

Композицией совместимых типов T1 и T2 называется тип, построенный по правилам:

- Если T1 (или T2) – это массив фиксированного размера, то T1 (соотв. T2)
 - C99: Если T1 (или T2) – это массив переменного размера, то T1 (соотв. T2)
- Если T1 (или T2) – это прототип функции (т.е. функция с списком формальных параметров), то T1 (соотв. T2)
- Если T1 и T2 – это прототипы функций, то тип формального параметра композиции является композицией типов формальных параметров
- Если T1 и T2 – это производные типы, то правила применяются рекурсивно к типам, от которых произведены T1 и T2

Композиция типов 2/2

- Единица трансляции А

```
int f(int(*)(), double(*)[3]);
```

- Единица трансляции Б

```
int f(int*)(char *), double(*)[]);
```

- Композиция типов функции f

```
int f(int*)(char *), double(*)[3]);
```

Заключение

- Классификация типов данных языка Си
 - Функциональные
 - Полные – целые, с плавающей точкой, и т.п.
 - Неполные – void и ещё
 - Производные vs непроеизводные
- Представление типов в памяти
 - Представление целых и вещественных типов
- Совместимые типы, композиция типов