# Практика использования и наиболее полезные конструкции языка Rust

# Содержание

1	Pec	уры по языку Rust	2	
2	Tro	ubleshooting	2	
	2.1	Unable to find libclang: could't find any valid shared libraies	2	
3	Уст	ановка Rust	3	
4	Вво	одные замечания	4	
5	Hav	нало работы	5	
	5.1	Первая программа на Rust	6	
6	Основы языка			
	6.1	Числа	9	
	6.2	Управление ходом выполнения программы	10	
	6.3	Расширенные определения функций	13	
		6.3.1 Обобщенные функции	13	
	6.4	Создание списков с использованием массивов, слайсов и векторов	14	
		6.4.1 Массивы	14	
		6.4.2 Слайсы	15	
		6.4.3 Векторы	15	
	6.5	Чтение данных из файлов	15	
7	Coc	тавные типы данных	16	
	7.1	Добавление метдов к структуре struct путем использования блока impl	17	
	7.2	Использование возвращаемого типа Result	19	
8	Bpe	емя жизни, владение и заимствование	21	
	8.1	Решение проблем, связанных с владением	23	
		8.1.1 Если полное владение не требуется, используйте ссылки	23	
		8.1.2 Сократите количество долгоживующих значений	24	
		8.1.3 Продублируйте значение	28	
9	Угл	убленное изучение данных	29	
	9.1	Краткий обзор модульной системы в Rust	31	
	9.2	Память	31	
		9.2.1 Указатели	31	
		9.2.2 Обычные указатели, используемые в Rust	32	
		9.2.3 Предоставление программам памяти для размещения их данных	33	

10 Файлы и хранилища	34	
10.1 Файловые операции, проводимые в Rust	35	
10.2 Безопасное взаимодействие с файловой системой	35	
10.3 Реализация хранилища «ключ-значение» с архитектурой, структурированной по		
записям и доступом только для добавления	35	
10.3.1 Настройка продукта условной компиляции	36	
l Работа в сети		
11.1 Способы обработки ошибок, наиболее удобные для помещения в библиотеки	41	
Время и хронометраж		
12.1 Предоставление полноценного интерфейса командной строки	44	
12.2 tСоглашения о наименовании типов, действующие в libc	45	
12.3 Листинг полного кода clock v0.1.2	45	
13 Процессы, потоки и контейнеры	48	
13.1 Безымянные функции	48	
13.2 Отличие безымянных функций от функций	50	
Список литературы		
Список листингов		

# 1. Ресуры по языку Rust

```
https://www.rust-lang.org/tools
https://doc.rust-lang.org/book/
https://doc.rust-lang.org/stable/rust-by-example/
```

# 2. Troubleshooting

## 2.1. Unable to find libclang: could't find any valid shared libraies ...

Больше полезной информации можно получить по ссылке https://esp-rs.github.io/book/installation/troubleshooting.html

Ошибка

```
thread 'main' panicked at 'Unable to find libclang: "couldn't find any valid shared libraries matching: ['libclang.so', 'libclang-*.so', 'libclang.so.*', 'libclang-*.so.*'], set the 'LIBCLANG_PATH' environment variable to a path where one of these files can be found (invalid : [])"', /home/esp/.cargo/registry/src/github.com-1ecc6299db9ec823/bindgen-0.60.1/src/lib.rs:2172:31
```

Нам нужно LIBCLANG для bindgen, чтобы сгенерировать привязки Rust к заголовкам ESP-IDF C. Нужно убедиться, что переменная окружения LIBCLANG\_PATH установлена и указывает на пользовательский LLVM

LLVM (Low Level Virtual Machine) – проект программной инфраструктуры для создания компиляторов и сопутсвующих им утилит.

Clang (произносится «кленг») – транслятор для С-подобных языков, созданный специально для работы на базе LLVM. Комбинация Clang и LLVM представляет собой полноценный компилятор и предоставляет набор инструментов, позволяющих полностью заменить GCC.

Установить LLVM на Linux Centos 7 https://nanomode.ru/how/kak-ustanovit-llvm-na-centos7/можно так. Более старая версия LLVM доступна в официальном репозитории дополнительных компонентов на Centos 7. Но при желании можно загрузить и установить последнюю версию LLVM по адресу http://llvm.org.

Самый простой способ установить библиотеки С и C++ для LLVM Clang – это установить  $\mathsf{gcc}$  и  $\mathsf{g++}$  на Centos 7

```
$ sudo yum makecache
$ sudo yum install gcc gcc-c++
```

LLVM Clang версии 3.4.2 доступен в операционной системе Centos 7 в репозитории extras

```
sudo yum info clang
```

Вывести список всех включенных репозиториев Centos 7

```
sudo yum repolist
```

Если репозиторий extras не включен в Centos 7, то нужно сделать следущее

```
sudo yum install yum-utils
sudo yum-config-manager --enable extras
```

Обновить кэш репозитория пакетов ушт

```
sudo yum makecache
```

Установить LLVM Clang

```
sudo yum install clang
```

Проверка

```
clang --version
# clang version 3.4.2 (tags/RELEASE_34/dot2-final)
# Target: x86_64-redhat-linux-gnu
# Thread model: posix
```

bindgen требует Clang 5.0 или старше. Если менеджер пакетов не предлагает Clang 5.0, то придется собирать из исходников https://clang.llvm.org/get\_started.html

#### 3. Установка Rust

Установить Rust проще всего с помощью утилиты rustup — это установщик языка и менеджер версий. Для операционной системы Windows можно скачать rustup-init.exe со страницы проекта https://www.rust-lang.org/learn/get-started

Установить Rust на Linux можно так

```
$ curl https://sh.rustup.rs -sSf | bash
...
Current installation options:

default host triple: x86_64-unknown-linux-gnu
```

```
default toolchain: stable (default)
profile: default
modify PATH variable: yes

1) Proceed with installation (default)
2) Customize installation
3) Cancel installation
>1

info: profile set to 'default'
info: default host triple is x86_64-unknown-linux-gnu
info: syncing channel updates for 'stable-x86_64-unknown-linux-gnu'
...
```

Rust часто обновляется и чтобы получить последнюю версию, можно воспользоваться командной rustup update.

Собрать проект и обновить его зависимости можно с помощью утилиты cargo

```
cargo build # build your project
cargo run # cargo run
cargo test # test project
cargo doc # build documentation for your project
cargo publish # publish a libarary to crates.io
```

То есть cargo знает, как превратить Rust-код в исполняемый бинарный файл, а также может управлять процессом загрузки и компиляции проектных зависимостей.

# 4. Вводные замечания

Система владения устанавливает время жизни каждого значения, что делает ненужным сборку мусора в ядре языка и обеспечивает надежные, но вместе с тем гибкие интерфейсы для управления такими ресурсами, как сокеты и описатели файлов. Передеча (move) позволяет передавать значение от одного владельца другому, а заимствование (borrowing) — использовать значение временно, не изменяя владельца.

Rust — типобезопасный язык. Но что понимается под типобезопасностью? Ниже приведено определение «неопределенного поведения» из стандарта языка С 1999 года, известного под названием «С99»: неопределнное поведение — это поведение, являющееся следствием использования непереносимой или некорректной программной конструкции либо некорректных данных, для которого в настоящем Международном стандарте нет никаких требований.

Рассмотрим следующую программу на С

```
int main(int argc, char **argv) {
    // объявление одноэлементного массива беззнаковых длинных целых чисел
    unsigned long a[1];
    // обращение к 4-ому элементу массива; индекс, нарушает границу диапазона
    a[3] = 0x7ffff7b36cebUL;
    return 0;
}
```

Эта программа обращается к элементу за концом массива a, поэтому согласно С99 ее *поведение не определно*, т.е. она может делать все что угодно. «Неопределенная» операция не просто возвращает неопределнный результат, она дает программе карт-бланш на *произвольное выполнение*(!).

С99 предоставляет компилятору такое право, чтобы он мог генерировать более быстрый код. Чем возлагать на компилятор ответственность за обнаружение и обработку странного поведения вроде выхода за конец массива, стандарт предполагает, что программист должен позаботиться о том, чтобы такие ситуации никогда не возникали.

Если программа написана так, что ни на каком пути выполнения *неопределенное выполнение невозможно*, то будем говорить, что программа *корректна* (well defined).

Если встроенные в язык проверки *гарантируют корректность программы*, то будем называть язык *типобизопасным* (type safe).

Тщательно напсанная программа на С или С++ может оказаться типобезопасной, но ни С, ни С++ не является типобезопасным языком: в приведенном выше примере нет ошибок типизации, и тем не менее она демонстрирует неопределенное поведение. С другой стороны, Python – типобезопасный язык, его интерпретатор тратит время на обнаружение выхода за границы массива и обрабатывает его лучше, чем компилятор С.

# 5. Начало работы

Создать проект на Rust можно командной cargo new cproject\_name>

```
$ cargo new hello # создать проект hello
$ tree
hello/
  Cargo.toml
  src/
   main.rs
$ cd hello
$ cargo run # запустить проект
   Compiling hello v0.1.0 (/home/kosyachenko/Projects/GARBAGE/rust_projects/hello)
Finished dev [unoptimized + debuginfo] target(s) in 0.42s
Running 'target/debug/hello'
Hello, world!
# Дерево проекта изменилось
$ tree
Cargo.lock # apmedakm
Cargo.toml
src/
  main.rs
target/ # apmeфaкm
  CACHEDIR. TAG
  debug/
    build
    deps/
     hello-27...
     hello-27...d
    examples/
    hello
    hello.d
    incremental/
      hello-imy.../
        s-ghim...
```

В основном каталоге имеется файл Cargo.toml, содержащий описание метаданных проекта, таких как имя проекта, его версия и его зависимости. Исходный код попадает в директорию src.

Выполнение команды cargo run привело также к добавлению к проекту новых файлов. Теперь у нас в основном каталоге проекта есть файл Cargo.lock и каталог target. В Cargo.lock указываются конкретные номера версий всех зависимостей, чтобы будущие сборки составлялись точно также, как и эта, пока содержимое Cargo.toml не изменится.

#### 5.1. Первая программа на Rust

Нужно как обычно с помощью cargo new hello создать новый проект. Перейти в созданную директорию проекта и в файле main.rs директории src написать следущее

./src/main.rs

```
fn greet_world() {
    println!("Hello, world!");
    let southern_germany = "Germany";
    let japan = "Japan";
    let regions = [southern_germany, japan];

    for region in regions.iter() {
        println!("{}", &region);
    }
}

fn main() {
    greet_world();
}
```

Восклицательный знак свидетельствует об использовании *макроса*. Для операции присваивания в Rust, которую правильнее было бы называть *привязкой переменной*, используется ключевое слово let. Поддержка Unicode предоставляется самим языком.

Для *литералов массива* используются *квадратные скобки*. Для возврата итератора метод iter() может присутствовать во многих типах. Амперсанд «заимствует» region так, чтобы доступ предоставлялся *только для чтения*.

Строки ганатировано получают кодировку UTF-8.

Пример

src/main.rs

```
.collect(); // (7)
    if cfg!(debug_assertations) { // (8)
        eprintln!("debug: {:?} -> {:?}", record, fields); // (9)
    }

let name = fields[0];
    if let Ok(length) = fields[1].parse::<f32>() { // (10)
        println!("{}, {} cm", name, length); // (11)
    }
}
```

(1) – исполняемым проектам требуется функия main(). (2) – отключение завершающего символа новой строки. (3) – пропуск строки заголовка и строк, состоящих из одних пробелов. (4) – начало со строки текста. (5) – разбиение записи на поля. (6) – обрезка пробелов в каждом поле. (7) – Сборка набора полей. (8) – cfg! проверяет конфигурацию в процессе компиляции. (9) – eprintln! выводит данные на страндартное устройство сообщений об ошибках (stderr). (10) – попытка выполнения парсинга поля в виде числа с плавающей точкой. (11) – println! помещает данные на страндартное устройство вывода (stdout).

Переменная fields помечена типом Vec<\_>. Vec — сокращение от \_verctor\_, типа коллекции, способного динамически расширяться. Знак подчеркивания предписывает Rust вывести тип элемента.

Ha Python решение выглядело бы так

```
#!python
import typing as t
def main():
    penguin_data: str = """
        common name, length (cm)
        Little penguin, 33
        Yellow-eyed penguin, 65
        Fiordland penguin, 60
        Invalid, data
    records: t.List[str] = penguin_data.split("\n")
    for (i, record) in enumerate(records):
        if i == 0 or len(record.strip()) == 0:
            continue
        fields: t.List[str] = list(map(lambda field: field.strip()), records.split(","))
        # Или с помощью спискового включения
        # fields: t.List[str] = [record.strip() for record in records.split(",")]
        if __debug__:
            print(f "debug: {record} -> {fields}")
        name: str = fields[0]
        # Ha Rust это блок выглядит изящнее
            length = float(fields[1])
        except ValueError as err:
            continue
        else:
            print(f"{name}, {length} cm")
```

```
if __name__ == "__main__":
    main()
```

Макросы похожи на функции, но вместо возвращения данных они возвращают код. Макросы часто используются для упрощения общеупотребительных шаблонов. Поле заполнения {} заставляет Rust воспользоваться методом представления значения в виде строки, который определил программист, а не представлением по умолчанию, доступным при указании поля заполнителя {:?}.

if let 0k(length) = fields[1].parse::<f32>() читается так «попытаться разобрать fields[1] в виде 32-разрядного числа с плавающей точкой, и в случае успеха присвоить число переменной length».

Конструкция if let — краткий метод обработки данных, предоставляющий также локальную переменную, которой присваиваются эти данные. Метод parse() возвращает Ok(T) (где T означает любой тип), если ему удается провести разбор строки; в противном случае он возвращает Err(E) (где E означает тип ошибки). Применение if let Ok(T) позволяет пропустить любые случаи ошибок, подобные той, что встречаются при обработки строки Invalid, data.

Когда Rust не способен вывести тип из окружающего контекста, он запрашивает конкретное указание. В вызов parse() включается встроенная аннотация типа в виде parse::<f32>().

Преобразование исходного кода в исполняемый файл называется компиляцией.

В Rust-програмах отсуствуют:

- 1. Висячие указатели прямые ссылки на данные, ставшие недействительными в ходе выполнения программы,
- 2. Состояние гонки неспособность из-за изменения внешних факторов определить, как программа будет вести себя от запуска к запуску,
- 3. Переполнение буфера попытка обращения к 12-му элементу массива, состоящего из 6 элементов

В Rust nycmoй mun: () (произносится как «юнит»). Когда нет никакого другоо значимого возвращаемого значения, выраженипе возвращает ().

Rust предлагает программистам детальный контроль над размещением структур данных в памяти и над схемами доступа к ним. Временами возникает острая потребность в управлении производительностью приложения. При этом важную роль может сыграть хранение данных в *стеке*, а не в *куче*.

Особые возможности Rust:

- Достижение высокой производительности,
- Выполнение одновременных (параллельных) вычислений,
- Достижение эффективной работы с памятью.

Rust позволяет воспользоваться всей доступной производительностью комьютера. Он не использует для обеспечения безопасности памяти сборщик мусора.

В Rust нет никакой глобальной блокировки интерпретатора, ограничивающей скорость потока.

Единицей компиляции программы на Rust является не отдельный файл, а целый пакет (известный как *крейт*). Поскольку крейты могут включать в себя несколько модулей, они могут становится весьма большими объектами компиляции. Это конечно, позволяет оптимизировать весь крейт, но требует также его компиляции.

**let** используется для *привязки переменной*. По умолчанию переменные *неизменяемы*, то есть предназначены только для чтения, а не для чтения-записи.

#### 6. Основы языка

#### 6.1. Числа

Преобразования между типами всегда носят явный характер. В Rust у чисел могут быть методы: например, для округления 24.5 к ближайшему целому числу используется 24.5\_f32.round(), а не round(24.5).

Литералы чисел с плавающей точкой без явно указанной аннотации типа становятся 32- или 64-разрядными в зависимости от контекста.

Имеющиеся в Rust требования к безопасности типов *не позволяют проводить сравнение межс- ду типами*. Например, следующий код не пройдет компиляцию:

```
fn main() {
    let a: i32 = 10;
    let b: u16 = 100;

    if a < b { // error[E0308]: mismatched types
        println!("Ten is less then one hundred.")
    }
}</pre>
```

Безопаснее всего привести меньший тип к большему (например, 16-разрядный тип к 32-разрядному): (b as i32). Иногда это называют расширением.

Порой использовать ключевое слово **as** накладывает слишком большие ограничения. В следущем листинге показан Rust-метод, заменяющий ключевое слово **as** в тех случаях, когда приведение может дать сбой

```
use std::convert::TryInto;
fn main() {
    let a: i32 = 10;
    let b: u16 = 100;

    let b_ = b.try_into().unwrap(); // try_into() -> mun Result

    if a < b_ {
        println!("Ten is less than one hundred.");
    }
}</pre>
```

Ключевое слово use переносит типаж std::convert::TryInto в локальную область видимости. В результате этого происходит разблокирование метода try\_into(), вызываемого в отношении переменной b.

*Типажи* можно рассматривать как *абстрактные классы* или *интерфейсы*. Метод b.try\_into() возвращает значение типа i32, завернутое в значение типа Result. Значение успеха может быть обработано методом unwrap(), в результате чего здесь будет возвращено значение b, имеющее тип i32.

Rust включает ряд допуско, позволяющих сравнивать числовые значения с плавающей точкой. Эти допуски определяются как f32::EPSILON и f64::EPSILON.

Операции, выдающие математически неопределенные результаты, например извлечение квадратного корня из отрицательного числа, создают особые проблемы. Для обработки таких случаев в тип числа с плавающей точкой включены знаения NaN – «not a number».

Чтобы добавить контейнер (крейт) в проект достаточно добавить в раздел [dependencies] имя крейта и его версию в файл Cargo.toml

#### Cargo.toml

```
...
[dependencies]
num = "0.4"
...
```

```
use num::complex::Complex;

fn main() {
    let a = Complex {re: 2.1, im: -1.2}; // у каждого типа в Rust имеется литеральный синтаксис let b = Complex::new(11.1, 22.2);
    let result = a + b;

println!("{} + {}i", result.re, result.im); // доступ к полям через оператор точка
}
```

Ключевое слово **use** помещает тип **Complex** в локальную область видимости. В Rust нет конструкторов, вместо этого у каждого типа есть литеральная форма.

Инициализировать типы можно путем использования имени типа и присвоения его полям значений в фигурных скобках: Complex { re: 2.1, im: -1.2 }. Для упрощения программ метод new() реализован у многих типов. Но это соглашение не часть языка Rust.

Поддерживаются две форму инициализации неэлементарных типов:

- ∘ Литеральный синтаксис: Complex { re: 2.1, im: -1.2 },
- Статическим методом new(): Complex::new(11.1, 22.2).

Статический метод — это функция, доступная для *muna*, но не для *экземпляра muna*. В реальном коде предпочтительнее вторая форма.

#### 6.2. Управление ходом выполнения программы

Базовая форма цикла for имеет следующий вид

```
for item in container {
    // ...
}
```

Эта базовая форма делает каждый последующий элемент в контейнере container доступным в качестве элемента item.

Несмотря, на то, что переменная container остается в локальной области видимости, теперь ее *время жизни* истекло. Rust считает, что раз блок закончился, то надобности в переменной container миновала.

Когда чуть позже в программе возникнет желание воспользоваться переменной **container** еще раз, следует воспользоваться указателем. Когда указатель опущен, Rust полагает, что переменная **container** больше не нужна. Чтобы добавить *указатель* на контейнер, нужно, как показано в следующем примере, поставить перед его именем знак амперсанда (&)

```
for item in &container {
    // ...
}
```

Если в ходе циклического перебора элементов нужно внести изменения в каждый элемент, можно воспользоваться *указателем*, *допускающим изменения*, включив в код ключевое слово mut

```
for item in &mut container {
    // ...
}
```

*Везымянные циклы.* Если в блоке не используется локальная переменная, то по соглашению применяется знак подчеркивания «\_». Использование этой схемы в сочетании с синтаксисом *исключающего диапазона* (n..=m) показывает, что целью является выполнение цикла фиксированное количество раз. Например

```
for _ in 0..10 {
    // ...
}
```

Ключевое слово continue действует вполне ожидаемым образом

```
// Вывести только нечетные
for item in 0..10 {
    if item % 2 == 0 {
        continue;
    }
}
```

Прерывание цикла выполняется с помощью ключевого слова break. При этом Rust работает превычным образом

```
fn main() {
    for (x, y) in (0..).zip(0..) { // zip paботает на бесконечной последовательности
        if x + y > 100 {
            break;
        }
        println!("x={}, y={}", x, y);
    }
}
```

В Python пришлось бы организовывать бесконечный цикл while, например так

```
def main():
    x, y = (0, 0)
    while True:
        if x + y > 100:
            break
        print(f"x={x}, y={y}")
        x += 1
        y += 1
```

Прерывание во вложенных циклах. Прервать выполнение вложенного цикла можно с помощью меток циклов. Метка цикла представляет собой идентификатор с префиксом в виде  $ano-cmpo\phi a$ ,

```
'outer: for x in 0.. {
   for y in 0.. {
```

```
for z in 0.. {
    if x + y + z > 10 {
        break 'outer;
    }
    // ...
}
```

Условное ветвление. if допускает применение любого выражения, вычисленного в булево значение (true или false). Когда нужно протестировать несколько значений, можно добавить цепочку блоков if else. Блок else соответствует всему, чему еще не нашлось соответствие. Например

```
if item == 42 {
    // ...
} else if item == 132 {
    // ...
} else {
    // ...
}
```

В Rust отсутствует концепция «правдивых» или «ложных» типов. В других языках (например, в Python) допускается, чтобы особые значения, например 0 или пустая строка, означали false, а другие значения означали true, но в Rust это не практикуется. Единственным значением, которое может быть true, является true, а за false может принимать только false.

Rust – язык, основанный на выражениях. Для Rust характерно обходится без ключевого слова return

```
fn is_even(n: i32) -> bool {
    n % 2 == 0
}

fn main() {
    let n: i32 = 123456;
    let description = if is_even(n) {
        "even"
    } else {
        "odd"
    };

    prinln!("n={} is {}", n, description);
}
```

Этот прием может распространяться и на другие блоки, включая match

```
fn is_even(n: i32) -> bool {
    n % 2 == 0
}

fn main() {
    lst n = 654321;
    let description = match is_even(n) {
        true => "even",
        false => "odd",
    };

    println!("n={} is {}", n, description);
}
```

#### 6.3. Расширенные определения функций

Пример

```
fn add_with_lifetimes<'a, 'b>(i: &'a i32, j: &'b i32) -> i32 {
   *i + *j
}
```

- o fn add\_with\_lifetimes(...) -> i32 функция, возвращающая значение типа i32,
- $\circ$  <'a, 'b> объявление двух *переменных времени жизни*, 'a и 'b, в области видимости функции add\_with\_lifetimes(). Обычно о них говорят как о *времени жизни а* и *времени жизни b*,
- і: &'a і32 привязка *переменной времени жизни* 'a к времени жизни і. Этот синтаксис читается так «параметр і является *указателем* на і32 с временем жизни *a*»,
- $\circ$  j: &'b i32 привязка *переменной времени экизни* 'b к времени жизни j. Этот синтаксис читается так «параметр j является *указателем* на i32 с времнем жизни b».

Основа проводимых в Rust проверок безопасности — система времени жизни, позволяющая убедиться, что все попытки обращения к данным являются допустимыми. Все значения, привязанные к данному времени жизни, должны существовать вплоть до последнего доступа к любому значению, привязанному к этому же времени жизни.

Обычно система времени жизни работает без посторонней помощи. Хотя время жизни есть почти у каждого параметра, проверки в основном проходят скрытно, поскольку компилятор может определить время жизни самостоятельно. Но в сложных случаях компилятору нужна помощь.

При вызове функции аннотации времени жизни не требуются.

```
fn add_with_lifetimes<'a, 'b>(i: &'a i32, j: &'b i32) -> i32 {
    *i + *j // (1)
}

fn main() {
    let a = 10;
    let b = 20;
    let res = add_with_lifetimes(&a, &b); // (2)
    println!("{}", res);
}
```

(1) – сложение значений, на которые указывают і и j, а не сложение непосредственно самих указателей. (2) – &а и &b означают указатели соответственно на 10 и 20.

Использование двух параметров времени жизни (a и b) показывает, что времени жизни і и j не связаны друг с другом.

#### 6.3.1. Обобщенные функции

Типовая сигнатура обобщенной функции

```
fn add<T>(i: T, j: T) -> T {
    i + j
}
```

Переменная типа Т вводится в угловых скобках (<T>). Эта функция принимает два аргумента одного и того же типа и возврщает значение такого же типа.

Заглавные буквы вместо типа указывают на *обобщенный тип*. В соответствие с действующим соглашением в качестве заместителей используются произвольно выбираемые переменные T, U и V. А переменная E часто применяется для обозначения типа ошибки.

Обобщения позволяют использовать код многократно и могут существенно повысить удобство работы со строго типизированными языками.

Все Rust-операторы, включая сложение, определены в *типажах*. Чтобы выставить требование, что тип Т должен поддерживать сложение, в определение функции наряду с переменной типа включается *типаженое ограничение* 

```
// std::ops::Add -- munax
fn add<T: std::ops::Add<Output = T>>(i: T, j: T) -> T {
    i + j
}
```

Фрагмент <T: std::ops::Add<Output = T>> предписывает, что в T должна быть реализация операции std::ops::Add. Использование одной и той же переменной типа T с типажными ограничением гарантирует, что агрументы і и j, а также возвращемое значение будут одного и того же типа и их типы поддеживают сложение.

*Типаж* – это что-то вроде *абстактного базового класса*. Все Rust-операции определяются с помощью типажей. Например, оператор сложения (+) определен как типаж std::ops::Add.

Все Rust-операторы являются удобным синтаксическим примемом для вызова *методов ти-*  $na \rightarrow ce \dot{u}$ . В ходе компиляции выполняется преобразование выражения  $a_{\sqcup} +_{\sqcup} b$  в a.add(b)

```
use std::ops::{Add};
use std::time::{Duration};

fn add<T: Add<Output = T>>(i: T, j: T) -> {
        j + j
}

fn main() {
    let floats = add(1.2, 3.2);
    let ints = add(10, 20);
    let duratoins = add(
        Duration::new(5, 0),
        Duration::new(10, 0)
    );

    println!("{}", floats);
    println!("{}", ints);
    println!("{}", ints);
    println!("{:?}", durations);
}
```

#### 6.4. Создание списков с использованием массивов, слайсов и векторов

#### 6.4.1. Массивы

*Массивы* характеризуются фиксированной шириной и чрезвычайной скромностью в потреблении ресурсов. *Векторы* можно наращивать, но им свойственны издержки времени выполнения из-зи ведения дополнительного учета.

В массиве допускается замена элементов, но его размер менять нельзя.

Описание типа массива имеет следующий вид: [T; n], где T — тип элемента, а n — неотрицательное целое число. Например, запись [f32; 12] обозначает массив из двенадцати 32-разрядных чисел с плавающей точкой.

Особое внимание в Rust уделяется вопросам безопасности. При этом ведется проверка границ индексации массива. Запрос элемента, выходящего за границы, приводит к сбою (к панике в терминологии Rust), а не к возврату неверных данных.

#### 6.4.2. Слайсы

Слайсы представляют собой похожие на массив объекты с динамическим размером. Понятие «динамический размер» означает, что их размер на момент компиляции *неизвествен*. Но, как и массивы, они не могут расширяться или сокращаться.

Недостаток сведений к моменту компиляции объясняет различие в сигнатуре типа между массивом ([T;n]) и слайсом ([T]).

Важность слайсов объясняется тем, что реализовать типаже дли них проще, чем для массивов. Поскольку [T; 1], [T; 2], ..., [T; n] бывают разных типов, реализация типажей для массивов может стать слишком громоздской. А создание слайса из массива дается легко и обходится дешево, поскольку слайс не нужно привязывать к какому-либо конкретному размеру.

Слайсы способны действовать как *представление массивов* (и других слайсов). Термин «представление» здесь взят из описания технологии работы с базами данных и означает, что слайсы могут получать быстрый доступ только по чтению данных, что исключает необходимость копирования чего бы то ни было.

#### 6.4.3. Векторы

Векторы (Vec<T>) — это наращиваемые списки, состоящие из обобщенных типов Т. При выполнении программы на них тратится немного больше времени, чем на массивы, из-за дополнительного учета, необходимого для последующего изменения их размера. Но эти издержки на работу с векторами почти всегда компенсируются их дополнительной гибкостью.

Vec<T> эффективнее всего работает при возможности указания размера с помощью функции Vec::with\_capacity(). Предоставление этого показателя сводит к минимуму необходимое количество выделенной памяти операционной системой.

# 6.5. Чтение данных из файлов

#### Пример

```
use std::fs::File;
use std::io::BufReader;
use std::io::prelude;

fn main() {
    let f = File::open("readme.md").unwrap();
    let reader = BufReader::new(f);

    for line_ in reader.lines() {
        let line = line_.unwrap();
        println!("{} ({} bytes long)", line, line.len());
    }
}
```

Ha Python было бы так

```
def main():
    with open("readme.md", encoding="utf-8") as f:
    for line in f:
        line = line.strip()
        print(f"{line} ({len(line)} bytes long)")
```

# 7. Составные типы данных

Чтобы помешать компилятору выдавать предупреждения, в них будут задействованы атрибуты #![Allow(unused\_variables)].

Тип, известный как unit (), формально считается kopme жем нулевой длины. Он используется для выражения того, что функция не возвращает никакого значения.

Функции, которые не имеют возвращаемого типа, возвращают (), и выражения, заканчивающиеся точкой с запятой;, также возвращают (). Например, функция report() в следующем блоке кода подразумеваемо возвращает тип unit

```
use std::fmt::Debug;

fn report<T: Debug>(item: T) { // item может быть любого типа с реализацией std::fmt::Debug
    println!("{:?}", item);
}
```

А в этом примере возвращение типа unit задается в явном виде

```
fn clear(text: &mut String) -> () {
    *text = String::from(""); // замена строкового значения, на которое указывает text, пустой с
    трокой
}
```

В Python затереть значение переменной в глобальной области видимости можно было бы так

```
>>> text = "global"
>>> def clear():
    global text # просто расширяем область видимости функции
    text = "" # привязываем переменную text к пустой строке
>>> text # 'global'
>>> clear()
>>> text # ''
```

Последнее выражение в функции не должно заканчиваться точкой с запятой. Восклицательный знак!, известен как тип «Never». Never показывает, что функция никогда ничего не возвращает, особенно при гарантированном сбое.

Пример

```
fn dead_end() -> ! { // функция никогда ничего не возвращает
  panic!("you have reached a dead end");
}
```

Макрос panic! вызывает сбой программы. То есть функция *гарантировано никогда не вернет* управление вызвавшему ее коду.

Структура **struct** позволяет создавать составной тип, образованный из других типов. Например

```
struct File {
  name: String,
  data: Vec<u8>,
}
```

Чтобы позволить структуре File стать выводимой на экран строкой, нужно поместить строку #[derive(Debug)] перед определением структуры

```
#[derive(Debug)] // чтобы можно было вывести на печать структуру
struct File {
 name: String,
 data: Vec<u8>,
}
```

При определении структуры можно явно указывать время жизни каждого поля. Явное указание времени жизни требуется, когда поле является ссылкой на другой объект.

Экземпляр структуры можно создать так

```
fn main() {
    let f1 = File { // экземпляр структуры
        name: String::from("f1.txt"),
        data: Vec::new(),
    };

let f1_name = &f1.name;
    let f1_length = &f1.data.len();

println!("{:?}", f1);
}
```

К началу имени добавляется амперсанд (&f1.name), свидетельствующий о желании получить  $docmyn\ \kappa\ dannum\ no\ ccunкe$ . На языке Rust это означает, что переменные f1\_name и f1\_length saumcmeyom данные, на которые они ссылаются.

## 7.1. Добавление метдов к структуре struct путем использования блока impl

В Rust классы, так сказать, распадаются на структуры struct и реализации impl

```
struct File {
    // data
}
impl File {
    // methods
}
```

Rust отличается от других языков, поддерживающих методы: в нем нет ключевого слова class. Типы, созданные с помощью блока struct, иногда кажутся классами, но поскольку они не поддерживают наследование, то хорошо, что их называли по-другому.

Для определения методов Rust-программистами используется блок impl.

Создание объектов с уместными значениями по умолчанию выполняется с помощью метода **new()**. Каждую структуру можно создать, воспользовавшись литеральным синтаксисом, но это приводит к ненужной многословности.

Использование new() — соглашение, принятое в сообществе Rust. В отличие от других языков, new не является ключевым словом и не имеет какого-либо особого статуса по сравнению с другими методами

Использование блока impl для добавления методов к структуре

```
#[derive(Debug)]
struct File {
    name: String,
    data: Vec<u8>,
impl File {
    fn new(name: &str) -> File {
        File {
            name: String::from(name),
            data: Vec::new(),
        }
    }
}
fn main() {
    let f3 = File::new("f3.txt");
    let f3_name = &f3.name;
    let f3_length = f3.data.len();
    println!("{:?}", f3):
    println!("{} is {} bytes long", f3_name, f3_length);
```

В Rust небезопасность означает «тот же уровень безопасности, который всегда обеспечивается языком С».

Небольшие дополнения к языку Rust:

- Изменяемые глобальные переменные обозначаются с помощью static mut,
- По соглашению в именах глобальных переменных ВСЕ БУКВЫ ЗАГЛАВНЫЕ,
- Ключевое слово const включается для тех значений, которые никогда не изменяются.

Опытным программистам известно, что использование глобальной переменной errno во время системных вызовов обычно регулируется операционной системой. Как правило, в Rust такой стиль программирования не приветствуется, поскольку при нем не только нарушается безопасность типов (ошибки кодируются в виде простых целых чисел), но и в «награду» неравдивым программистам, забывающим проверить значение переменной errno, может проявиться нестабильность программ.

**Разница между const и let** Данные, определяемые с let, могут изменяться. Rust позволяет типам обладать явно противоречивым свойством *внутренней изменчивости*.

Некоторые типы, например std::sync::Arc и std::rc::Rc, представляют собой неизменяемый фасад, но по прошествии времени изменяют свое внутренее состояние. По мере того, как на них делаются ссылки, они увеличивают значение счетчика ссылок и уменьшают его значение, когда срок действия этих ссылок истекает.

На уровне компилятора **let** больше относится к использованию псевдонимов, чем к неизменяемости. Использование псевдонимов в понятиях компилятора означает одновременное наличие нескольких ссылок на одно и то же место в памяти.

Ссылки на переменные, доступные только для чтения (их заимствования), объявленные с помощью let, могут указывать на одни и те же данные. Ссылки для чтения-записи (изменяемые заимствования) гарантированно никогда не станут псевдонимами данных.

#### 7.2. Использование возвращаемого типа Result

Подход, принятый в Rust к обработке ошибок, заключается в использовании типа, который соответствует как стандартному случаю, так и случаю ошбики. Этот тип известен как Result. У него два состояния: 0k и Err.

Для вызова функций, возвращающих Result<File, String>, требуется дополнительный метод unwrap(), позволяющий извлечь значение. Вызов unwrap() снимает оболочку с Ok(File) для создания File. При обнаружении ошибки Err(String) программа даст сбой.

Result — перечисление enum. Перечисление enum — это тип, способный представлять несколько известных вариантов, например

```
enum Suit {
    Clubs,
    Spades,
    Diamonds,
    Hearts,
}
enum Card {
    King(Suit),
    Queen(Suit),
    Jack(Suit),
    Ace(Suit),
    Pip(Suit, usize),
}
```

Как и структуры, *перечисления* поддерживают *методы* через блоки **impl**. Перечисления в Rust эффективнее набора констант.

Определение основных характеристик типажа Read для File

```
#![allow(unused_variables)]
// cmpykmypa
#[derive(Debug)]
struct File;
// типаж для структуры File, задающий протокол
trait Read {
  fn read( // этот метод должен быть реализован в блоке impl
    self: &Self, // ncedomun
    save_to: &Vec<u8>,
  ) -> Result<usize, String>;
// имплементация
impl Read for File {
 fn read(
    self: &File,
    save_to: &Vec<u8>,
  ) -> Result<usize, String> {
    0k(0)
  }
```

```
fn main() {
  let f = File{};
  let mut buffer = vec![];
  let n_bytes = f.read(&mut buffer).unwrap();
  println!("{} byte(s) read from {:?}", n_bytes, f);
}
```

Display требует, чтобы в типах был реализован метод fmt, возвращающий fmt::Result

```
// типаж (протокол/контракт/интерфейс) Display требует,
// чтобы в типе был реализован метод fmt
impl Display for FileState {
    fn fmt(
        &self,
        f: &mut fmt::Formatter,
    ) -> fmt::Result {
        match *self {
            FileState::Open => write!(f, "OPEN"),
            FileState::Closed => write!(f, "CLOSED"),
        }
    }
}
// типаж (протокол/контракт/интерфейс) Display требует,
// чтобы в типе был реализован метод fmt
impl Display for File {
    fn fmt(
        &self,
        f: &mut fmt::Formatter,
    ) -> fmt::Result {
        write!(f, "<{} ({})>", self.name, self.state)
    }
```

Rust'ие перечисления напоминают Python'ие именованные кортежи

```
# Rust
# enum FileState {
# Open,
# Closed
# }
from collection import namedtuple
attrs = ("open", "closed")
FileState = namedtuple("FileState", attrs)(*attrs)
FileState.open # 'open'
FileState.closed # 'closed'
```

Для сборки документации проекта без зависимостей

```
$ cargo doc --no-deps --open
```

Группа символов /// приводит к созданию документов, ссылающихся на элемент, который следует непосредственно за ней

```
/// Represents a "file",
/// which probaly lives on a file system.
#[derive(Debug)]
```

```
pub struct File {
    name: String,
    data: Vec<u8>,
}

impl File {
    /// New files are assumed to be empty, but a name is required.
    pub fn new(name: &str) -> File {
        File {
            name: String::from(name),
                data: Vec::new(),
        }
    }
}
```

Можно приемы форматирования текста на Markdown

Строки, начинающиеся с /// попадут в документацию. То есть это что-то вроде Python'их doc-strings.

С группы символов //! начинается описание проекта.

# 8. Время жизни, владение и заимствование

Kонтроллер заимствований (borrow checker) — проверяет законность любого доступа к данным, что позволяет Rust избежать проблем с безопасностью.

Проверка заимствований основана на трех взаимосвязанных понятиях:

- 1. Время жизни,
- 2. Владение,
- 3. Заимствование.

Bладение в Rust связано c избавлением от значений, в которых больше нет надобности. Например, функция возвращает управление, необходимо освободить память, содержащую ее ло-кальные переменные.

Время жизни значения — это период, в течение которого доступ к этому значению — допустимое поведение. Локальные переменные функции живут до тех пор, пока функция не вернет управление, а глобальные переменные могут жить в течение всего времени жизни программы.

Позаимствовать значение означает получить к нему доступ. Суть этого термина призвана подчеркнуть возможность общего доступа к значениям из многих частей программы при наличии у них одного владельца.

Термин *перемещение* (move) в Rust означает нечто специфическое. Движение внутри кода Rust относится к *переходу владения*, а не к перемещению данных.

Владение – это понятие, используемое в сообществе Rust для обозначения процесса времени компиляции, который проверяет, что каждое использование значения допустимо и что каждое значение полностью уничтожено. Каждое значение внутри Rust – это владение.

Попытка перезаписи значения, которое все еще доступно в другом месте программы, приводит к тому, что компилятор отказывается компилировать программу.

```
fn main() {
    // Владение возникает здесь при создании объекта CubeSat
    let sat_a = CubeSat { id: 0 };
    // ...
    // Владение объектом переходит к check_status(), но не возвращается к main()
    let a_status = check_status(sat_a);
    // ...
    // sat_a больше не владелец объекта, что делает доступ недействительным
    let a_status = check_status(sat_a);
}
```

В ходе вызова check\_status(sat\_a) владение переходит к функции check\_status(). Когда check\_status() возвращает сообщение, она удаляет значение sat\_a. Здесь время жизни sat\_a заканчивается. И все же после первого вызова check\_status() переменная sat\_a остается в локальной области видимости функции main(). Попытка получения доступа к этой переменной вызовет возмущение контролера зависимостей.

В Rust у элементарных типов особое поведение. В них реализован типаж Сору. Формально элементарные типы обладают семантикой копирования, а все другие типы имеют семантику перемещения.

При использовании значений в качестве аргумента той функции, которая становится их владельцем, получить к этим значениям новый доступ из внешней области видимости уже невозможно.

#### Семантика копирования элементарных типов Rust

```
fn use_value(_val: i32) {}

fn main() {
   let a = 123;
   use_value(a);

   println!("{}", a); // + получение доступа к 'a' после вызова use_value() вполне нормально
}
```

#### Семантика перемещения для типов, не реализующих Сору

```
fn use_value(_val: Demo) {}

struct Demo {
    a: i32,
}

fn main() {
    let demo = Demo {a: 123};
    use_value(demo);

    println!("{}", demo.a); // - доступ к demo.a невозможен даже после возвращения из use_value
    ()
```

}

В Rust передача владения от одной переменной к другой осуществляется двумя способами:

1. по привязке переменной

```
fn main() {
   let sat_a = CubeSat { id: 0 }; // передача владения по привязке переменной
}
```

2. через функциональный барьер либо в качестве аргумента, либо в качестве возвращаемого значения

```
fn main() {
    let sat_a = CubeSat { id: 0 };
    // ...
    let new_sat_a = check_status(sat_a); // передача владения через функциональный барьер
    // ...
}
```

## 8.1. Решение проблем, связанных с владением

Изюминка Rust – система владения. Ею обеспечивается безопасность памяти без использования сборщика мусора.

#### 8.1.1. Если полное владение не требуется, используйте ссылки

Чаще всего в код вносится уменьшение необходимого уровня доступа. Вместо запроса владения в определениях функций можно воспользоваться «заимствованием».

Для доступа только по чтению следует использовать &T, а для доступа по чтению-записи —  $\mathbb{R}^{2}$  &mut T.

#### Использование владения

```
fn send(to: CubeSat, msg: Message) {
   to.mailbox.messages.push(msg); // владение значением переменной to переходит функции send
}
```

Владение значением переменной to переходит к функции send(). При возвращении из send() значение переменной to  $y \partial annem cn$ .

#### Использование ссылки на изменяемое значение

```
fn send(to: &mut CubeSat, msg: Message) {
   to.mailbox.messages.push(msg);
}
```

Добавление префикса &mut к типу CubeSat позволяет внешней области видимости сохранять владение данными, на которые указывает переменная to.

```
impl GrounStation {
    fn send(
        &self,
        to: &mut CubeSat,
        msg: Message,
    ) {
        to.mailbox.messages.push(msg);
    }
```

```
impl CubeSat {
   fn recv(&mut self) -> Option<Message> {
      self.mailbox.messages.pop()
   }
}
```

Здесь &self указывает, что GroundStation.send() требуется ссылка на self c доступом толь-ко на чтение. Получатель берет изменяемое заимствование (&mut) экземпляра CubeSat, а msg становится полноправным владельцем его экземпляра Message.

Владение экземпялром сообщения Message переходит от msg к локальной переменной функции message.push().

#### 8.1.2. Сократите количество долгоживующих значений

Если есть крупный долгоживующий объект, например глобальная переменная, то хранить его для каждого компонента программы, который в нем нуждается, весьма неудобно.

Вместо использования долгоживующих объектов стоит подумать о создании недолговечных отдельных объектов. Иногда проблемы, связанные с владением, можно решить за счет пересмотра конструкций всей программы.

```
impl GroundStation {
    fn send(
        &self.
        mailbox: &mut Mailbox,
        to: &CubeSat,
        msg: Message,
    ) {
        mailbox.post(to, msg);
    }
}
impl CubeSat {
    fn recv(
        &self,
        mailbox: &mut Mailbox,
    ) -> Option<Message> {
        mailbox.deliver(&self)
    }
}
impl Mailbox {
        \&mut self, // изменлемый доступ к самому себе
        msg: Message // владение сообщением
    ) {
        self.message.push(msg);
    fn deliver(
        &mut self,
        recipient: &CubeSat
    ) -> Option<Message> {
        for i in 0..self.message.len() {
            if self.messages[i].to == recipient.id {
                let msg = self.messages.remove(i);
```

#### Реализации стратегии недолговечных переменных

```
#![allow(unused_variables)]
#[derive(Debug)]
struct CubeSat {
    id: u64
#[derive(Debug)]
struct Mailbox {
    messages: Vec<Message>,
}
#[derive(Debug)]
struct Message {
    to: u64,
    content: String,
struct GroundStation {}
impl Mailbox {
    fn post(
        \&mut self, // метод будет изменять экземпляр Mailbox
        msg: Message
        self.messages.push(msg);
    }
    fn deliver(
        \&mut self, // метод будет изменят экземпляр Mailbox
        recipient: &CubeSat
    ) -> Option<Message> {
        for i in 0..self.messages.len() {
            if self.messages[i].to == recipient.to {
                let msg = self.messages.remove(i);
                return Some(msg);
            }
        }
        None
    }
}
impl GroundStation {
    fn connect(&self, sat_id: u64) -> CubeSat {
        CubeSat {
            id: sat_id,
        }
    }
    fn send(
        &self, // доступ на чтение GroundStation
```

```
mailbox: &mut Mailbox, // экземпляр Mailbox будет изменяться
        msg: Message
   ) {
       mailbox.post(msg);
   }
}
impl CubeSat {
   fn recv(
        &self, // доступ только на чтение CubeSat
        mailbox: &mut Mailbox // экземпляр Mailbox будет изменяться
   ) -> Option<Message> {
       mailbox.deliver(&self)
}
fn fetch_sat_ids() -> Vec<u64> {
   vec![1, 2, 3]
fn main() {
   let mut mail = Mailbox { messages: vec![] };
   let base = GroundStation {};
   let sat_ids = fetch_sat_ids();
   for sat_id in sat_ids {
        let sat = base.connect(sat_id);
        let msg = Message { to: sat_id, content: String::from("hellow")};
        base.send(&mut mail, msg);
   let sat_ids = fetch_sat_ids();
   for sat_id in sat_ids {
        let sat = base.connect(sat_id);
        let msg = sat.recv(&mut mail);
        println!("{:?}: {:?}", sat, msg);
   }
```

Ha Python код выглядел бы так

```
import typing as t
from dataclasses import dataclass, field

# В поисках типов код просматривается сверху вниз, поэтому
# приходится вводить служебные типы
_CubeSat = t.NewType("_CubeSat", type)
_Mailbox = t.NewType("_Mailbox", type)

# В Rust это 'struct Message'
class Message(t.NamedTuple):
    to: int # none
    content: str # none

# В Rust это 'struct Mailbox' u 'impl Mailbox'
@dataclass(frozen=False)
```

```
class Mailbox:
  # B Rust это блок struct
 messages: t.List[_Message] = field(default_factory=list) # NB!
  # В Rust это блок impl
 def post(self, msg: _Message) -> t.NoReturn:
    # Доступ к полю messages экземпляра через self
   self.messages.append(msg) # эта инструкция изменяет экземпляр дата-класса
 def delivier(self, recipient: _CubeSat) -> t.Optional[Message]:
   for i in range(len(self.messages)):
      if self.messages[i].to == recipient.id:
        msg = self.messages.pop(i) # эта инстукция изменяет экземпляр дата-класса
       return msg
   return None
# B Rust əmo 'struct CubeSat' u 'impl CubeSat'
@dataclass(frozen=False)
class CubeSat:
 id: int # none
 def recv(self, mailbox: _Mailbox) -> t.Optional[Message]:
   return mailbox.delivier(self)
def fetch_sat_ids() -> t.List[int]:
 return [1, 2, 3]
# B Rust emo 'struct GroundStation' u 'impl GroundStation'
@dataclass(frozen=False)
class GroundStation:
 # B Rust это блок impl
 def connect(self, sat_id: int) -> CubeSat:
   return CubeSat(id=sat_id)
 def send(self, mailbox: _Mailbox, msg: Message):
   return mailbox.post(msg)
def main():
 mail = Mailbox()
 base = GroundStation()
 sat_ids = fetch_sat_ids()
 for sat_id in sat_ids:
   sat = base.connect(sat_id)
   msg = Message(to=sat_id, content="hello")
   base.send(mail, msg)
 sat_ids = fetch_sat_ids()
 for sat_id in sat_ids:
   sat = base.connect(sat_id)
   msg = sat.recv(mail)
   print(f"{sat}: {msg}")
if __name__ == "__main__":
 main()
```

Экземпляр сообщения Message не изменяется после создания, поэтому его можно представить простым именованным кортежем, а не дата-классом. Mailbox приходится представлять дата-классом, потому что поле messages изменяемое. Причем это поле нужно создавать обязательно как default\_factory=list, чтобы безопасно инициализировать поле экзмепляра пустым списком

```
messages: t.List[Message] = field(default_factory=list)
```

#### 8.1.3. Продублируйте значение

Наличие одного владельца для каждого объекта может свидетельствовать о серьезной предварительной проработке замысла.

Одной из самых простых альтернатив реструктуризации может стать простое копирование значения. Зачастую копирование не приветствуется, но в крайнем случае оно может оказаться полезным. Хорошим примером могут послужить элементарные типы, такие как целые числа. Их дублирование обходится центральному процессору настолько дешево, что Rust-компилятор, чтобы не заниматься переходом владения, всегда именно так и делает.

Типы могут выбрать один из двух режимов дублирования:

- о клонирование std::clone::Clone,
- о копирование std::marker::Copy.

У каждого режима имеется свой типаж. Копирование выполняется подразумеваемым образом. Если владение переходит во внутреннюю область видимости, то значение просто дублируется. Клонирование выполняется явным образом.

*Kлонирование* (std::clone::Clone):

- Может быть медленным и затратным,
- Никогда не бывает подразумеваемым. Всегда требует вызова метода .clone(),
- Могут быть отличия от оригинала. Что именно означают клонирования, для их типов определяется автором контейнера.

Konupoвание (std::marker::Copy):

- Всегда бывает быстрым и дешевым,
- Всегда бывает подразумеваемым,
- Всегда создает идентичную копию. Копии являются побитными дубликатами оригинального значения.

Но иногда стоит отдать предпочтнеие клонированию:

- 1. Предполагается, что типаж Copy практически не снижает производительность. С числами да, но только не с типами произвольных размеров, такими как String,
- 2. Поскольку Сору создает абсолютно точные копии, он не способен корректно интерпретировать ссылки. Простое копирование ссылки на Т приведет к попытке создания второго владельца Т. Впоследствии будут проблемы с несколькими попытками удаления Т по мере удаления каждой ссылки,
- 3. Некоторые типы перегружают типаж Clone с целью предоставления чего-то похожего, но отличного от создания дубликатов.

При работе с Rust типажи std::clone::Clone и std::marker::Copy фигурируют обычно просто как Clone и Copy. Они включены в область видимости каджого контейнера через стандартную прелюдию.

# 9. Углубленное изучение данных

Инструмент unsafe сообщает компилятору Rust следующее: «Не трогай, я сам обо всем позабочусь. Все под контролем». Это сигнал компилятору, что специфика кода выходит за рамки проверки корректности программы.

Использование ключевого слова unsafe не означает, что код по своей сути опасен. К примеру, его указание не позволяет обойти выполняемую в Rust проверку заимствований. Это означает, что компилятор не может автоматически гарантировать безопасность памяти программы. Использование unsafe означает, что ответственность за целостность программы полностью возлагается на программиста.

Использование блоков unsafe без крайеней нужды воспринимается Rust-сообществом весьма неодобрительно. Безопасность программы может быть поставлена под удар за счет появления в ней серьезных уязвимостей.

Основная цель использования таких блоков – позволить программе на языке Rust взаимодействовать с внешним кодом, например с библиотеками, написанными на других языках, и с интерфейсом операционной системы.

16-разрядное целое число может представлять числа от 0 до 65 535 включительно. А что произойдет, если нужно будет сосчитать до 65 536?

Технический термин для класса исследуемой проблемы — *целочисленное переполнение*. Одним из самых безвредных способов переполнения целого числа является бесконечное увеличение.

Запаниковашая программа – мертвая программа. Паника означает, что программист попросил сделать что-то невозможное. Она не знает, что нужно сделать, чтобы продолжить выполнение, и отключается.

Программисты с опытом работы исключительно с динамическими языками программирования вряд ли когда-либо столкнуться с целочисленным переполнением.

Динамические языки обычно проверяют, умещаются ли результаты целочисленных выражений в используемый диапазон. Если нет, то переменная, получающая результат, переводится в более широкий целочисленный тип.

Некоторые процессоры упорядочивают многобайтовые последовательности слева направо, а другие — справа налево. Эта особенность известна как присущий центральному процессору порядок следования байтов. В ней кроется одна из причин, по которой копирование исполняемого файла с одного компьютера на другой может привести его в нерабочее состояние.

Блок impl From<T> for U предписывает языку Rust порядок преобразования типа Т в тип U. При этом требуется, чтобы в типе U была реализована функция from(), принимающая в качестве своего единственного аргумента значение типа Т. Например

```
impl From<f64> for Q7 {
    fn from(n: f64) -> Self {
        if n >= 1.0 {
            Q7(127)
        } else if n <= -1.0 {
            Q7(-128)
        } else {
            Q7((n * 128.0) as i8)
        }
    }
}</pre>
```

Для модульного тестирования используется инструментальное средство cargo test. Реализация формата Q7

```
#[derive(Debug, Clone, Copy, PartialEq, Eq)]
pub struct Q7(i8);
impl From<f64> for Q7 { // f64 -> Q7
    fn from(n: f64) \rightarrow Self {
        if n \ge 1.0 {
            Q7(127)
        } else if n <= -1.0 {
            Q7(-128)
        } else {
            Q7((n * 128.0) as i8)
    }
impl From<Q7> for f64 { // Q7 -> f64
    fn from(n: Q7) -> f64 {
        (n.0 \text{ as } f64) * 2_f64.powf(-7.0)
}
impl From<f32> for Q7 { //f32 \rightarrow Q7
    fn from(n: f32) \rightarrow Self {
        Q7::from(n as f64)
impl From<Q7> for f32 { // Q7 -> f32
    fn from(n: Q7) -> f32 {
        f64::from(n) as f32
    }
}
#[cfg(test)]
mod tests {
    use super::*;
    #[test]
    fn out_of_bounds() {
        assert_eq!(Q7::from(10.0), Q7::from(1.0));
        assert_eq!(Q7::from(-10.0), Q7::from(-1.0));
    }
    #[test]
    fn f32_to_q7() {
        let n1: f32 = 0.7;
        let q1 = Q7::from(n1);
        let n2 = -0.4;
        let q2 = Q7::from(n1);
        let n3 = 123.0;
        let q3 = Q7::from(n3);
        assert_eq!(q1, Q7(89));
        assert_eq!(q2, Q7(-51));
        assert!eq!(q3, Q7(127));
    }
```

```
#[test]
fn q7_to_f32() {
    let q1 = Q7::from(0.7);
    let n1 = f32::from(q1);
    assert_eq!(n1, 0.6953125);

let q2 = Q7::from(n1);
    let n2 = f32::from(q2);
    assert_eq!(n1, n2);
}
```

## 9.1. Краткий обзор модульной системы в Rust

Модульная симстема основана на следующих положениях:

- Модули объединяются в контейнеры.
- Модули могут быть определены структурой каталогов проекта. Если каталог src/ содержит файл mod.rs, то его подкаталоги становятся модулями.
- Модули также могут определены в файле с помощью ключевого слова mod.
- Модули могут иметь произвольные вложения.
- Все элементы модуля, включая его подмодули, по умолчанию *закрытые*. Досуп к закрытым элементам можно получить как в самом модуле, так и в любых его потомках.
- К тому, что нужно сделать доступным, следует добавить в качестве префикса ключевое слово рub. У этого ключевого слова имеется ряд особенностей:
  - pub(crate) предосталяет доступ к элементу другим модулями внутри контейнера (крейта).
  - pub(super) предоставляет доступ к элементу со стороны родительского модуля.
  - pub(in path) предоставляет доступ к элементу в пределах указанного пути.
  - pub(self) явным образом сохраняет открытый доступ к элементу в его модуле.
- Элементы из других модулей переносятся в локальную область видимости с помощью ключевого слова use.

#### 9.2. Память

#### 9.2.1. Указатели

Указатели – это просто числа, ссылающиеся на что-либо иное. Внутри компьютера *указатели* кодируются в виде *целого числа* (эквивалентного **usize**), являющегося *адресом памяти* объекта ссылки (данных, на которые ссылается указатель).

B Rust указатели чаще всего встречаются в виде &T и &mut T, где T – это тип.

Адреса памяти – абстракции, предоставляемые языками Ассемблера. Указатель представляет собой адрес памяти, указывающий на значение какого-либо типа. Указатели, по сути, – абстракции, предоставляемые языками более более высокого уровня. Ссылки – абстракции, предоставляемые языком Rust.

У Rust-ссылок имеются существенные преимущества перед указателями:

• Ссылки всегда указыают на реально существующие данные.

- Ссылки корректно выравнены по кратным usize. По техническим причинам центральные процессоры крайне негативно реагируют на требование извлечь данные без выравнивания памяти. В типы Rust включаются байты заполнения, чтобы создание ссылок на них не замедляло работу программ.
- Ссылки гарантируют производительную работу с типами, имеющими динамически изменяемый размер.

#### 9.2.2. Обычные указатели, используемые в Rust

Обычный указатель – адрес памяти. Стандартные гарантии Rust на него не распространяются, что делает его небезопасным. Например, в отличие от ссылок (&T), обычные указатели могут иметь значение null.

Обычные неизменяемые указатели станем обозначать как \*const T, а изменяемые — как \*mut T. Их тип T в качестве обычного указателя на String выглядит как \*const String. Обычный указатель на i32 выглядит как \*mut i32.

#### Важно:

- Разница между **a \*mut T** и **a \*const T** минимальна. Они могут свободно приводится друг к другу и, как правило, обладают взаимозаменяемостью, действуя в исходном коде в качестве документации.
- Rust-ссылки (&mut Ти &T) при компиляции превращаются в обычные указатели. То есть для достижения высокой производительности, присущей обычным указателям, можно вполне обойтись и без риска использования небезопасных unsafe-блоков.

Пример приведения ссылки на переменную (&a) к неизменяемому обычному указателю (\*const i64)

```
fn main() {
    let a: i64 = 42;
    let a_ptr = &a as *const i64;
    println!("a={} ({:p})", a, a_ptr);
}
```

Иногда термины «указатель» и «адрес памяти» используются как синонимы. Это целые числа, представляющие собой место в виртуальной памяти. Но с позиции компилятора имеется одно важное отличие. Типы Rust-указателей \*const T и \*mut T всегда нацелены на начальный байт T, и им также известна ширина типа T в байтах. А адрес памяти может относится к любому месту в памяти.

Тип i64 имеет ширину 8 байт (64 бита при 8 битах на байт). Следовательно, если i64 храниться по адресу 0x7fffd, то для воссоздания целочисленного значения из оперативной памяти должет быть извлечен каждый из байтов диапазона 0x7ffd...0x8004. Процесс выборки данных из оперативной памяти называется разыменованием указателя.

Закулисно *ссылки* (&Т и &mut T) реализуются в виде простых указателей. Им сопутствуют дополнительные гарантии, и предпочтение следует неизменно отдавать только им.

<u>Обычные указатели</u> небезопасны!!! Им присущи некоторые свойства, определющие крайнюю нежелательность их повседневного использования в Rust-коде:

• Обычные указатели не владельцы своих значений. При обращении к ним компилятор не проверяет доступность данных, на которые они указывают.

• Допускается использование нескольких обычных указателей на одни и те же данные. Каждый обычный указатель может иметь доступ к записи или к чтению и записи данных. Это означает, что Rust не может гарантировать действительность совместно используемых данных.

Обычные указатели небезопасны. Альтернативой может послужить использование *интеллектуальных указателей*. Как правило, типы интеллектуальных указателей Rust служат оболочкой для обычных указателей и наделяют их дополнительной семантикой.

#### 9.2.3. Предоставление программам памяти для размещения их данных

Стек работает быстро, а куча – медленно.

**Стек** С записями в стеке обращаются по принципу «последней пришла – первой ушла» (LIFO). Записи называются *кадрами стека*. Они создаются по мере выполнения вызовов функций.

В отличие от обеденных тарелок, каждый кадр стека имеет разный размер. В нем имеется пространство для аргументов его функции, указатель на исходное место вызова и значения локальных переменных (за исключением тех данных, что размещены в куче).

Основная роль стека – предоставить место для локальных переменных. Все переменные функции находятся в памяти рядом друг с другом. Это ускоряет доступ.

У &str и String разные представления в памяти: &str память выделяется в стеке, а String – в куче.

В тех случаях, когда требуется доступ только по чтению, следует использовать функции с сигнатурой типа fn x<T: AsRef<str>>>(a: T), а не fn x(a: String). Читается так: «Будучи функцией, x получает аргумент пароля типа T, где в T реализуется AsRef<str>>>>. Средства реализации AsRef<str>>> ведут себя как ссылки на str, даже если это и не соответствует действительности.

```
fn is_strong<T: AsRef<str>>(
    password: T // nu60 String, nu60 &str
) -> bool {
    password.as_ref().len() > 5
}
```

Когда к аргументу требуется доступ по чтению и записи, в большинстве случаев можно воспользоваться родственником AsRef<T> типажом AsMut<T>.

**Куча** *Куча* – область программной памяти для тех *типов*, *размер* которых в ходе компиляции *еще не известен*. Некоторые типы по мере надобности меняются в размере в обе стороны. Очевидные примеры – **String** и **Vec<T>**. Есть и другие типы, неспособные сообщить Rust-компилятору, сколько памяти под них выделять, несмотря на то что их размер в ходе выполнения программы не меняется. Их называют типами с динамически определяемым размером. У слайсов на момент компиляции отсутствует длина. Слайс по сути – указатель на какую-то часть массива. Но фактически слайсы представляют некоторое количество элементов этого массива.

С позиции пользователя главной отиличительной чертой  $\kappa y u u$  является то, что обращение к находящимся в ней переменным должно осуществляться uepes y kasamenb, чего не требуется переменным, доступным в стеке.

Простой пример

```
let a: i32 = 40; // находится в стеке
let b: Box<i32> = Box::new(60); // находится в куче
```

Упакованное значение, присвоенное b, доступно *только через указатель*. Чтобы получить доступ к этому значению, нам нужно его *разыменовать*. Унарным оператором разыменования служит символ \*, помещаемый перед именем переменной:

```
...
let result = a + *b; // разыменование указателя
println!("{} + {} = {}", a, b, result);
```

Использование синтаксиса Box::new(T) приводит к размещению T в  $\kappa y u e$ . Что-то, что было упаковано, размещено в  $\kappa y u e$  с  $y \kappa a s a m e ne m$  на него, помещенным в  $c m e \kappa$ .

Стек и куча – это всего лишь концептуальные *абстракции*. Это *не физические разделы памяти* вашего компьютера.

В стеке скоростной доступ к данным обусловлен тем, что размещенные в нем локальные переменные функций располагаются в оперативной памяти рядом друг с другом. Иногда это называют сплошной раскладкой. Сплошная раскладка хорошо подходит для кеширования.

В куче значения переменных вряд ли будут располагаться рядом друг с другом. Более того, доступ к данным в куче невозможен без разыменования указателя.

# 10. Файлы и хранилища

```
use std::fs::File;
use std::io::prelude::*;
use std::env;
const BYTES_PER_LINE: usize = 16;
fn main() {
 // ввод не проверяется!!!
   let arg1 = env::args().nth(1);
   let fname = arg1.expect("usage: fview FILENAME");
   let mut f = File::open(&fname).expect("Unable to open file");
   let mut pos = 0;
   let mut buffer = [0; BYTES_PER_LINE];
   while let Ok(_) = f.read_exact(&mut buffer) { // f --data--> buffer
        print!("[0x{:08x}] ", pos);
        for byte in &buffer {
            match *byte {
                0x00 => print!(". "),
                0xff => print!("## "),
                _ => print!("{:02x} ", byte),
            }
        }
        println!("");
        pos += BYTES_PER_LINE;
   }
```

while let  $Ok(_)$  {...} – с помощью этой структуры управление ходом выполнения программы цикл продолжается до тех пор, пока  $f.read_exact()$  не вернет Err, что случится, когда закончатся байты для чтения.

f.read\_exact() — метод из типажа Read, передающий данные из источника (в данном случае f) в буфер, предоставленный в качестве аргумента. Его работа завершиться при заполнении буфера.

Каждый метод итератора nth() возвращает Option. Когда n превышает длину итератора, возвращается None. Для обработки значений Option используются вызовы метода expect().

Метод expect() считается более удобной версией метода unwrap(). Метод expect() получает в качестве аргумента сообщение об ошибке, а метод unwrap() просто внезапно впадает в панику.

#### 10.1. Файловые операции, проводимые в Rust

Основной тип для работы с файловой системой — std::fs::File. Для создания файла доступны два метода: open() и create(). Если известно, что файл уже существует, то используется open().

Если нужен более жесткий контроль, то используеться функция std::fs::OpenOptions.

#### 10.2. Безопасное взаимодействие с файловой системой

B стандартной библиотеке Rust существуют типобезопасные варианты str и String: std::path::Path и std::path::PathBuf

```
let hello = PathBuf::from("/tmp/hello.txt");
hello.extension();
```

Eсли разбираться с тонкостями реализации std::fs::Path и std::fs::PathBuf, то выясниться, что они, соответственно, являются надстройками над std::ffi::OsStr и std::ffi::OsString. То есть, Path и PathBuf не гарантируют совместимости с UTF-8.

# 10.3. Реализация хранилища «ключ-значение» с архитектурой, структурированной по записям и доступом только для добавления

Шаблон библиотеки можно создать так

```
cargo new --lib actionkv
```

#### Cargo.toml

```
[package]
name = "actionkv"
version = "0.1.0"
edition = "2021"

# See more keys and their definitions at https://doc.rust-lang.org/cargo/reference/manifest.html

[dependencies]
betyorder = "1.2"
crc = "1.7"

[lib] # в контейнере может быть только одна библиотка
name = "libactionkv" # имя создаваемой библиотеки
path = "src/lib.rs"
```

```
[[bin]] # [[...]] -- раздел можно повторять

name = "akv_mem"

path = "src/akv_mem.rs"
```

Раздел [[bin]], которых может быть много, определяет *исполняемый файл*, созданный из этого контейнера. Синтаксис двойной скобки необходим, поскольку он четко описывает bin как раздел, имеющий один или несколько элементов.

Открытый API-интерфейс actionky состоит из четырех операций: получения, удаления, вставки и обновления.

#### 10.3.1. Настройка продукта условной компиляции

В Rust предоставляются широкие возможности изменнения *продукта компиляции* в зависимости от заданной компилятору *целевой архитектуры*. Как правило, речь идет о *целевой операционной системе*, но можно воспользоваться и возможностями, предоставляемыми целевым процессором. Изменение продукта компиляции в зависимости от заданных условий самого процесса компиляции называют *условной компиляцией* 

```
#[cfg(target_os = "windows")]
const USAGE: &str = "
Usage:
    akv_mem.exe FILE get KEY
    akv_mem.exe FILE delete KEY
    akv_mem.exe FILE insert KEY VALUE
    akv_mem.exe FILE update KEY VALUE
";

#[cfg(not(target_os = "windows"))]
const USAGE: &str = "
Usage:
    ...
";
...
```

Для добавления в проект условной компиляции нужно аннотировать исходный код атрибутами cfg. Атрибут cfg работает вместе с целевым параметром, предоставляемым rustc в ходе компиляции [2, стр. 296].

Для предоставления в коде двух определений **const** USAGE используется условная компиляция. Когда проект создается под Windows, строка использования содержит расширение файла .exe. В получаемые на выходе двоичные файлы включаются только те данные, которые имеют отношение к их целевому назначению.

Для отрицания следует использовать выражение #cfg(not(...)). Для сопоставления с элементами списка доступны также выражения #[cfg(all(...))] и #[cfg(any(...))]. Кроме всего этого, атрибуты cfg можно настроить при вызове cargo или rustc с помощью аргумента командной строки --cfg ATTRIBUTE [2, стр. 297].

B Rust при проведении операций с файлами может возвращаться ошибки типа std::io::ErrorKind::Unex EOF – это нулевой байт (0u8).

При чтении данных из файла операционная система сообщает приложению о количестве байтов, успешно считаных из хранилища. Если успешного считывания байтов с диска не произошло

и при этом не возникла никакая ошибочная ситуация, то операционная система, а стало быть, и приложение, предполагают, что достигнут конец файла – EOF.

Хеш-функция – отображение значений переменной длины на значения фиксированной длины. На практике значение, возвращаемое хеш-функцией. является целым числом.

Базовая хеш-функция для &str, которая просто интерпретирует первый символ строки как целое число без знака. То есть первый символ строки используется этой функцией в качестве хеш-значения

Итератор .chars() преобразует строку в серию символьных значений, каждое длиной 4 байта. .next() возвращает значение типа Option с распаковкой либо в Some(char), либо, для пустых строк, в None.

Функция unwrap\_or() ведет себя как unwrap(), но при встрече с None не паникует, а предоставляет значение.

Если несколько входных параметров начинаются с одного и того же символа, на выходе будет одинаковый результат. Такое происходит всякий раз, когда бесконечное пространство входных параметров отображается на конечное пространство, но в данном случае это имеет крайне негативные последствия.

Хеш-таблицы, включая имеющуюся в Rust карту HashMap, справляются с этой особенностью, которую называют хеш-коллизией. Для ключей с одинаковым хеш-значением в этих таблицах предоставляется место для резервных копий. Обычно это резервное хранилище относится к типу Vec<T>, и называется хранилищем коллизий. При вознинковении коллизий выполняется обращение к хранилищу коллизий и происходит его сквозное сканирование. По мере увеличения хранилища это линейное сканирование занимает все больше и больше времени.

Буквальный синтаксис в стандартной библиотеке Rust для HashMap не предоставляется.

```
use std::collections::HashMap;
fn main() {
    let mut capitals = HashMap::new(); // cosdaem sksemnnsp 'cnosaps' {}

    capitals.insert("Cook Islands", "Avarua");
    capitals.insert("Fiji", "Suva");
    capitals.insert("Kiribati", "South Tarawa");
    capitals.insert("Niue", "Alofi");
    capitals.insert("Tonga", "Nuku'alofa");

let tonga_capital = capitals["Tonga"];
    // Mau mak
    // let tonga_capital = capitals.get("Tonga").expect("Dops");
    println!("Capital of Tonga is: {}", tongan_capital);
}
```

В Python можно было бы сделать так

```
capitals: t.Dict[str, str] = {}

capitals.update(**{"Cook Islands", "Avarua"})
capitlas["Fiji"] = "Suva"
...

tonga_capital = captials["Tonga"]
tonga_capital = capitals.get("Tonga", None)
```

При поддержке расширенной экосистемы Rust имеется возможность вставки JSON-строк в код Rust

```
#[macro_use] // использование макросов контейнера serde_json
extern crate serde_json;

fn main() {
    let capitals = json!({
        "Cook Islnads": "Avarua",
        "Fiji": "Suva",
    });

    println!("Capital of Tonga is: {}", capitals["Tonga"]);
}
```

capitals["Tonga"] возвращает ссылку на значение, предназначенную только для чтения.

NB: используйте **HashMap**, пока не будет веских оснований для использования **BTreeMap**. Структура **BTreeMap** работает быстрее, если ключи обладают естественной упорядоченностью и ваше приложение пользуется таким их расположением.

- o std::collections::HashMap (с хеш-функцией SipHash): вариант, обладающий криптографической безопасностью и устойчивостью к атакам типа «отказ в обслуживании», но работающий медленее других хеш-функций.
- o std::collections::BTreeMap: вариант, более подходящий для ключей с естественной упорядоченностью, где согласованность кеша может обеспечить ускорение работы.

#### 11. Работа в сети

Tunaжные объекты являются посредниками конкретных типов. Синтаксис Box<dyn std::error::Error> означает Box (указатель) на любой тип с реализацией std::error::Error.

Типажные объекты добавляют в Rust форму полиморфизма, то есть допускают посредством динамической диспетиеризации совместное использование интерфейса сразу несколькими типами. А обобщения допускают полиморфизм посредоством статической диспетиеризации. Выбор между обобщением и типажными объектами обычно основывается на компромиссах между дисковым пространством и временем:

- Обобщения используют больше дискового пространства и характеризуются более высоким темпом выполнения программы.
- Типажные объекты занимают меньше дискового пространства, но из-за косвенности указателя влекут за собой незначительные издержки времени выполнения.

Типажные объекты существуют в трех формах:

```
∘ &dyn Trait: заимствуется,
```

о &mut dyn Trait: заимствуется,

#### Использование типажного объекта &dyn Enchanter

```
use rand;
use rand::seq::SliceRandom;
use rand::Rng;
#[derive(Debug)]
struct Dwarf {};
#[derive(Debug)]
struct Elf {};
#[derive(Debug)]
struct Human {};
#[derive(Debug)]
enum Thing {
   Sword,
   Trinket,
}
trait Enchanter: std::fmt::Debug {
 // self -- это структура, к которой будет подмешан этот типаж
   fn competency(&self) -> f64; // абстрактный метод
   fn enchant(&self, thing: &mut Thing) {
        let probability_of_success = self.competency();
        let spell_is_successful = rand::thread_rng().gen_bool(probability_of_success);
        print!("{:?} mutters incoherently. ", self); // self можно вывести на печать благодаря
    std::fmt::Debug
        if spell_is_successful {
            println!("The {:?} glows brightly.", thing);
        } else {
            println!("The {:?} fizzes, \
                then turns into a worthless trinket.", thing);
        }
   }
}
// реализация методов для структуры Dwarf по протоколу Enchanter
impl Enchanter for Dwarf {
   fn competency(&self) -> f64 {
        0.5
   }
}
// реализация методов для структуры Elf по протоколу Enchanter
impl Enchanter for Elf {
   fn competency(&self) -> f64 {
         0.95
   }
}
// реализация методов для структуры Human по протоколу Enchanter
impl Enchanter for Human {
   fn competency(&self) -> f64 {
        0.8
   }
```

```
fn main() {
    let mut it = Thing::Sword;

    let d = Dwarf {};
    let e = Elf {};
    let h = Human {};

    let party: Vec<&dyn Enchanter> = vec![&d, &e, &h]; // muaxный объект
    // метод choose() берется из типажа rand::seq::SliceRandom
    let spellcaster = party.choose(&mut rand::thread_rng()).unwrap();

    spellcaster.enchant(&mut it);
}
```

&dyn Rng — это ссылка на что-то, имеющее реализацию типажа Rng, &ThreadRng — ссылка на значение ThreadRng.

Приведем несколько типичных случаев использования типажных объектов:

- Создание коллекции гетерогенных объектов,
- Возвращение значения. Типажные объекты позволяют функциям возвращать несколько конкретных типов/
- Поддержка динамической диспетчеризации, при этом вызываемая функция определяется в ходе выполнения программы, а не в ходе компиляции ее кода.

Типажные объекты ближе к миксинам. Типажные объекты не существуют самы по себе, они – агенты какого-то другого типа.

Номера портов – это чисто виртуальные понятия. Это просто значения типа **u16**. Номера портов позволяют по одному и тому же IP-адресу размещать сразу несколько служб.

Утилита командной строки, предназначенная для разрешения IP-адресов из имен хостов

```
use std::net::{SocketAddr, UdpSocket};
use std::time::Duration;
use clap::{App, Arg};
use rand;
use trust_dns::op::{Message, MessageType, OpCode, Query};
use trust_dns::rr::domain::Name;
use trust_dns::rr::record_type::RecordType;
use trust_dns::serialize::binary::*;
fn main() {
   let app = App::new("resolve")
        .about("A simple to use DNS resolver")
        .arg(Arg::with_name("dns-server").short("s").default_value("1.1.1.1"))
        .arg(Arg::with_name("domain-name").required(true))
        .get_matches();
   let domain_name_raw = app
        .value_of("domain-name").unwrap();
   let domain_name = Name::from_ascii(&domain_name_raw).unwrap();
   let dns_server_raw = app.value_of("dns-server").unwrap();
   let dsn_server: SockerAddr = format!("{}:53", dns_server_raw)
        .parse()
        .expect("invalid address");
```

```
let mut request_as_bytes: Vec<u8> = Vec::with_capacity(512);
let mut response_as_bytes: Vec<u8> = vec![0; 512];
let mut msg = Message::new();
msg
    .set_id(rand::random::<u16>())
    .set_message_type(MessageType::Query)
    .add_query(Query::query(domain_name, RecordType::A))
    .set_op_code(OpCode::Query)
    .set_recursion_desired(true);
let mut encoder =
    BinEncoder::new(&mut request_as_bytes);
    msg.emit(&mut encoder).unwrap();
let localhost = UdpSocket::bind("0.0.0.0:0")
    .expect("cannot bind to local socket");
let timeout = Duration::from_secs(3);
localhost.set_read_timeout(Some(timeout)).unwrap();
localhost.set_nonblocking(false).unwrap();
let _amt = localhost
    .send_to(&request_as_bytes, dns_server)
    .expect("socket misconfigured");
let (_amt, _remote) = localhost
    .recv_from(&mut response_as_bytes)
    .expect("timeout reached");
let dns_message = Message::from_vec(&response_as_bytes)
    .expect("unable to parse response");
for answer in dns_message.answers() {
     if answer.record_type() == RecordType::A {
          let resource = answer.rdata();
          let ip = resource
              .to_ip_addr()
              .expect("invalid IP address received");
          println!("{}", ip.to_string());
     }
}
```

"0.0.0.0" – прослушивание всех адресов на произвольном порту. Конкретный порт выбирается операционной системой.

Vec::with\_capacity(512) создает Vec<T> с длиной 0 и емкостью 512, vec![0; 512] создает Vec<T> с длиной 512 и емкостью 512.

# 11.1. Способы обработки ошибок, наиболее удобные для помещения в библиотеки

Возвращение Result<T, E> успешно работает только при наличии одного типа ошибок E. Но, как только возникает потребность возвращения нескольких типов ошибок, ситуация резко усложняется.

При работе с отдельными файлами код лучше компилировать с помощью команды rustc <file\_name>, отказавшись от использования cargo build. Например, если файл называется io-error.rs, то в командной строке оболочки следует набрать rustc io-error.rs && ./io-error[.exe].

Оператор ? это удобная синтаксическая замена макросу try!, выполняющему две функции:

- о При обнаружении Ok(value) это выражение вычисляется в значение value,
- о при обнаружении Err(err), try! или ? выполняет возвращение сразу же после попытки преобразования err в тип error, определение которого находится в вызывающей функции.

В Rust-подобном псевдокоде макрос try! можно определить следующим образом

```
macro try {
    match expression {
        Result::Ok(val) => val,
        Result::Err(err) => {
            let converted = convert::From::from(err);
            return Result::Err(converted);
        }
    }
}
```

#### Использование типажного объекта в возвращаемом значении

```
use std::fs::File;
use std::error::Error;
use std::net::Ipv6Addr;

// munaжный объект "обобщает" munы Error и AddrParseError
fn main() -> Result<(), Box<dyn Error>> {
    let _f = File::open("invisible.txt")?; // mun ошибки std::io::Error

    let _localhost = "::1"
        .parse::<Ipv6Addr>()? // mun ошибки std::net::AddrParseError

    Ok(())
}
```

 $\mathit{Tuna}$  женый объект, Box<dyn Error>, является представителем любого типа, реализующего тип Error.

Необходимость заключения *типажных объектов* в Вох обуславливается тем, что их *размер* (в байтах в стеке) *на момент компиляции не известтен*. У Вох есть известный размер в стеке. И смысл его применения заключается в том, чтобы *указывать* на то, для чего этот *размер неизвестен*, в том числе и на типажные объекты.

Использование типажных объектов известно также как затирание типов. При этом Rust теряет сведения о том, что ошибка берет свое начало в вышестоящих контейнерах.

Использование Box<dyn Error> в качестве варианта ошибки, закладываемого в Result, означает, что *вышествящие типы ошибок* в некотором смысле *теряются*. Исходные ошибки теперь перобразуются в один и тот же тип.

Функция map\_err() отображает ошибку на функцию. В качестве функции могут использоваться варианты перечисления. Оператор ? ставится в самом конце. Иначе функция может возвратить управление еще до того, как у кода будет возможность преобразовать ошибку.

#### Заключение вышестоящих ошибок в оболочку нашего собственного типа

```
use std::io;
```

```
use std::fmt;
use std::net;
use std::fs::File;
use std::net::Ipv6Addr;
#[derive(Debug)]
enum UpstreamError {
    IO(io::Error),
    Parsing(net::AddrParseError),
// реализация метода fmt для перечисления UpstreamError
// в соответствии с типажом Display
impl fmt::Display for UpstreamError {
    fn fmt(&self, f: &mut fmt::Formatter<'_>) -> fmt::Result {
        write!(f, "{:?}", self)
}
// реализация всех нужных для работы методов
// в соответствии с типажом Error
impl error::Error for UpstreamError { }
fn main() -> Result<(), UpstreamError> {
    let _f = File::open("invisible.txt")
        .map_err(UpstreamError::I0)?;
    let _localhost = "::1"
        .parse::<Ipv6Addr>()
        .map_err(UpstreamError::Parsing)?;
    Ok(())
```

Можно также избавиться от вызова map\_err(). Но для этого нужна реализация типажа From. Типаж std::convert::From располагает единственным необходимым метдом from(). Чтобы придать нашим двум вышестоящим типам ошибок возможность подвергаться преобразованиям, нужны два блока impl

```
impl From<io::Error> for UpstreamError {
    fn from(error: io::Error) -> Self {
        UpstreamError::IO(error) // io::Error -> UpstreamError
    }
}
impl From<net::AddrParseError> for UpstreamError {
    fn from(error: net::AddrParseError) -> Self {
        UpstreamError::Parsing(error) // net::AddrParseError -> UpstreamError
    }
}
```

Теперь функция main() возвращается в присущую ей простую форму

```
fn main() -> Result<(), UpstreamError> {
    let _f = File::open("invisible.txt")?;
    let _localhost = "::1".parse::<Ipv6Addr>()?;
    Ok(())
}
```

### 12. Время и хронометраж

Структуры без полей struct Clock; называют *типами с нулвым размером* (zero-sized type) или ZST.

#### 12.1. Предоставление полноценного интерфейса командной строки

Конфигурация проекта

```
[package]
name = "clock"
version = "0.1.1"
authors = ["Tim ..."]
edition = "2018"

[dependencies]
chrono = "0.4"
clap = "2"
```

#### Приложение

```
use chrono::DateTime;
use chrono::Local;
use clap::{App, Arg};
struct Clock;
impl Clock {
    fn get() -> DateTime<Local> {
        Local::now()
    fn set() -> ! {
        unimplemented!()
fn main() {
  let app = App::new("clock")
       .version("0.1")
       .about("Gets and ...")
       .arg(
           Arg::with_name("action")
               .takes_value(true)
               .possible_values(&["get", "set"])
               .default_value("get"),
       )
       .arg(
           Arg::with_name("std")
               .short("s")
               .long("use-standard")
               .takes_value(true)
               .possible_values(&[
                    "rfc2822",
                    "rfc3339",
                    "timestamp",
               ])
               .default_value("rfc3339"),
       .arg(Arg::with_name("datetime").help(
```

```
"When <action> is 'set' ..."
));

let args = app.get_matches();

let action = args.value_of("action").unwrap();

let std = args.value_of("std").unwrap();

if action == "set" {
    unimplemented!()
}

let now = Clock::get();
match std {
    "timestamp" => println!("{}", now.timestamp()),
    "rfc28222" => println!("{}", now.to_rfc2822()),
    "rfc3339" => println!("{}", now.to_rfc3339()),
    _ => unreachable!(),
}
```

#### 12.2. tСоглашения о наименовании типов, действующие в libc

В libc при обозначении типов предпочтение отдается именам в символах нижнего регистра, а стиль PascalCase не используется. То есть, там, где в Rust использовалось бы название TimeVal, в libc ему соответствовало бы имя timeval. При работе с псевдонимами типов соглашение немного меняется. К имнам псевдонимов типов в libc добавляется знак нижнего подчеркивания, за которым следует буква t (то есть \_t)

```
libc::{timeval, time_t, suseconds_t};
```

В Rust-синтаксисе они определяются следующим образом

```
#![allow(non_camel_case_types)] // разрешает давать имена типам не в camel-case

type time_t = i64; // псевдоним типа

type suseconds_t = i64; // псевдоним типа

pub struct timeval {
    pub tv_sec: time_t, // секунды с начала эпохи
    pub tv_usec: suseconds_t, // дробная составляющая текущей секунды
}
```

Чтобы поместить в контейнер привязку к libc, необходимую для платформ, отличных от Windows

#### Cargo.toml

```
[target.'cfg(not(windows))'.dependencies]
libc = "0.2"
```

#### 12.3. Листинг полного кода clock v0.1.2

Конфигурация проекта

#### Cargo.toml

```
[package]
name = "clock"
version = "0.1.2"
authors = ["Tim ..."]
edition = "2018"

[dependencies]
chrono = "0.4"
clap = "2"

[target.'cfg(windows)'.dependencies]
winapi = "0.2"
kernel32-sys = "0.2"

[target.'cfg(not(windows))'.dependencies]
libc = "0.2"
```

#### Кроссплатформенный код установки системного времени

```
#[cfg(windows)]
use kernel32;
#[cfg(not(windows))]
use libc;
#[cfg(windows)]
use winapi;
use chrono::{DateTime, Local, TimeZone};
use clap::{App, Arg};
use std::mem::zeroed;
struct Clock;
impl Clock {
    fn get() -> DateTime<Local> {
        Local::now()
    #[cfg(windows)]
    fn set<Tz: TimeZone>(t: DateTime<Tz>) -> () {
        use chrono::Weekday;
        use kernel32::SetSystemTime;
        use winapi::{SYSTEMTIME, WORD};
        let t = t.with_timezone(&Local);
        let mut systime: SYSTEMTIME = unsafe { zeroed() };
        let dow = match t.weekday() {
            Weekday::Mon => 1,
            Weekday::Tue => 2,
            Weekday::Wed => 3,
            Weekday::Thu => 4,
            Weekday::Fri => 5,
            Weekday::Sat => 6,
            Weekday::Sun => 0,
        };
        let mut ns = t.nanosecond();
        let is_leap_second = ns > 1_000_000_000;
```

```
if is_leap_second {
            ns -= 1_000_000_000;
        systime.wYear = t.year() as WORD;
        systime.wMonth = t.month() as WORD;
        systime.wDayOfWeek = dow as WORD;
        systime.wDay = t.day() as WORD;
        systime.wHour = t.hour() as WORD;
        systime.wMinute = t.minute() as WORD;
        systime.wSecond = t.second() as WORD;
        systime.wMilliseconds = (ns / 1_000_000) as WORD;
        let systime_ptr = &systime as *const SYSTEMTIME;
        unsafe {
             SetSystemTime(systime_ptr);
        }
    }
    #[cfg(not(windows))]
    fn set<Tz: TimeZone>(t: DateTime<Tz>) -> () {
        use libc::{timeval, time_t, susecond_t};
        use libc::{settimeofday, timezone};
        let t = t.with_timezone(&Local);
        let mut u: timeval = unsafe { zeroed() };
        u.tv_sec = t.timestamp() as time_t;
        u.tv_usec = t.timestamp_subsec_micros() as suseconds_t;
        unsafe {
            let mock_tz: *const timezone = std::ptr::mull();
            settimeofday(&u as *const timeval, mock_tz);
        }
    }
}
fn main() {
    let app = App::new("clock")
        .version("0.1.2")
        .about("Gets ...")
        .after_help(
            "Note: UNIX timestamps are parsed \
            seconds ..."
        .arg(
            Arg::with_name("action")
                .takes_value(true)
                .possible_values(&["get", "set"])
                .default_value("get"),
        )
        .arg(
            Arg::with_name("std")
                .short("s")
                .long("use-standard")
                .takes_value(true)
                .possible_values(&[
                     "rfc2822",
```

```
"rfc3339",
                "timestamp",
            ])
            .default_value("rfc3339"),
    .arg(
        Arg::with_name("datetime").help(
        "When ..."
        ));
    let args = app.get_matches();
    let action = args.value_of("action").unwrap();
    let std = args.value_of("std").unwrap();
    if action == "set" {
        let t_ = args.value_of("datetime").unwrap();
        let parser = match std {
            "rfc2822" => DateTime::parse_from_rfc2822,
            "rfc3339" => DateTime::parse_from_rfc3339,
            _ => unimplemented!(),
        };
    let err_msg = format!(
        "Unable to parse {} according to {}",
        t_, std
    );
    let t = parser(t_).expect(&err_msg);
    Clock::set(t)
}
let now = Clock::get();
match std {
    "timestamp" => println!("{}", now.timestamp()),
    "rfc2822" => println!("{}", now.to_rfc2822()),
    "rfc3339" => println!("{}", now.to_rfc3339()),
    _ => unreachable!(),
}
```

## 13. Процессы, потоки и контейнеры

Система конкурентных вычислений может выстраиваться и на одном ядре центрального процессора.

#### 13.1. Безымянные функции

Определение функции выглядит так

```
fn add(a: i32, b: i32) -> i32 {
    a + b
}
```

Примерный эквивалент в форме лямбда-функции (безымянной функции) имеет следующий вид

```
let add = |a: i32, b: i32| {a + b};
```

В Python было бы так

```
add = lambda a, b: a + b
```

В Rust лямбда-функции могут читать значения переменных из своей области видимости.

В отличие от обычных функций, лямбда-функции не могут определяться в глобальной обалсти видимости. Безымянные функции можно определять в точках входа main().

B Rust для порождения потока безымянная функция передается в функцию std::thread::spawn().

Когда порожденному потоку требуется доступ к переменным, определенным в родительской области видимости, называемой *захватом*, Rust зачастую настаивает на *перемещении захватов* в *замыкание*. Чтобы обозначить намерение передачи владения, в безымянной функции применяется ключевое слово move

Ключевое слово move позволяет безымянной функции получать доступ к переменным из более широкой области видимости (для потока!). Поскольку Rust всегда гарантирует действительность доступа к данным, ему нужно, чтобы владение перешло к самому замыканию.

При *порождении потоков* говорят, что они *ответвились* от своего родительского потока. Срастить потоки (с помощью функции join) означает снова их слить.

На практике слияние (join) означает ожидание завершения другого потока.

Каждому потоку нужна своя память, следовательно, память системы в конечном счете может быть исчерпана. Но даже не доходя до предела, создание потока начинает вызывать замедление в других областях. По мере увеличения числа потоков растет объем работы по их диспетчеризации со стороны операционной системы. Когда приходится регулировать работу множества потоков, решение о том, какой поток запускать следующим, занимает больше времени.

Порождение потоков не обходится без издержек. Оно потребляет память и время центрального процессора. Переключение между потоками также обесценивает данные, хранящиеся в кешпамяти.

Как только *подпоток* сливается с *основным потоком*, он перестает существовать. А Rust не позволит нам сохранить ссылку на то, чего не существует. Следовательно, чтобы вызвать join() в отношении описателя потока внутри вектора описателей handlers, описатель потока должен быть удален из handlers

```
while let Some(handler) = handlers.pop() {
   handler.join();
}
```

Можно было бы сделать и так

```
for handler in handlers { // без амперсанда!!! handler.join(); }
```

Непосредственный последовательный перебор описателей сохраняет право владения. Тем самым уходят в сторону любые опасения по поводу совместного доступа и можно выполнить задуманное.

std::thread::yield\_now() — это сигнал операционной системе о *снятии текущего пото-* ка с диспетиеризации. Тем самым позволяется продолжить выполнение других потоков, пока текущий будет ждать истечения 20 мс. Недостатком уступки управления является отсутсвтие информации о возможности возобвновления выполнения потока ровно через 20 мс.

Альтернатива уступке управления – функция std::sync::atomic::spin\_loop\_hint(). Функция spin\_loop\_hint() не обращаться к операционной системе, отправляя сигнал непосредственно центральному процессору, который может воспользоваться подсказкой для прекращения функционирования, экономя тем самым потребление энергии.

#### 13.2. Отличие безымянных функций от функций

Безымянные функции (|| {}) отличаются от функций (fn). Поэтому они не взаимозаменяемы.

Безымянные функции и функции имеют разные внутренние представления. Замыкания по сути являются безымянными структурами, реализующими типаж std::ops::FnOnce, а также, возможно, типажи std::ops::Fn и std::ops::FnMut. В исходном коде эти структуры не видны, но в них содержаться любые переменные из окружения замыкания, использующиеся внутри него.

А вот функции реализованы *как указатели на функции*, указывающие на код, а не на данные. Код в этом смысле, по сути, является памятью компьютера, помеченной как исполняемый фрагмент. Ситуация усугубляется еще и тем, что замыкания, не содержащие никаких переменных из своего окружения, также являются указателями на функции.

Mакрос format! в Rust работает как f-строки в Python (или метод format)

```
let file_name = "test";
let default: String = format!("{}.svg", file_name);
```

В Python можно было бы написать

```
file_name = "test"
default = f"{file_name}.svg"
# unu
default = "{}.svg".format(file_name)
```

Первый шаг к добавлению параллелизма – замена цикла for. Было

#### Процедурный стиль

```
fn parse(input: &str) -> Vec<Operation> {
    let mut steps = Vec::<Operation>::new();

    for byte in input.bytes() {
        let step = match byte {
            b'0' => Home,
            b'1'..=b'9' => {
                let distance = (byte - 0x30) as isize;
                Forward(distance * (HEIGHT / 10))
            }
            b'a' | b'b' | b'c' => TurnLeft,
            b'd' | b'e' | b'f' => TurnRight,
```

Стало

#### Функциональный стиль

```
fn parse(input: &str) -> Vec<Operation> {
    input.bytes().map(| byte | { // input.bytes() -- umepamop
    match byte {
        b'0' => Home,
        b'1'..=b'9' => {
            let distance = (byte - 0x30) as isize;
            Forward(distance * (HEIGHT / 10))
        },
        b'a' | b'b' | b'c' => TurnLeft,
        b'd' | b'e' | b'f' => TurnRight,
        _ => Noop(byte),
    }}).collect()
}
```

тар() применяет безымянную функцию к каждому элементу итератора. Метод тар() возвращает *итератор*. Это позволяет связать множество преобразований вместе. Несмотря на возможность появления тар() сразу в нескольких местах вашего кода, Rust зачастую оптимизирует эти вызовы функций в скомпилированном двоичном файле. Итераторы дают возможность делегировать компилятору больше работы.

**Использование параллельного итератора** Контейнер от Rust-сообщества под названием гауоп разработан специально для добавления в код *параллелизма данных*, заключающегося в применении одной и той же функции (или безымянной функции) к разным данным (таким как Vec<T>).

Metog par\_bytes() применяется к строковым слайсам, а метод par\_iter() — к байтовым слайсам. Эти методы допускают совмествную обработку данных сразу несколькими потоками.

```
use rayon::prelude::*;

fn parse(input: &str) -> Vec<Operation> {
    input
        .as_bytes() // слайс входной строки -> байтовый слайс
        .par_iter() // байтовый слайс -> параллельный итератор
        .map(|byte| match byte {
            b'0' => Home,
            b'1'..=b'9' => {
            let distance = (byte - 0x30) as isize;
            Forward(distance * (HEIGHT / 10))
            },
            b'a' | b'b' | b'c' => TurnLeft,
            b'd' | b'e' | b'f' => TurnRight,
            _ => Noop(*byte),
      }).collect()
}
```

Функция par\_iter() гарантирует абсолютное исключение состояния гонки.

Порой у нас просто нет хорошего итератора. Тогда приходится вспоминать еще об одном шаблоне — *очереди задач*. В этих условиях группа рабочих потоков может выбирать себе задачу сразу же по завершении выполнения своих текущих задач.

Можно создать Vec<Task> и Vec<Result> и организовать совместное использование потоками ссылок на задачи и результаты. А чтобы потоки не переписывали данные друг друга, нужна стратегия защиты данных.

Самым распространенным *инструментом защиты данных*, совместно используемых потоками, является Arc<Mutex<T>>. Мьютекс (Mutex) — это взаимоисключающая блокировка. В данном контексте понятие взаимного исключения означает, что особых прав нет ни у кого. Блокировка, удерживаемая любым потоком, предотвращает доступ к данным со стороны всех других потоков. Как ни странно, но от других потоков должен быть защищен и сам Mutex. Поэтому мы обращаемся за дополнительной поддержкой к Arc, обеспечивающей безопасный многопоточный доступ к Mutex.

Mutex может понадобиться только для одного поля, но в Arc можно заключить всю структуру.

Односторонняя связь Контейнер crossbeam включает как *ограниченные*, так и не *ограниченные очереди*. Ограниченные очереди имеют предопределенное максимальное использование памяти, но они заставляют производителей очередей ждать, пока не освободиться достаточное место. Это может выразиться в непригодности ограниченных очередей для не терпящих ожидания асинхронных сообщений.

#### Создание канала для приема сообщений формата і32

В макросах могут определяться свои собственные правила синтаксиса. Именно поэтому в макросе select! используется синтаксис  $recv(rx) \rightarrow$ , не относящийся к допустимому синтаксису Rust.

**Двунаправленная связь** Двунаправленную (дуплексную) связь моделировать с одним каналом неудобно. Проще обратиться к созданию двух наборов отправителей и получателей, по одному для каждого направления.

#### Отправка сообщений в созданный поток и из него

```
#[macro_use]
extern crate crossbeam;
use crossbeam::channel::unbounded;
use std::thread;
// Чтобы к элементам нашего перечисления можно было обращаться без префикса ConnectivityCheck::
use crate::ConnectivityCheck::*;
#[derive(Debug)]
enum ConnectivityCheck {
   Ping,
   Pong,
   Pang,
}
fn main() {
   let n_messages = 3;
   let (requests_tx, requests_rx) = unbounded(); // канал
   let (responses_tx, responses_rx) = unbounded(); // канал
   thread::spawn(move | | loop {
        match requests_rx.recv().unwrap() {
            Pong => eprintln!("unexpected pong response"),
            Ping => responses_tx.send(Pong).unwrap(),
            Pang => return,
   });
   for _ in 0..n_messages {
        requests_tx.send(Ping).unwrap();
   requests_tx.send(Pang).unwrap();
   for _ in 0..n_messages {
        select! {
            recv(responses_rx) -> msg = println!("{:?}", msg),
   }
```

Запущенные программы выполняются в виде процессов. У процесса как минимум один поток. Важно различать две теоретические концепции:

- Конкурентность, являющуюся <u>одновременным</u> выполнением *нескольких задач* любого уровня абстракции.
- $\circ$  Параллелизм, являющийся <u>одновременным</u> выполнением *нескольких потоков* на *нескольких процессорах*.

Для переключения с одного потока на другой требуется очистка регистров центрального процессора, очистка кеш-памяти центрального процессора и сброс значений переменных в операционной системе. По мере увеличения изоляции растут и издержки переключения контекста.

Центальные процессоры (CPU) могут выполнять инструкции *только в последовательном* режиме.

Потоки сущствуют внутри процесса. Отличительной особенностью процесса является то, что его память не зависит от других процессов. Операционная система вместе с центральным процессором *защищает память* одного *процесса* от всех остальных.

## Список литературы

- 1. *Кольцов Д.М.* Си на примерах. Практика, практика и только практика. СПб.: Наука и Техника, 2019. 288 с.
- 2.  $\it Maкнaмара T. Rust$  в действии. СПб.: БХВ-Петербург, 2023. 528 с.

# Листинги