Rust 2019

compscicenter.ru

aleksey.kladov@gmail.com



Лекция 8 Время Жизни II

Lifetime Elision

_

У каждой ссылки есть время жизни, хотя мы его пишем не всегда.

Явный синтаксис для &i32 это &'_ i32, где '_ — какой-то (выведенный компилятором) lifetime.



Ссылка — конструктор типа, с одним параметром времени жизни При определении типов данных вж надо указывать явно:

```
struct Ref<'a, T> {
    r: &'a T
}
```

Для локальных переменных вж всегда выводится:

```
fn main() {
    let x: &'_ i32 = &92;
}
```

В параметрах функции вж можно не указывать:

```
fn substring(text: &str, start_index: usize) -> &str
```

Lifetime Elision

Почти всегда вж результата совпадает с вж аргумента

Если вж не указаны явно, то для каждого '_ в параметрах создаётся свой уникальный вж, а возвращаемое значение получает вж **self** или уникальное вж параметра.



Отличие elision от inference в том, что компилятор не смотрит на тело функции, только на заголовок.

```
fn f1(x: &i32, y: &i32)
```

```
fn f1(x: &i32, y: &i32)
fn f1<'a, 'b>(x: &'a i32, y: &'b i32)
fn f2(x: &mut i32) -> &i32
```

```
fn f1(x: &i32, y: &i32)
fn f1<'a, 'b>(x: &'a i32, y: &'b i32)
fn f2(x: &mut i32) -> &i32
fn f2<'a>(x: &'a mut i32) -> &'a i32
fn f3(x: Ref<'_, i32>) -> &i32
```

```
fn f1(x: &i32, y: &i32)
fn f1<'a, 'b>(x: &'a i32, y: &'b i32)

fn f2(x: &mut i32) -> &i32
fn f2<'a>(x: &'a mut i32) -> &'a i32

fn f3(x: Ref<'_, i32>) -> &i32
fn f3<'a>(x: Ref<'a, i32>) -> &'a i32

fn f4(x: &i32, y: &i32) -> &i32
```

```
fn f1(x: &i32, y: &i32)
fn f1<'a, 'b>(x: &'a i32, y: &'b i32)
fn f2(x: &mut i32) -> &i32
fn f2<'a>(x: &'a mut i32) -> &'a i32
fn f3(x: Ref<'_, i32>) -> &i32
fn f3<'a>(x: Ref<'a, i32>) -> &'a i32
fn f4(x: &i32, y: &i32) -> &i32
// Ошибка компиляции, надо указать вж явно
impl Foo {
    fn f5(&self, x: &i32, y: &i32) -> &i32
```

```
fn f1(x: &i32, y: &i32)
fn f1<'a, 'b>(x: &'a i32, y: &'b i32)
fn f2(x: &mut i32) -> &i32
fn f2<'a>(x: &'a mut i32) -> &'a i32
fn f3(x: Ref<'_, i32>) -> &i32
fn f3<'a>(x: Ref<'a, i32>) -> &'a i32
fn f4(x: &i32, y: &i32) -> &i32
// Ошибка компиляции, надо указать вж явно
impl Foo {
    fn f5(&self, x: &i32, y: &i32) -> &i32
    fn f5<'a, 'b, 'c>(&'a self, x: &'b i32, y: &'c i32) -> &'a i32
```

```
struct Foo {
    x: i32
}
impl Foo {
    fn f(&self, y: &i32) -> &i32 {
        y
     }
}
```

```
struct Foo {
    x: i32
}
impl Foo {
    fn f<'a, 'b>(&'a self, y: &'b i32) -> &'b i32 {
        y
     }
}
```



Неправильный lifetime elision может приводить к ошибкам вж!

```
struct Ref<'a, T> {
    r: &'a T
impl<'a, T> Ref<'a, T> {
    fn get(&self) -> &T {
        self.r
fn unwrap_ref(r: Ref<'_, i32>) -> &i32 {
    r.get()
```

```
struct Ref<'a, T> {
    r: &'a T
impl<'a, T> Ref<'a, T> {
    fn get<'b>(&'b self) -> &'b T {
        self.r // сократили lifetime от 'а до 'b
fn unwrap_ref<'a>(r: Ref<'a, i32>) -> &'a i32 {
    let r: &Ref<'a, i32> = &r;
    r.get() // вж временной переменной
```

```
struct Ref<'a, T> {
    r: &'a T
impl<'a, T> Ref<'a, T> {
    fn get(&self) -> &'a T {
        self.r
fn unwrap_ref<'a>(r: Ref<'a, i32>) -> &'a i32 {
    r.get() // ok
```



неправильный elision может привести к ошибкам на call site!

```
&'_ Т всегда Сору
 struct Ref<'a, T> {
     r: &'a T,
 impl<'a, T> Clone for Ref<'a, T> {
     fn clone(&self) -> Self { *self }
 impl<'a, T> Copy for Ref<'a, T> {
```

&'_ mut Т не может быть Copy: получили бы две &mut ссылки

Почем это код работает?

```
fn reverse(xs: &mut [i32]) {
    xs.reverse()
}

fn do_nothing(xs: &mut [i32]) {
    reverse(xs);
    reverse(xs);
}
```

Если &mut не Copy, то вызов reverse тратит ссылку...

Перепишем (компилятор делает это за нас):

```
fn reverse(xs: &mut [i32]) {
   xs.reverse()
fn do_nothing(xs: &mut [i32]) {
       let tmp = &mut *xs; // временная ссылка с коротким вж
       reverse(tmp); // xs не сдвинут, но заморожен
       let tmp = &mut *xs;
       reverse(xs);
```

автоматическая замена r на δ **mut** $*r/\delta$ *r для δ **mut** ссылок (δ ссылки копируются)

Алиасинг

mut

На самом деле в Rust нет const-correctness и неизменяемости

Можно убрать **mut** с локальной переменной:

```
fn sneaky(xs: Vec<i32>) {
    let mut xs = xs;
    xs.sort()
}
```

mut нельзя поставить у поля

Можно убрать **mut** для локальных переменных из языка, и ничего не сломается.

&mut

mut в &mut не означает изменяемый

Можно придумать более логичный синтаксис:

- **Sunique** уникальная ссылка
- & разделяемая (общая) ссылка

shared ^ mutable

Существует единственная уникальная, или произвольное количество разделяемых ссылок

Alias analysis

Алиасинг

Наличие более одного указателя (пути) до объекта

Компилятор проводит точный alias analysis:

- **8mut** алиасинга точно нет
- 8 возможен алиасинг

Алиасинг: фундаментальное явление

Оптимизации

```
#include <stdio.h>

void check(int *x, int *y) {
    *x = 5;
    *y = 6;
    printf("%d\n", *x);
}
```



Можно ли заменить на printf("%d\n", 5);?

Оптимизации

```
#include <stdio.h>

void check(int *x, int *y) {
    *x = 5;
    *y = 6;
    printf("%d\n", *x);
}
```



Можно ли заменить на printf("%d\n", 6);?

Да, если х и у это разные указатели.

Алиасинг в С

В С используется Type Based Alias Analysis: компилятор в общем случае считает, что Foo * и Bar * не пересекаются

Следствие: приводить указатели в C — в общем случае UB

Для check(int*, int*) не работает (одинаковые типы) нужен restrict

https://blog.regehr.org/archives/1307

```
Каст к "префиксу" — UB
 typedef struct { int i1; int i2; } base;
 typedef struct { int i1; int i2; int i3; } derived;
 base* upcast(derived* d) {
     return (base*)d; // UB
Адрес объекта совпадает с адресом первого поля:
 typedef struct { int i1; int i2; } base;
 typedef struct { base b; int i3 } derived;
 base* upcast(derived* d) {
     return &d->b; // OK
 derived* downcast(base* b) {
     return (derived*)b; // Maybe OK
```

Rust

В Rust в ТВАА нет необходимости, &mut даёт строго больше информации

```
fn check(x: &mut i32, y: &mut i32) {
    *x = 5;
    *y = 6;
    println!("{}", *y)
}
```



Сигнатура гарантирует, что **x** и **y** — разные указатели

memcpy

```
void * memcpy(void * dst, const void * src, size_t num);
```

The memcpy() function copies n bytes from memory area src to memory area dst. The memory areas must not overlap. Use memmove(3) if the memory areas do overlap.

Ecли dst и src не пересекаются, то можно написать более эффективную реализацию.

Rust

```
impl<T> [T] {
    pub fn copy_from_slice(δmut self, src: δ[T])
   where
        T: Copy,
    { /* вызов memcpy */ }
    pub fn copy_within<R>(&mut self, src: R, dest: usize)
   where
        R: RangeBounds<usize>,
        T: Copy,
    { /* вызов memmove */ }
```

Аналогично, **self** и src не пересекаются

&mut и memory safety

Если ссылка на объект уникальна, то никакая операция с ним не может сломать указатели снаружи

To, что &mut Т можно менять следствие уникальности &mut Т ссылки

Interior Mutability



Можно ли как-то ослабить условие, при котором можно изменять объект?

Текущая версия: если ссылка на объект &mut



Можно ли как-то ослабить условие, при котором можно изменять объект?

Текущая версия: если ссылка на объект &mut

Ослабленная версия: если нет ссылок на внутренности объекта

Cell

Cell это модельный тип с так называемой interior mutability

```
impl<T: Copy> Cell<T> {
    fn new(value: T) -> Cell<T>;
    fn get(&self) -> T;
    fn set(&self, value: T);
}
```

Можно изменять по & ссылке

Аналогия с **mutable** из C++ не совсем корректа: В Rust нет constкорректности, только анализ алиасов.

Memory Safe: нельзя получить ссылку "внутрь" Cell, только копию значения

Cell<T> нужен, если Т: Сору и нельзя/сложно корректно использовать &mut (логирование)

```
pub(crate) struct Parser<'t> {
    tokens: &'t[Token],
    pos: usize,
    steps: Cell<u32>,
impl<'t> Parser<'t> {
    pub(crate) fn current(&self) -> &'t Token {
        let steps = self.steps.get();
        assert!(steps <= 10_000_000, "the parser seems stuck");</pre>
        self.steps.set(steps + 1);
        &self.tokens[self.token_pos]
```



Как работает Cell?

UnsafeCell

UnsafeCell — примитив, на котором основана вся interior mutability

```
#[lang = "unsafe_cell"]
#[repr(transparent)] // маркер
pub struct UnsafeCell<T: ?Sized> {
    value: T,
}

impl<T: ?Sized> UnsafeCell<T> {
    pub fn new(value: T) -> UnsafeCell<T>;
    pub fn get(δself) -> *mut T;
}
```

Компилятор считает, что данные за &T, не обёрнутые в UnsaefeCell, меняться не могут.

UnsafeCell даёт доступ к значению внутри через сырой указатель *mut T

&mut T

• не null

- Т валидный живой объект
- нет алиасинга

*mut T

• адрес без гарантий

Ссылка приводится к указателю, это безопасно:

```
let p: &mut T = ...;
let p: *mut T = p;
```

Разыменовывание указателя требует unsafe:

```
let p: *mut T = ...
let p: T = unsafe { *p };
```

Каст указателя к ссылке требует unsafe:

```
let p: *mut T = ...
let p: &mut T = unsafe { &mut *p };
```



Что странного в этой сигнатуре?



Что странного в этой сигнатуре?

'а встречается только в результате, функция может вернуть **любой** lifetime

Cel

```
pub struct Cell<T: ?Sized> {
   value: UnsafeCell<T>,
impl<T: Copy> Cell<T> {
   pub fn new(value: T) -> Cell<T> {
       Cell { value: UnsafeCell::new(value) }
   pub fn get(&self) → T {
       unsafe { *self.value.get() }
   pub fn set(&self, val: T) {
       let old = self.replace(val);
       drop(old);
   pub fn replace(&self, val: T) → T {
       mem::replace(unsafe { &mut *self.value.get() }, val)
```

RefCell

Cell работает только с Copy типами. Что если хотим изменять Vec<i32> по & ссылке?

Идея: будем временно выдавать & mut ссылку, поддерживая количество ссылок

```
let cell = RefCell::new(Vec::new());
cell.borrow_mut().push(1); // +1, push, -1
cell.borrow_mut().push(2); // +1, push, -1
let b1 = cell.borrow_mut(); // +1
let b2 = cell.borrow_mut(); // паника, != 0
```

```
pub struct RefCell<T: ?Sized> {
    /// Количество Ref ссылок, если >= 0
    /// -1 -- есть RefMut ссылка
    borrow: Cell<isize>,
   value: UnsafeCell<T>,
impl<T> RefCell<T> {
    /// увеличить счётчик и вернуть обёртку над `&Т`
    pub fn borrow(&self) -> Ref<'_, T>
    /// поставить -1 и вернуть обёртку над `&mut T`
    pub fn borrow_mut(&self) -> RefMut<'_, T>
impl<'a, T> Deref for Ref<'a, T> {
    type Target = T;
impl<'a, T> DerefMut for RefMut<'a, T> { ... }
```

RefCell похожа на однопоточный read/write lock

```
pub struct RefMut<'a, T: ?Sized + 'a> {
    value: &mut 'a T,
    borrow: &'a Cell<isize>,
}
impl<'a, T: ?Sized> RefMut<'a, T> {
    fn new(cell: δ'a RefMutCell<T>) -> RefMut<'a, T> {
        let n_readers = cell.borrow().get();
        if n_readers != 0 {
            panic!() // важно для memory safety
        cell.borrow().set(-1);
        RefMut {
            // safe, потому что нет других Ref/RefMut
            value: unsafe { &mut *cell.value.get() },
            borrow: &cell.borrow,
```

```
pub struct RefMut<'a, T: ?Sized + 'a> {
    value: δmut 'a T,
    borrow: &'a Cell<isize>,
}
impl<'a, T: ?Sized> Drop for RefMut<'a, T> {
    fn drop(&mut self) {
       self.borrow.set(0)
impl<'a, T: ?Sized> DerefMut for RefMut<'a, T> {
    fn deref_mut(δmut self) -> δmut T { // κακοй тут lifetime?
        self.value // reborrowing!
```

Guard Pattern

Ref обёртка над &Т

В new увеличивает количество ссылок, в drop уменьшает

Из deref возвращает &T, привязанную вж к Ref

 \Rightarrow

Пока &Т жива, Ref<T> тоже жива, количество ссылок больше нуля, и

8mut появится не может

RefCell

В отличие от Cell, можно использовать для любого Т

Цена:

- можно получить панику, если сделать borrow_mut два раза
- в API будут Ref и RefMut вместо & / &mut
- маленькая, но не нулевая цена в runtime поддерживается количество ссылок

OnceCell



RefCell и Cell конструкции стандартной библиотеки, без языковой поддержки

Давайте самостоятельно напишем interior mutability примитив

OnceCell

- работает с не Copy типами, как RefCell
- get возвращает & ссылки, а не Ref
- можно вызвать . set только один раз (поэтому get safe)

Примитив для написания ленивых значений

```
pub struct OnceCell<T> {
    // Invariant: written to at most once.
    inner: UnsafeCell<Option<T>>,
}
impl<T> OnceCell<T> {
    pub fn new() -> OnceCell<T> {
        OnceCell { inner: UnsafeCell::new(None) }
    pub fn get(&self) -> Option<&T> {
        unsafe { &*self.inner.get() }.as_ref()
    }
    pub fn set(δself, value: T) -> Result<(), T> {
        let slot = unsafe { &mut *self.inner.get() };
        if slot.is_some() { return Err(value); }
        *slot = Some(value);
        0k(())
```

Заведём функцию, удобную в контексте ленивости:

```
impl<T> OnceCell<T> {
    pub fn get_or_init(&self, f: impl FnOnce() -> T) -> &T {
        let slot = unsafe { &mut *self.inner.get() };
        match slot {
            None => {
                *slot = Some(f());
                slot.as_ref().unwrap()
            Some(value) => value,
```

Заведём функцию, удобную в контексте ленивости:

```
impl<T> OnceCell<T> {
    pub fn get_or_init(&self, f: impl FnOnce() -> T) -> &T {
        let slot = unsafe { &mut *self.inner.get() };
        match slot {
            None => {
                *slot = Some(f());
                slot.as_ref().unwrap()
            Some(value) => value,
```



В данном случае unsafe содержит баг, и может привести к UB

Реентерабельность

Частый случай неожиданного алиасинга в однопоточном коде — реентерабельность

```
fn main() {
    let cell: OnceCell<Box<i32>> = OnceCell::new();
    let mut r1: Option<&i32> = None;
    let r2: &i32 = cell.get_or_init(|| {
        r1 = Some(δ*cell.get_or_init(|| Box::new(1)));
        Box::new(2)
    });
    let r1: &i32 = r1.unwrap();
    println!("{} {}", r1, r2);
$ ./main
599433320 2
```

Фикс

```
impl<T> OnceCell<T> {
    pub fn get_or_init(&self, f: impl FnOnce() -> T) -> &T {
       let slot = unsafe { &mut *self.inner.get() };
        match slot {
            None => {
                // smell: вызов callback в unsafe
                *slot = Some(f());
                slot.as_ref().unwrap()
            Some(value) => value,
```

Фикс

```
impl<T> OnceCell<T> {
    pub fn get_or_init(&self, f: impl FnOnce() -> T) -> &T {
        self.get().unwrap_or_else(|| {
            let inserted = self.set(f());
            assert!(inserted.is_ok(), "reentrancy");
            self.get().unwrap()
        })
$ ./main
thread 'main' panicked at 'reentrancy', main.rs:39:13
```

Контракт unsafe

unsafe даёт только четыре возможности:

- позвать **unsafe** функцию
- разыменовать сырой указатель
- реализовать unsafe trait
- обратиться к **static mut**

Если функция использует внутри **unsafe**, но сама не помечена **unsafe**, то её можно вызвать с **любыми** аргументами без боязни вызывать UB.

Если сама функция **unsafe**, то у неё есть safety-invariant для аргументов. Проверка инварианта — задача вызывающего кода.

Контракт unsafe

Что именно нельзя делать в unsafe?

- пока нет чёткого определения (нужна memory model)
- нельзя нарушать правила алиасинга &
- каст & к &mut немедленное UB
- нельзя писать через &T в не-UnsafeCell данные
- нельзя создать не-utf8 строку

Разное

http://smallcultfollowing.com/babysteps/blog/2014/05/13/focusing-on-ownership/

Реентерабельность приводит к багам в криптовалютах:

```
transferMoney(
    src: Addr,
    dst: Addr,
    amount: u64,
    willTransferEvent: Fn(),
    if balance[src] >= amount {
        willTransferEvent();
        balance[src] -= amount;
        balance[dst] += amount;
```