

Rust 2019

compscicenter.ru

aleksey.kladov@gmail.com



Лекция 1

Введение

Про курс

- Научиться программировать на Rust?
- Устроиться на работу?

Про курс

- Научиться думать о программах по-другому.
- Углубить понимание современного C++.

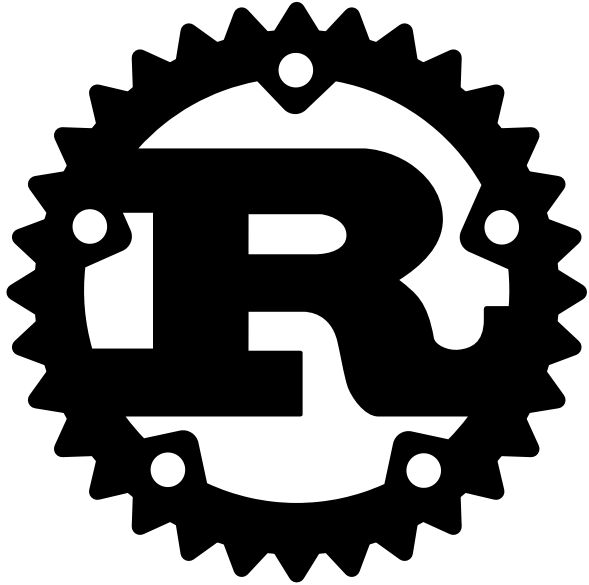
Про меня

- <https://github.com/matklad>
- IntelliJ Rust
- Cargo (система сборки Rust)
- rls 2.0 🤖



**Ferrous
Systems**

Про Rust



- 1.0 в 2015 году
- нет сборщика мусора
- минимальный runtime
- конкурент C++
- memory safety (!)

Что такое Runtime?

runtime

код "вокруг" вашей программы.

Типичные компоненты:

- сборщик мусора
- интерпретатор
- JIT компилятор
- представление значений в памяти

Цена Runtime

Runtime это замечательно!

Чем больше делает runtime, тем меньше надо делать вам.

Но:

- скорость
- размер
- переиспользование

Zero Cost Abstractions

Ключевой момент философии C++ и Rust:



высокоуровневые конструкции бесплатны во время
исполнения программы

Хорошая философия, когда ресурсы ограничены.

Пример (Java)

```
private static double average(int[] data) {  
    int sum = 0;  
    for (int i = 0; i < data.length; i++) {  
        sum += data[i];  
    }  
    return sum * 1.0d / data.length;  
}
```

```
$ java MainJ
```

```
30 ms
```

Пример (Rust)

```
fn average(xs: &[i32]) -> f64 {  
    let mut sum: i32 = 0;  
    for i in 0..xs.len() {  
        sum += xs[i];  
    }  
    sum as f64 / xs.len() as f64  
}
```

```
$ ./target/release/avg  
???
```

Пример (Rust)

```
fn average(xs: &i32[]) -> f64 {  
    let mut sum: i32 = 0;  
    for i in 0..xs.len() {  
        sum += xs[i];  
    }  
    sum as f64 / xs.len() as f64  
}
```

```
$ ./target/release/avg  
17 ms
```

Пример (Scala)

```
def average(x: Array[Int]): Double = {  
    x.reduce(_ + _) * 1.0 / x.size  
}
```

```
$ scala MainS  
518 ms
```

Пример (и снова Rust)

```
fn average(xs: &[i32]) -> f64 {  
    xs.iter().fold(0, |x, y| x + y) as f64 / xs.len() as f64  
}
```

```
$ ./target/release/avg  
18 ms
```

Анализ

Java (30 ms) vs Rust (17 ms)

Функция не аллоцирует объекты, единственная разница — в генерации кода.

Java (30 ms) vs Scala (518 ms)

Функции работают с объектами \Rightarrow боксинг.

Rust (17 ms) vs Rust (18 ms)

Функция — бесплатная абстракция.

Зачем нужен Runtime?

- Автоматическое управление памятью — огромная экономия времени программиста
- Закон Амдала — время работы программы не важно, если 90% это IO
- Ручное управление памятью — путь к катастрофическим ошибкам



Последний пункт — разница между C++ и Rust.

Где используется Rust?

- браузеры: Servo и Firefox
- операционные системы: Fuchsia
- криптовалюты: Parity, Exonum
- базы данных: TiKV

Hello, world

```
fn main() {  
    println!("Hello, World!");  
}
```

```
$ rustc main.rs # без оптимизаций  
$ ./main  
Hello, World!
```

Hello, world

```
#![no_main]
```

```
#[link_section=".text"]
```

```
#[no_mangle]
```

```
pub static main: [u32; 9] = [  
    3237986353,  
    3355442993,  
    120950088,  
    822083584,  
    252621522,  
    1699267333,  
    745499756,  
    1919899424,  
    169960556,  
];
```

Hello, Cargo



<https://rustup.rs/>

```
$ cargo new hello-world
  Created binary (application) `hello-world` package
$ cargo run --release
  Compiling hello-world v0.1.0 (/home/matklad/hello-world)
  Finished release [optimized] target(s) in 0.50s
  Running `target/release/hello-world`
Hello, world!
```

Основные Типы

Целые числа

кол-во бит	8	16	32	64	128	32/64
Знаковые	i8	i16	i32	i64	i128	isize
Беззнаковые	u8	u16	u32	u64	u128	usize

usize — размер указателя

Целые числа

- Литералы — целое число + суффикс

```
let y = 92_000_000i64;  
let hex_octal_bin = 0xffff_ffff + 0o777 + 0b1;  
let byte: u8 = b'a';  
assert_eq!(byte, 65);
```

- Тип литерала без суффикса выводится из контекста

```
let idx: usize = 92;
```

- По умолчанию — i32

```
let int = 92;  
println!("{}", int);
```

Арифметика

- арифметические операции: +, -, *, /
- /, % округляют к 0
- битовые/логические операции: <<, >>, |, &, ^
- инверсия битов: !
- нет оператора возведения в степень
- нет ++
- методы: (-92i32).abs(), 0b001100u8.count_ones()

Арифметика

Нет неявного приведения типов

```
let x: u16 = 1;
```

```
let y: u32 = x; // error: mismatched types
```

```
let y: u32 = x.into(); // Расширение без потери точности
```

```
let z: u16 = y as u16; // Берём младшие биты
```

```
let to_usize = 92u64 as usize;
```

```
let from_usize = 92usize as u64;
```

- **as** — оператор явного приведения типов

Арифметика

Переполнение — ошибка программиста

```
fn main() {  
    let x = i32::max_value();  
    let y = x + 1;  
    println!("{}", y);  
}
```

```
$ cargo run  
thread 'main' panicked at 'attempt to add with overflow',  
main.rs:3:13
```

```
$ cargo run --release  
-2147483648
```

Арифметика

Явная арифметика с переполнением

```
let x = i32::max_value();
```

```
let y = x.wrapping_add(1);  
assert_eq!(y, i32::min_value());
```

```
let y = x.saturating_add(1);  
assert_eq!(y, i32::max_value());
```

```
let (y, overflowed) = x.overflowing_add(1);  
assert!(overflowed);  
assert_eq!(y, i32::min_value())
```

```
match x.checked_add(1) {  
    Some(y) => unreachable!(),  
    None => println!("overflowed"),  
}
```

Переполнение в C++



Переполнение знакового типа в C или C++ —
undefined behavior

Что такое неопределённое поведение?

1. Результат операции зависит от архитектуры?
2. Результатом может быть любое число?
3. Инструкция оптимизатору: "такого не может быть".

main.cpp

```
#include <climits>
#include <iostream>
```

```
bool will_overflow(int x) {
    return x > x + 1;
}
```

```
int main() {
    std::cout << will_overflow(INT_MAX) << std::endl;
}
```

```
$ clang main.cpp -O0 && ./a.out
```

```
1
```

```
$ clang main.cpp -O2 && ./a.out
```

```
0
```

With undefined behavior anything is possible



Польза UB

```
for (int i = 0; i < m; ++i) {  
    foo(xs[i]);  
}
```

Оптимизация: замена индексации на указатели

```
for (T* it = &xs[0]; it < &xs[m]; ++it) {  
    foo(*it);  
}
```

Размер указателя — 64 бита, размер `int` — 32 бита.

Трансформация верна только если переполнение `int` не определено.

UB в Rust

Ключевой момент философии Rust, и главное отличие от C++:



Проверка типов гарантирует отсутствие UB*

Существуют **unsafe** операции: компилятор не может проверить их корректность, но требует явного блока **unsafe** { }.

Арифметика в стиле C++

```
let x = 92;  
let y = unsafe { x.unchecked_add(1) };
```

- такой функции пока нет
- программист обязан гарантировать отсутствие переполнения
- компилятор верит и использует при оптимизации
- коллеги программиста видят (`Ctrl+f`) `unsafe`

Числа с плавающей точкой (IEEE-754)

f32	f64
-----	-----

```
let y = 0.0f32;    // литерал f32
let x = 0.0;       // тип выводится, f64 по умолчанию

// точка обязательна
let z: f32 = 0;    // error: expected f32, found integer variable
let z: f32 = 0.0;

let not_a_number: f32 = std::f32::NAN;
let inf: f32 = std::f32::INFINITY;

// есть куча методов
8.5f32.ceil().sin().round().sqrt()
```

Логический тип

```
let to_be: bool = true;  
let not_to_be = !to_be;  
let the_question = to_be || not_to_be;
```

- && и || “ленивые”
- нет неявного приведения к bool

```
let i = 1;  
let b: bool = i == 0;  
let i = b as i32;
```

Кортежи

<code>()</code>	<code>(i32,)</code>	<code>(i32, i64)</code>
-----------------	---------------------	-------------------------

```
let pair: (f32, i32) = (0.0, 92);  
let (x, y) = pair;  
let x = pair.0;  
let y = pair.1;  
  
let void_result = println!("hello");  
assert_eq!(void_result, ());  
  
let trailing_comma = (  
    "Archibald",  
    "Buttle",  
);
```

Кортежи

В памяти $(i32, i32)$ это пара интов (8 байт):

7	07 00 00 00
(7, 263)	07 00 00 00 07 01 00 00

Объединение типов в кортеж — zero cost abstraction.^[1]

Кортежи

main.rs

```
fn main() {  
    let t = (92,);  
    println!("{:?}", &t as *const i32,); // 0x7ffc6b2f6aa4  
    println!("{:?}", &t.0 as *const i32); // 0x7ffc6b2f6aa4  
}
```

main.py

```
t = (92,)  
print(id(t))      # 139736506707248  
print(id(t[0]))   # 139736504680928
```

Массивы

<code>[i32; 0]</code>	<code>[i32; 1]</code>	<code>[i32; 10]</code>
-----------------------	-----------------------	------------------------



размер массива — константа, часть типа

`[i8; 3]` это примерно то же самое, что и `(u8, u8, u8)`.

```
let xs: [u8; 3] = [1, 2, 3];
assert_eq!(xs[0], 1);    // index -- usize
assert_eq!(xs.len(), 3); // len() -- usize
```

```
let mut buf = [0u8; 1024];
```

Ссылки

<code>&T</code>	<code>&mut T</code>
---------------------	-------------------------

- подробности — в следующей лекции
- представление ссылки — указатель
- не может быть `NULL`
- гарантирует, что объект жив

```
let mut x: i32 = 92;
```

```
let r: &mut i32 = &mut 92; // явное взятие ссылки  
*r += 1;                  // явное разыменовывание ссылки
```


Указатели

<code>*const T</code>	<code>*mut T</code>
------------------------------	----------------------------

- могут быть `NULL`
- **не** гарантируют, что объект жив
- разыменовывание указателя — **unsafe** операция
- встречаются редко (ffi и продвинутые структуры данных)

Box

Box<T>

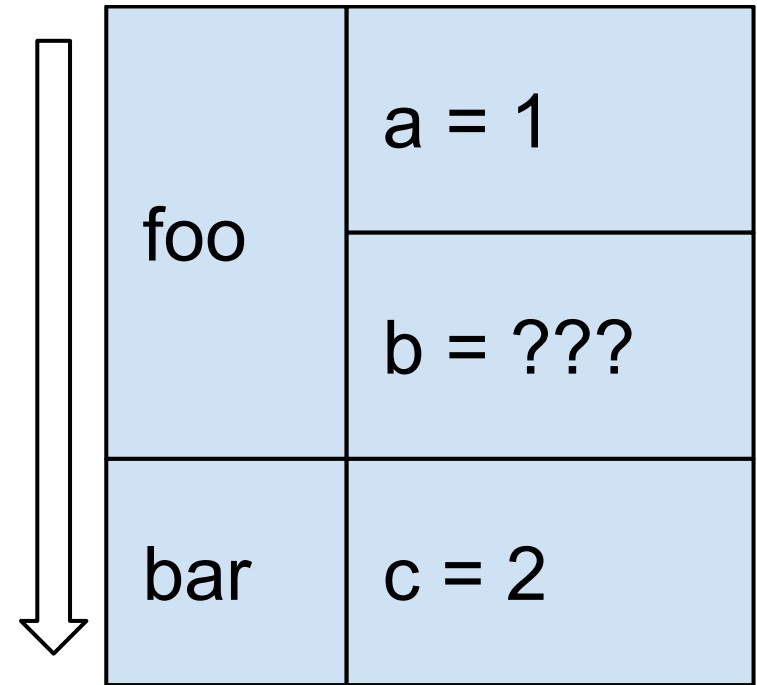
- указатель на данные в куче
- не может быть NULL
- `Box::new` выделяет память
- память освобождается на выходе из области видимости
- Для любителей C++: `std::unique_ptr`

```
let x: Box<i32> = Box::new(92);
```

Стек

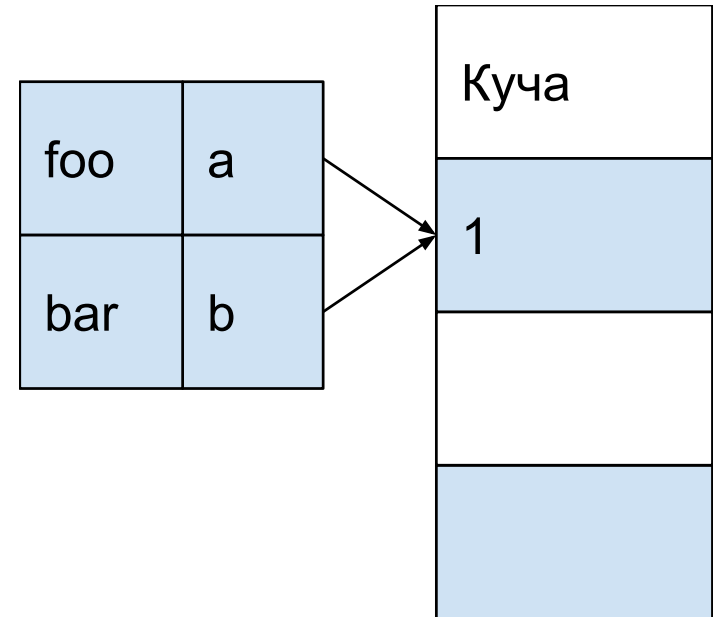
```
fn foo() {  
    let a = 1;  
    let b = bar();  
}
```

```
fn bar() -> i32 {  
    let c = 2;  
    92  
}
```



Куча

```
fn foo() {  
    let a: Box<i32>;  
    a = Box::new(1);  
    bar(&*a)  
}  
  
fn bar(b: &i32) {  
}
```



Стек

- быстро: сложить два числа
- автоматическое освобождение
- время жизни привязано к функции
- размер известен во время компиляции

Куча

- медленнее: `insert/remove` в дереве, синхронизация
- явные `malloc` и `free`
- произвольное время жизни
- любой размер

Стек

- локален для потока
- адресное пространство выделяется при старте потока (8mb)
- маппинг в физическую память ленивый
- если *очень* хочется, можно поменять после старта потока
- guard page

Куча

- глобальна для процесса
- mmap, brk для выделения адресного пространства
- аллокатор для распределения памяти

Как узнать, когда можно делать **free**?

Сборка мусора

Динамически считаем живые указатели на объекты, освобождаем недостижимую память.

[Unified theory of garbage collection](#)

Rust

Статически освобождаем память в фиксированном месте, запрещаем убегающие указатели.

RAII? Статическая сборка мусора? Счётчик ссылок в F_2 ?

```
fn foo() {  
    let x = Box::new(92); // вызов alloc  
    let r: &i32 = &x;  
    use_x(r);  
                                   // неявный вызов dealloc  
}  
  
fn use_x(x: &i32) {  
}
```

Память освобождается при выходе из области видимости ({ })


```
fn foo() {  
    let r: &i32;  
    {  
        let x = Box::new(92);  
        r = &x;  
    }  
  
    use_x(r);  
}  
  
fn use_x(x: &i32) {  
}
```

```
fn foo() {  
    let r: &i32;  
    {  
        let x = Box::new(92);  
        r = &*x; // borrowed value does not live long enough  
    }  
  
    use_x(r);  
}  
  
fn use_x(x: &i32) {  
}
```

Проблема

```
fn foo() {  
    let x = Box::new(92);  
    let y = x;  
}
```

Если память освобождается на выходе из блока, то мы освободим её дважды?

Присваивание (move)

Компилятор поддерживает множество инициализированных переменных, присваивание "тратит" правую часть

	// init	uninit
let y;	//	y
let x;	//	x, y
let x = Box::new(92);	// x	y
let t = x;	// t	x, y
let y = t;	// y	x, t
// y освобождает память		

при-сво-ить

завладеть, самовольно взять в свою собственность, выдать за своё.

Примеры

use after move

```
let spam = Box::new(92);  
let eggs = spam;  
println!("{}", spam); // use of moved value spam
```

Примеры

вызов функции

```
fn foo() {  
    let x = Box::new(92); // alloc  
    bar(x);  
    // x тут не определён  
}  
  
fn bar(x: Box<i32>) {  
    // dealloc  
}
```

drop

Вызов функции это move: напишем удалятор переменных

```
fn drop<T>(_value: T) {  
}
```

```
fn foo() {  
    let x = Box::new(1);  
    let y = Box::new(2);  
    drop(y);  
    drop(x);  
}
```

Функция `drop` доступна из коробки

Аффинные типы

```
let x: T = foo() in  
if condition  
  then then_branch  
  else else_branch
```

Обычная типизация

condition, then_branch, else_branch могут использовать x

Линейная типизация

нужно использовать x ровно один раз.

Аффинная типизация

можно использовать x , но не более одного раза.

Аффинные типы

let **x** = 92 in

if x > 0 then x else - x	только обычная типизация
---	--------------------------

if x > 0 then y else z	все три варианта
-------------------------------	------------------

if y > 0 then x else - x	все три варианта
--	------------------

if y > 0 then x else z	аффинная, но не линейная
-------------------------------	--------------------------

Обычные типы

$$\frac{\Gamma \vdash t_1 : T_{11} \rightarrow T_{12} \quad \Gamma \vdash t_2 : T_{11}}{\Gamma \vdash t_1 \ t_2 : T_{12}}$$

Аффинные типы

$$\frac{\Gamma_1 \vdash t_1 : T_{11} \rightarrow T_{12} \quad \Gamma_2 \vdash t_2 : T_{11} \quad \Gamma = \Gamma_1 \sqcup \Gamma_2}{\Gamma \vdash t_1 \ t_2 : T_{12}}$$



строим разбиение контекста для проверки
подвыражений

Проблема

А что если присваиваем в зависимости от условия?

```
let x = Box::new(92);  
let y;  
let z;  
if condition {  
    y = x;  
} else {  
    z = x;  
}  
// Кто освобождает память, x или y?
```

Drop flags

А что если присваиваем в зависимости от условия?

```
let x = Box::new(92);  
let y;  
let z;  
if condition {  
    y = x;  
} else {  
    z = x;  
}  
// Кто освобождает память, x или y?
```

Невидимый флаг *на стеке*: инициализирована ли переменная?

Очень маленький счётчик ссылок :o)

Vec

Vec<T>

- расширяющийся массив
- Box для n элементов

```
pub struct Vec<T> {  
    /// Указатель на данные в куче.  
    ptr: *const T,  
    /// Количество элементов в векторе.  
    /// Инвариант: len <= capacity.  
    len: usize,  
    /// Количество слотов в векторе (capacity).  
    /// Увеличивается в 2 раза при заполнении.  
    cap: usize,  
}
```

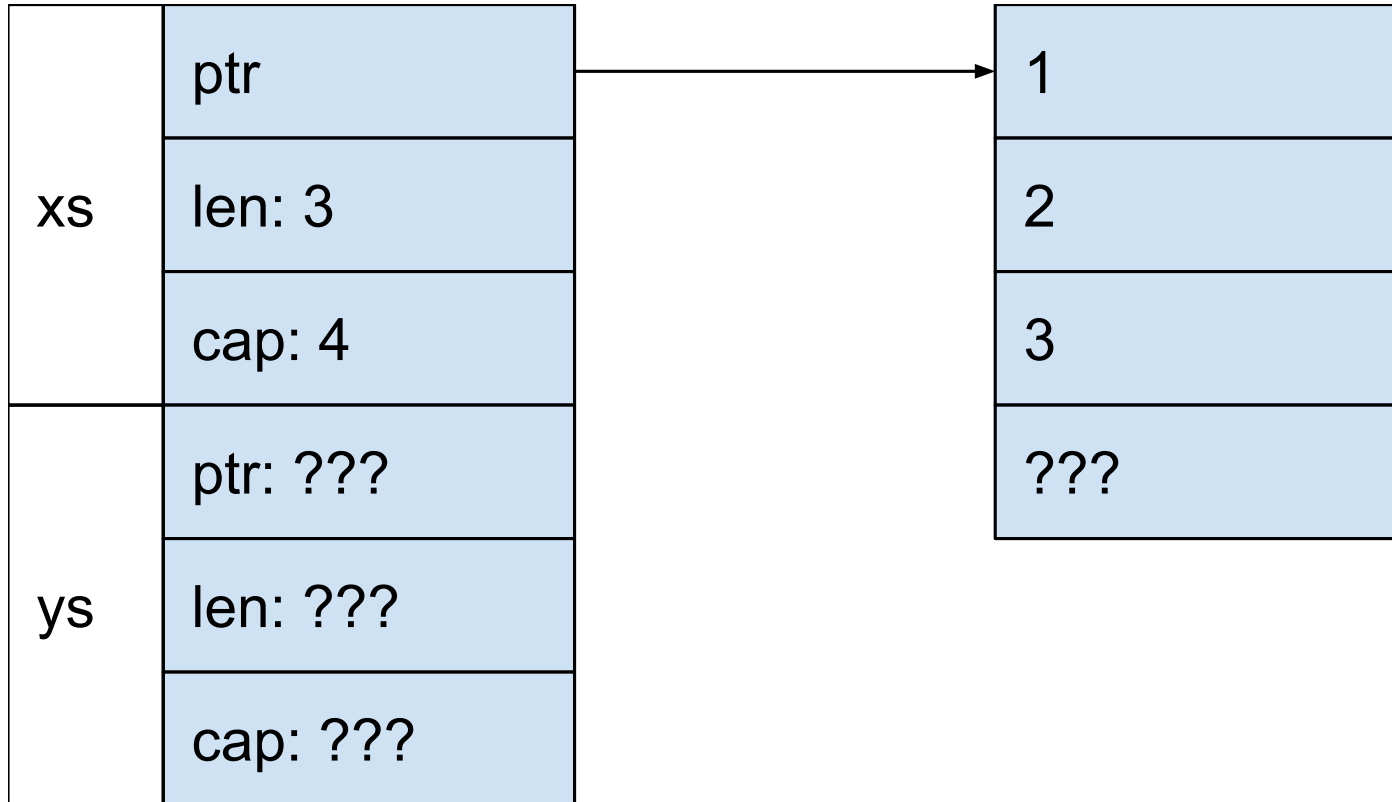
Vec

```
use std::mem::size_of;  
assert_eq!(  
    size_of::<Vec<i32>>(),  
    size_of::<usize>() * 3,  
);
```

```
let mut xs = vec![1, 2, 3];  
xs.push(4);  
assert_eq!(xs.len(), 4);  
assert_eq!(xs[2], 3);
```

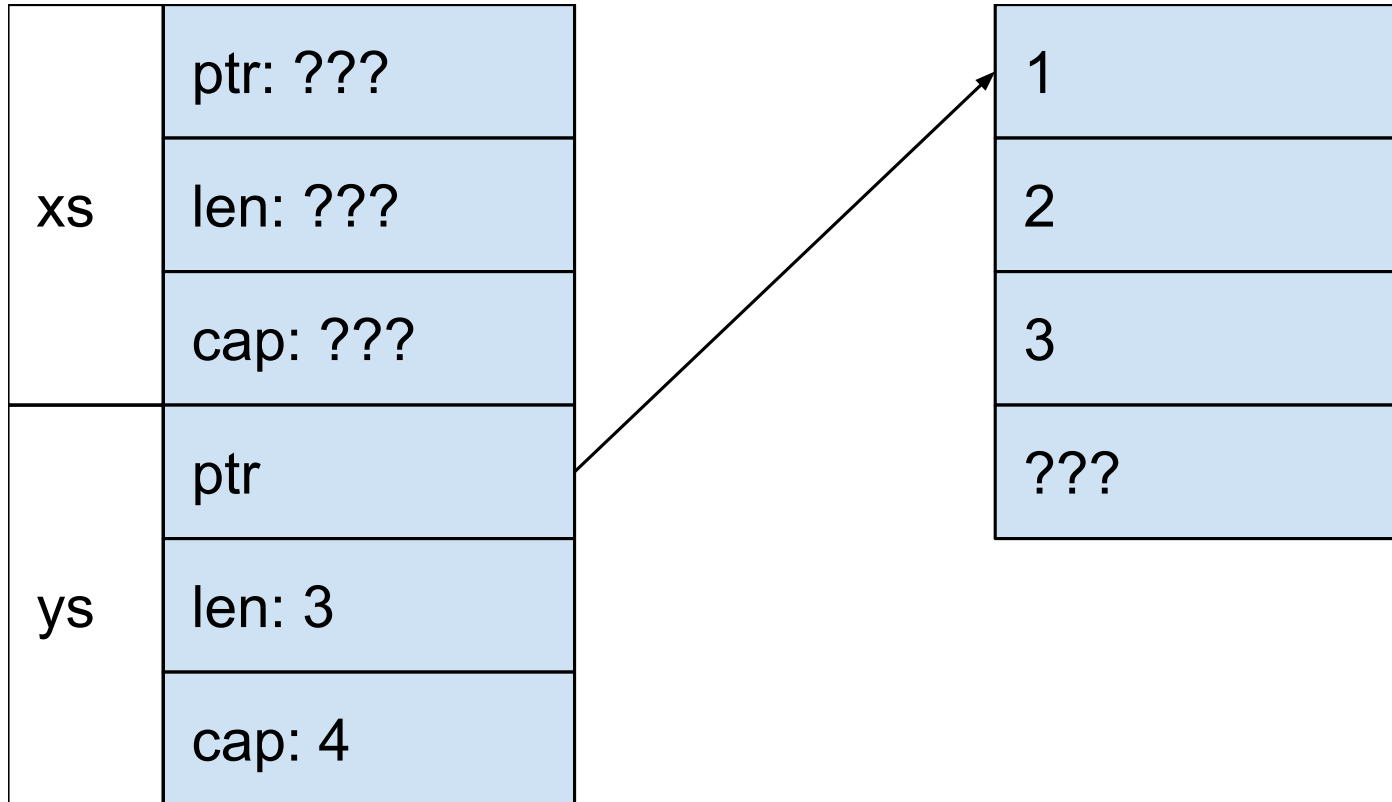
Vec

```
let ys;  
let xs = vec![1, 2, 3];  
ys = xs;
```



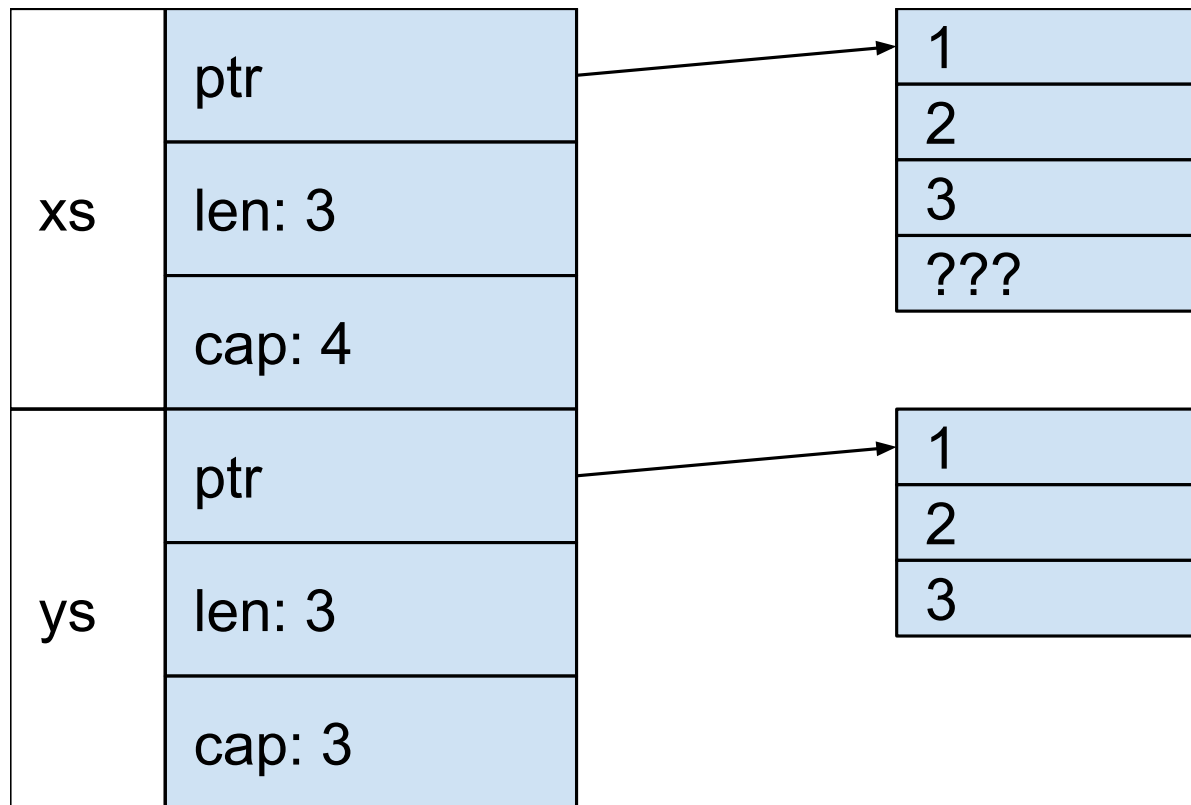
Vec

```
let ys;  
let xs = vec![1, 2, 3];  
ys = xs;
```



Vec

```
let ys;  
let xs = vec![1, 2, 3];  
ys = xs.clone();
```



Виды присваивания

`xs = ys`

- Python: увеличим счётчик ссылок.
- Java: копируем указатель, сборщик мусора на него посмотрит потом (+ опциональный барьер).
- C++: делаем глубокую копию объекта.
- Rust: в compile-time пометим `ys` как неинициализированную, в runtime скопируем байты на стеке.

Rust

- `move` это `memcpy` `sizeof::` байт
- есть всегда, не может завершиться с ошибкой
- поведение по умолчанию
- копирование — явный вызов `.clone`

C++

- можно перегрузить `move` конструктор
- есть не всегда, может кинуть исключение
- по умолчанию — копирование (за исключением `rvalue`-ссылок)
- **совместимость с C++98**

Представление объектов в памяти

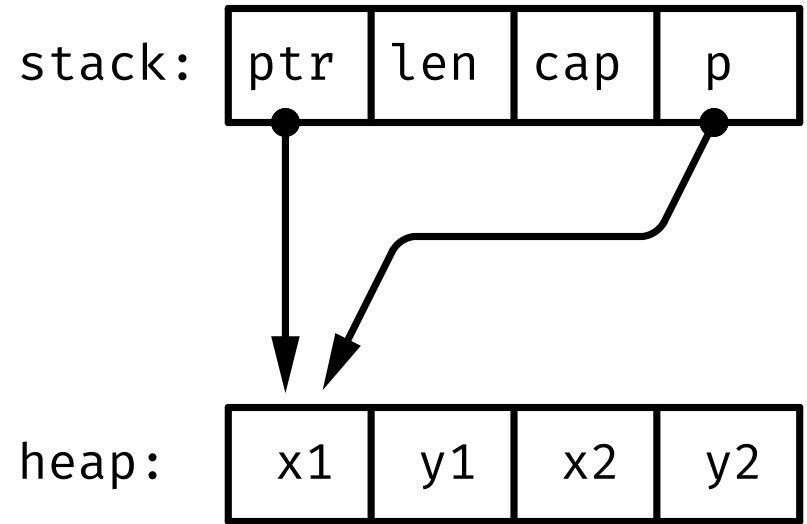
- CPU существенно быстрее RAM
- кэш существенно меньше и быстрее RAM
- разыменовывание указателя — дорогая операция
- компилятор может сгенерировать эффективный код
- компилятор **не** может поменять структуру данных

Rust/C++

```
struct Point { x: f64, y: f64}
```

```
let xs: Vec<Point> = ...;
```

```
let p: &Point = xs[0];
```



Java

```
class Point {  
    double x;  
    double y;  
}
```

```
ArrayList xs = ...;  
Point p = xs.get(0);
```

