16.

Trait Objects, Drop, Smartpointer ...

Vorweg: Raw Pointers

- Referenzen &T und &mut T
 - Für Maschine nur Pointer
 - Garantie: Zeigt auf ein gültiges Objekt von Typ T
- Raw Pointer *const T und *mut T
 - Keinerlei Garantien!
 - Dereferenzieren muss in **unsafe** {} Block passieren!
 - Werden wir wohl nie benutzen (außer zur Veranschaulichung in den Slides)

```
// We can create raw pointers in
// safe Rust
let p = 0xDEADBEEF as *const u32;
// But dereferencing is considered
// unsafe. The following code
// will result in "segfault"
let x = unsafe { *p };
println!("{}", x);
```

*mut () ist Pointer ohne
Typinformationen: Primitiv aber oft
nützlich!

Java zu Rust

```
interface Animal { void speak(); }
class Dog implements Animal { ... }
class Cat implements Animal { ... }
```

```
trait Animal { fn speak(&self); }
struct Dog; impl Animal for Dog { ... }
struct Cat; impl Animal for Cat { ... }
```

```
Animal choose() {
    if (userInput()) {
        return new Dog(...);
    } else {
        return new Cat(...);
Animal a = choose();
a.speak();
```

```
fn choose() -> Animal {
    if user_input() {
        Cat
    } else {
        Dog
               error: the trait bound
               Animal: std::marker::Sized
               is not satisfied
let a = choose(); // type `Animal`??
a.speak();
```

Monomorphization

- Spezielle Version für jeden Typ
- "Static Dispatch": call constant
 - Funktionspointer von **speak()** in jeder Spezialisierung bekannt
- Nachteile:
 - Code Bloat: viel Maschinencode (in der Praxis selten ein Problem)
 - Typ muss zur Compilierzeit bekannt sein

```
fn speak_twice<A: Animal>(a: A) {
    a.speak();
    a.speak();
}

let (a_cat, a_dog) = ...;
speak_twice(a_dog);
speak_twice(a_cat);
```

```
speak_twice<Cat>: ; Cat version
...

speak_twice<Dog>: ; Dog version
...

main:
    call speak_twice<Cat>
    call speak_twice<Dog>
```

Monomorphization: Vorteile

- Static Dispatch schneller als Dynamic Dispatch (später mehr Details)
- Ermöglicht Compiler Optimierungen:
 - Inlining
 - Code von Funktion an Aufrufstelle kopieren, anstatt aufzurufen
 - Im Beispiel **#[inline(never)]** entfernen, um Effekt im Assembly zu sehen
 - Eine der wichtigsten Optimierungen
 - Weitere spezielle Optimierungen durch Wissen über Typ
- → i.d.R. deutlich schneller!

```
#[inline(never)]
pub fn add_self<T>(x: T) -> T
    where T: Add<Output=T> + Copy
    X + X
pub fn foo(a: u64, b: f64)
    -> (u64, f64)
    (add_self(a), add_self(b))
```

Assembly zum Code

Dynamic Dispatch: Wie?

- Ziel:
 - Funktion, die zur Laufzeit die richtige speak() Funktion aufruft
 - Typ zur Kompilierzeit nicht bekannt!
- *Lösung*: Funktionspointer übergeben

```
let my_dog = Dog::new(...);

// these casts don't quite work like this
let fptr = Dog::speak as fn(*mut ());
let aptr = &mut my_dog as *mut ();
speak_twice(aptr, fptr);
```

```
// Types contain data
struct Dog { name: String }
struct Cat { legs: u8 }
```

```
fn speak_twice(
    // pointer to some data
    animal_data: *mut (),
    // function pointer
    speak_fptr: fn(*mut ()),
) {
    speak_fptr(animal_data);
    speak_fptr(animal_data);
}
```

Dynamic Dispatch: Wie?

- Was ist mit mehreren Funktionen?
 - → vtable und vptr (von virtual function)
- Vtable: Speichert alle Funktionspointer
 - Muss nur einmal angelegt werden
- Data-Pointer (**self**): Zeigt auf Objekt

```
fn speak_twice(data: *mut (), vptr: &AnimalVTable) {
    (vptr.speak)(data);
    (vptr.speak)(data);
}
```

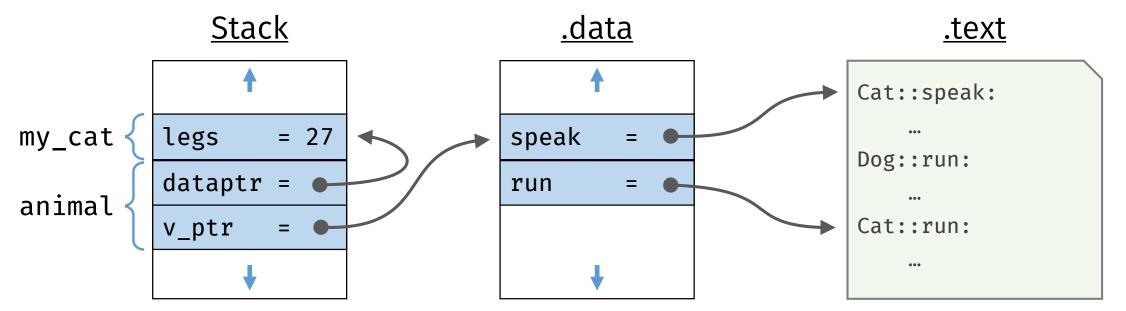
```
trait Animal {
    fn speak(&self);
    fn run(&self);
struct AnimalVTable {
    speak: fn(*mut ()),
    run: fn(*mut ()),
static DOG_VTABLE: ... = ... {
    speak: Dog::speak as ...,
    run: Dog::run as ...,
static CAT_VTABLE: ... = ...;
```

Trait Objects

- Referenz auf Trait (z.B. &Animal)
 - Wird dargestellt durch vptr und dataptr
 - Sog. "Fat Pointer", ähnlich wie &[T]
- Nur "Animal" ist ein unsized Typ

```
fn speak_twice(a: &Animal) {
    a.speak();
    a.speak();
}

let my_cat = Cat { legs: 27 };
let animal: &Animal = &my_cat;
speak_twice(animal);
```



Vtable: ein bisschen komplizierter

- Vtable enthält weitere Felder
 - Später mehr Infos zum Destruktor
- Komplette Dokumentation im Buch

Beispiel mit Assembly

```
trait Animal {
    fn speak(&self);
    fn run(&self);
struct AnimalVTable {
    destructor: fn(*mut ()),
    size: usize, // currently unused
    align: usize, // currently unused
    speak: fn(*mut ()),
    run: fn(*mut ()),
static VTABLE_DOG_AS_ANIMAL = ...;
static VTABLE_CAT_AS_ANIMAL = ...;
```

Trait Objects zurückgeben

```
fn choose() -> &Animal {
    if user_input() {
        &Cat { legs: 3 }
    } else {
        &Dog::new(...)
    }
}
error: does not live long enough
fn choose() -> Box<Animal> {
        if user_input() {
            Box::new(Cat { legs: 3 })
        } else {
            Box::new(Dog::new(...))
        }
}
```

- Trait Objects immer hinter Pointer
- Zurückgeben aus Funktion mit Heap-Allokation (Box)
 - DSTs auf dem Stack nur schwierig möglich! (In Rust noch gar nicht)
- Falls endlich viele Optionen: Enum dafür erstellen

Trait Objects: Einschränkungen

- Trait ist "object safe", wenn:
 - Alle Methoden sind object safe; und
 - Trait verlangt nicht Self: Sized
- Methode ist *object safe*, wenn:
 - Methode verlangt Self: Sized; oder
 - Folgendes muss zutreffen:
 - Keine Typparameter; und
 - Besitzt Receiver-Argument (&self); und
 - Benutzt nicht Self
- Mehr Informationen

```
trait Clone {
   fn clone(&self) -> Self;
}
```

```
fn recover_type(d: &Clone) {
    // What's the type of x?
    let x = d.clone();
}

let v = Vec::new();
recover_type(&v);
```

error: the trait `Clone` cannot be made into an object

Trait Object mehrerer Traits

```
fn literate_animal(a: &(Animal + io::Read)) { ... }
```

- Funktioniert nicht: Wir bräuchten zwei Vptrs
 - Oder: eine gemeinsame Vtable (<u>simuliert durch eigenes Trait</u>)
 - Theoretisch möglich, aber schwierig (in Rust nicht möglich!)
- Aber:

```
fn foo(a: &(Animal + Sync + Send)) { ... } // works
```

- Sync und Send als spezielle Marker-Traits
- Lifetime Bounds (später mehr)

Übersicht

Static Dispatch

fn foo<T: Trait>(x: T)

- Durch Monomorphization
- Deutlich schneller
 - Auch durch weitere mögliche Optimierungen
- Mehr Möglichkeiten, wenn Compiler den Typ kennt
- In Rust meist Static Dispatch

Dynamic Dispatch

fn foo(x: &Trait)

- Durch Vtable und Type Erasure
- Fast immer deutlich langsamer
- Konkreter Typ muss nicht zur Kompilierzeit gekannt werden
- Standard in Sprachen wie Java
 - Unter anderem der Grund, warum gewisse Sprachen langsamer sind

Unsized Types Übersicht

- Oder: Dynamically Sized Types (DSTs)
- Built-in:
 - Slice [T] (str ist newtype um [u8])
 - Trait Objects
- Eigene Typen:
 - Structs mit unsized type als letztes Feld
 - Beispiel: **std::path::Path**
 - So könnte auch **str** definiert sein
- Referenz auf Unsized Types immer "Fat Pointer": Vervollständigen Typ

```
// Not the original definition!
struct Path([u8]);
// `Path` is now unsized
```

Drop Trait

- In C++: Destruktor
- Methode drop() wird für jedes Binding aufgerufen, welches den Scope verlässt

```
impl Drop for Cat {
    fn drop(&mut self) {
        // Take this, QM!
        println!("Cat is dead!");
    }
}
```

```
fn main() {
    let c = Cat;
    println!("Mhh... ?");
}
```

trait Drop {

fn drop(&mut self);

```
Mhh… ?
Cat is dead!
```

Drop

- Zum Aufräumen:
 - Freigeben von Speicher
 - Schließen von Verbindungen
 - ...
- Methode kann nicht manuell aufgerufen werden
 - Compiler sorgt dafür, dass drop() maximal einmal pro Variable aufgerufen wird¹
 - Manuell droppen mit Funktion drop()

```
let mut c = Cat;
c.drop(); // error
```

```
let c = Cat;
drop(c); // that's fine
```

¹ Es wird nicht garantiert, dass **drop()** überhaupt aufgerufen wird. Dies ist aber fast immer der Fall. Siehe auch <u>forget()</u>.

Drop: Reihenfolge

- Von innen nach außen
- Entgegen Initalisierungsreihenfolge
- Move droppt nicht!

```
fn main() {
    let a = EchoDrop { c: 'a' };
    let b = EchoDrop { c: 'b' };
    {
       let c = EchoDrop { c: 'c' };
    }
    let d = EchoDrop { c: 'd' };
}

Playground
```

```
struct EchoDrop {
    c: char,
}

impl Drop for EchoDrop {
    fn drop(&mut self) {
        println!("dropped: {}", self.c);
    }
}
```

```
fn main() {
    let a = EchoDrop { c: 'a' };
    let b = EchoDrop { c: 'b' };
}
```

```
dropped: b
dropped: a
```

Smartpointer

- **Dumb Pointer**: Nur Addresse, kümmert sich um nichts
- *Smartpointer*: Verwaltet Owner und löscht letztlich den Pointee
- Einfachster Smartpointer: **Box<T>**
 - Genau einen Owner
 - Löscht Pointee wenn Scope zuende
 - Kein Overhead
 - In C++: unique_ptr<T>

Dumb Pointer (in C)

```
int main(int argc, char** argv) {
   int *p = malloc(sizeof(int));
   *p = 3;
   // pointer does nothing at the end
   // of the scope ... → memory leak
}
```

```
fn main() {
    let b = Box::new(3);
    // When the scope ends, b is
    // dropped. The Drop-impl will
    // drop the value and free
    // the memory.
}
```

Pseudo Box Implementation

```
struct Box<T> {
    ptr: *mut T,
impl<T> Box<T> {
    fn new(t: T) -> Self {
        unsafe {
            let ptr = heap::allocate(mem::size_of::<T>());
            *ptr = t;
            Box { ptr: ptr }
```

```
impl<T> Drop for Box<T> {
    fn drop(&mut self) {
       unsafe {
          mem::drop_in_place(self.ptr);
          heap::deallocate(self.ptr);
       }
    }
}
```

Dies ist halber Pseudocode und nicht die richtige Implementierung!

Reference Counted

- Rc<T> (Reference Counted):
 - Mehrere Owner
 - Löscht Pointee, wenn Scope des letzten Owner zuende ist
 - Erlaubt nur lesenden Zugriff
- Arc<T> (Atomically RC):
 - Wie Rc<T>, aber hat atomaren Ref-Counter (langsamer)
 - Kann an andere Threads geschickt werden

```
let a = Rc::new("hi".to_string());
    // This won't clone the string!
    let b = a.clone();
    // a and b reference the same
    // string on the heap
    println!("{}", *b);
// the string is not freed yet!
println!("{}", *a);
// When a's scope ends, the string is
// finally freed
```

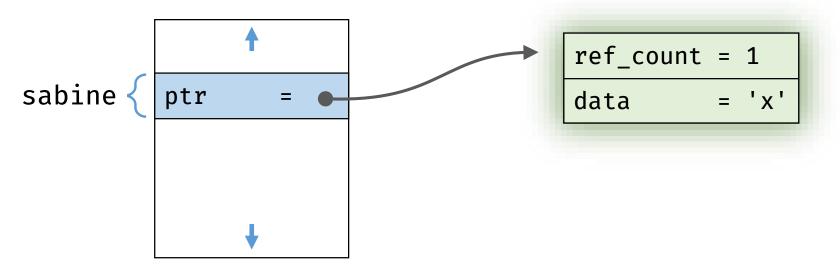
Pseudo Implementation

```
struct Shared<T> {
    ref_count: usize,
    data: T,
struct Rc<T> {
    ptr: *mut Shared<T>,
impl<T> Rc<T> {
    fn new(t: T) -> Self {
        // allocate `Shared` on heap.
        // with ref_count = 1
```

```
impl<T> Clone for Rc<T> {
    fn clone(&self) -> Self {
        self.ptr.ref_count += 1;
        Rc { ptr: self.ptr }
impl<T> Drop for Rc<T> {
    fn drop(&mut self) {
        self.ptr.ref_count -= 1;
        if self.ptr.ref_count == 0 {
            self.deallocate();
           Dies ist halber Pseudocode und
         nicht die richtige Implementierung!
```

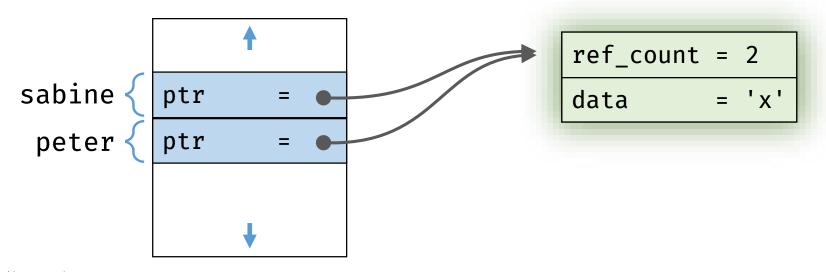
```
fn main() {
   let sabine = Rc::new('x');
```

• new() \rightarrow ref_count = 1



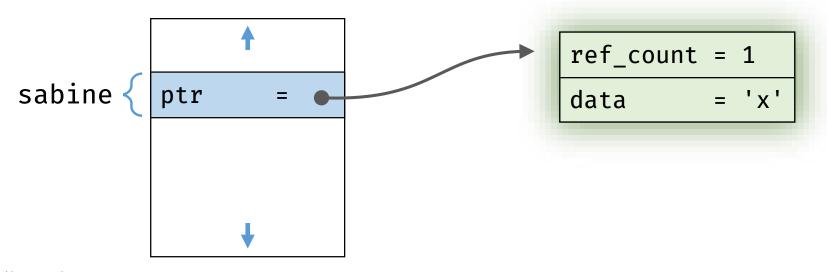
```
fn main() {
   let sabine = Rc::new('x');
   {
    let peter = a.clone();
```

- new() \rightarrow ref_count = 1
- clone() → ref_count = 2



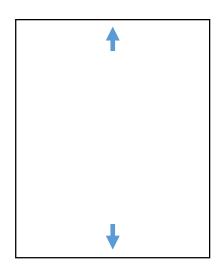
```
fn main() {
    let sabine = Rc::new('x');
    {
       let peter = a.clone();
    }
```

- new() \rightarrow ref_count = 1
- clone() → ref_count = 2
- drop() \rightarrow ref_count = 1



```
fn main() {
    let sabine = Rc::new('x');
    {
       let peter = a.clone();
    }
}
```

```
    new() → ref_count = 1
    clone() → ref_count = 2
    drop() → ref_count = 1
    drop() → ref_count = 0
    (dann gelöscht)
```



Zyklen und Weak<T>

- Rc-Zyklus führt zu Speicherleak
 - Ref-Count fällt nie auf 0
- Zum Vermeiden von Zyklen: Weak<T>
 - Existenz erhöht Ref-Count nicht
 - Kann erfragen, ob Original-Objekt noch existiert
 - Erstellen mit downgrade()
 - Optionale Referenz auf Daten mit upgrade()
- Beispiel: Baum
 - Childpointer: **Rc**, Parentpointer: **Weak**

```
let weak = {
    let orig = Rc::new(27);
    let w = orig.downgrade();
    // returns `Some(...)`
    w.upgrade();
    W
}; // orig is dropped here
// returns `None`
weak.upgrade();
```