# 第四章 函数

本章要点：如何定义函数；传递参数的多种方式；调用本模块、外部模块、其他编程语言定义的函数；闭包的定义和使用。

函数是Rust编程语言的重要组成部分。函数能够帮助我们封装过程，实现代码重用。结合Rust中的高阶函数、闭包、泛型、trait对象，可以让我们在Rust中实现函数式编程，达到更高的抽象水平。

## 4.1 函数声明与定义

函数在Rust中十分常见。在一个能够生成可执行文件的Rust程序中，我们需要main函数作为该程序执行时的入口。一个main函数的定义如代码片段ch4\_1.rs所示。

*//这是一个main函数实例*

fn main() {

    println!("demo that defines a main function");

}

代码片段ch4\_1.rs

### 4.1.1 函数的基本语法

**1. 函数的声明。**

不同于C语言，Rust不支持函数的声明。Rust将函数作用域管理的主要工作交给了模块（module）和Crate。Rust中的函数可以在其定义所属模块的任意位置被调用。我们也可以通过设置模块的可见性，以及对模块的引用，控制函数在其他模块中的作用域。

**2. 函数的定义。**

在Rust中，我们用fn关键字表示函数定义的起始。之后是函数名、参数列表、返回值类型和函数体。Rust中的函数名通常采用蛇形命名法：用下划线‘\_’分割单词，所有字母小写。参数列表用‘()’表示，内部用逗号‘,’分隔每个参数，每个参数以‘参数名:类型’的格式定义。参数列表可以为空。返回值类型用一个箭头指出，格式为‘-> 返回值类型’。函数体在‘{}’内，是表示函数执行过程的语句块。除函数体外，一个函数定义的其余部分被称作函数签名。一个函数的定义如代码片段ch4\_2.rs所示，这个例子定义了一个返回参数增加1的函数，参数和返回值的类型都为i32。

*//这是一个函数定义的实例*

fn plus\_one\_i32 (param1: i32) -> i32 {

    return param1 + 1;

}

代码片段ch4\_2.rs

3**. 函数的返回值。**

在Rust中，我们用return语句来表示函数要返回的变量，如上面的代码片段ch4\_2.rs所示；也可以在语句块的最后位置，用一个表达式作为返回值，如代码片段ch4\_3.rs所示。

*//这是一个表达式作返回值的实例*

fn plus\_one\_i32 (param1: i32) -> i32 {

    param1 + 1

}

代码片段ch4\_3.rs

return语句能够让控制流提前返回，而表达式作返回值时没有这一功能，如代码片段ch4\_4.rs所示。

fn abs\_i32(x: i32) -> i32 {

    if x > 0 {

*//这里不能用表达式‘x’代替return语句*

*//因为表达式无法让控制流提前返回*

        return x;

    }

    -x

}

代码片段ch4\_4.rs

Rust允许函数签名中不标注返回值类型。此时，Rust会给这个函数赋予缺省返回值类型：空元组类型‘()’。代码片段ch4\_1.rs中的main函数就是这样的一个例子。

Rust函数只允许唯一的返回值。如果我们想要同时返回多个值，可以用元组实现，如代码片段ch4\_5.rs所示，定义了一个函数，以一个Vec<i32>变量为参数，返回其算术平均值和几何平均值。

*//求i32数组v的几何平均数和算数平均数*

fn mean\_arithmetic\_geometric(v: Vec<i32>) -> (f64, f64) {

*//初始化几何平均数为0和算术平均数为1*

**let** **mut** arithmetic\_mean = 0f64;

**let** **mut** geometric\_mean = 1f64;

*//对v中的每个元素求和、求积*

    for x in &v {

        arithmetic\_mean += \*x as f64;

        geometric\_mean \*= \*x as f64;

    }

*//求得几何平均数和算数平均数*

    arithmetic\_mean /= v.len() as f64;

    geometric\_mean = geometric\_mean.powf(1f64/v.len() as f64);

*//以元组形式返回几何平均数和算数平均数*

    (arithmetic\_mean, geometric\_mean)

}

代码片段ch4\_5.rs

Rust函数返回值的类型也是唯一的。这是因为Rust编译器在编译函数时需要确定返回值在栈中需要分配的空间。我们在需要返回实现了某些特定trait的变量，但只有在运行时才能确定这些变量类型的时候，就要注意这一条规则。下面的代码片段ch4\_6.rs（a）定义了一个trait Authors,以及实现了该trait的类型Paper和Book。Authors定义的方法get\_authors(&self)让我们能够获取文献的作者信息。

**trait** Authors {

    fn get\_authors(&self) -> Vec<String>;

}

**struct** Paper {

    title: String,

    authors: Vec<String>,

    doc\_id: String,

}

impl Authors for Paper {

    fn get\_authors(&self) -> Vec<String> {

        return self.authors.clone();

    }

}

**struct** Book {

    name: String,

    authors: Vec<String>,

    publisher: String,

}

impl Authors for Book {

    fn get\_authors(&self) -> Vec<String> {

        return self.authors.clone();

    }

}

代码片段ch4\_6.rs（a）

现在，我们设计了一个函数get\_authors(x: i32)来模拟查询文献作者的过程，如代码片段ch4\_6.rs（b）所示，当参数x为1时返回paper，其他情况时返回book。为了限制调用者只能够访问返回值的作者信息，我们用impl Authors作为返回值类型。非常遗憾的是，尽管这段代码看上去完美的实现了我们预想的功能，但是它无法通过编译。因为在编译这段代码的时候，编译器无法确定函数返回值类型在栈上的大小，即便Paper和Author这两个类型结构等价。

*// fn get\_authors(x: i32) -> impl Authors {*

*//     let paper = Paper {*

*//         title: String::from("Paper Title"),*

*//         authors: vec![String::from("a")],*

*//         doc\_id: String::from("1")*

*//     };*

*//     let book = Book {*

*//         name: String::from("ProgrammingInRust"),*

*//         authors: vec![String::from("b")],*

*//         publisher: String::from("c")*

*//     };*

*//     if x == 1 {*

*//         return paper;*

*//     }*

*//     else {*

*//         return book;*

*//     };*

*// }*

代码片段ch4\_6.rs（b）

Rust的智能指针Box类型给代码片段ch4\_6.rs（b）中遇到的问题提供了解决方案，如代码片段ch4\_6.rs（c）所示，我们将返回值类型修改为Box<dyn Authors>。这样我们在栈上只保存一个指向堆区的指针作为返回值，而堆上的返回值到运行时再去确定具体的数据类型，从而保证了函数返回值类型的唯一性。

fn get\_boxed\_authors(x: i32) -> Box<dyn Authors> {

**let** paper = Paper {

        title: String::from("Paper Title"),

        authors: vec![String::from("a")],

        doc\_id: String::from("1")

    };

**let** book = Book {

        name: String::from("ProgrammingInRust"),

        authors: vec![String::from("b")],

        publisher: String::from("c")

    };

    if x == 1 {

        return Box::new(paper);

    }

    else {

        return Box::new(book);

    };

}

代码片段ch4\_6.rs（c）

### 4.1.2 函数定义的Shadow机制

在Rust中，我们可以在不同的作用域中定义同名的函数。这两个作用域可以是不相关的，也可以具有嵌套关系。如代码片段ch4\_7.rs所示，我们在两个具有嵌套关系的作用域中分别定义了两个ch4\_3.rs中的plus\_one\_i32函数，它们具有不同的参数列表和函数体。

*// 位于ch4\_7.rs作用域*

fn plus\_one\_i32 (param1: i32) -> i32 {

    println!("ch4\_7.rs scope");

    param1 + 1

}

fn main() {

*// 位于ch4\_7.rs-main作用域*

    fn plus\_one\_i32 (param1: &i32) -> i32 {

        println!("ch4\_7.rs-main scope");

        param1 + 1

    }

*// 用位于ch4\_7.rs-main作用域的plus\_one\_i32*

    println!("main: {}", plus\_one\_i32(&1));

*// 调用位于ch4\_7.rs作用域的plus\_one\_i32*

    println!("main: {}", self::plus\_one\_i32(0));

}

代码片段ch4\_7.rs

代码片段ch4\_7.rs的运行结果如下所示：

ch4\_7.rs-main scope

main: 2

ch4\_7.rs scope

main: 1

从代码片段ch4\_7.rs的实现及其运行结果可以看出，在main函数中定义的plus\_one\_i32函数通过Shadow机制将外部定义的plus\_one\_i32函数定义遮蔽，从而在main函数中无法直接调用main函数外部定义的plus\_one\_i32函数。但是在main函数作用域中，外部定义的plus\_one\_i32函数并不是不可见的，它仍然可以通过显示标注crate符号被调用。

## 4.2 参数传递

函数参数在函数与上下文环境的互动中起着重要的作用。运用传递参数的不同方式，可以让函数获取上下文中的信息，以及改变上下文。

### 4.2.1 按值传递参数

1**. 不可变按值传递参数。**

下面的代码片段ch4\_8.rs实现了返回String类型参数s的最后一个字符的u8编码。参数s的定义的传参方式就是按值传递参数。

*//取参数s串最后一位的u8编码*

fn tail(s: String) -> u8 {

    if !s.is\_empty() {

        s.as\_bytes()[s.len() - 1]

    }

    else {

        0

    }

}

fn main() {

**let** s = String::from("ProgrammingInRust");

    assert\_eq!(tail(s), 't' as u8);

*// tail(s)获得了s的所有权，*

*// tail(s)调用结束后将不能再使用s。*

}

代码片段ch4\_8.rs

按值传递参数会将参数的所有权转移到函数中。在函数返回后，调用者因不再拥有参数的所有权，无法被再次使用。

如果把代码片段ch4\_8.rs中函数的参数类型替换为i32或者其他一些简单的数据类型，如代码片段ch4\_9.rs所示。我们会发现在函数调用结束后能够再次使用这个变量。难道是这个变量的所有权又被归还了？情况不是这样的！

*// 取i32类型参数x的个位数字*

fn tail(x: i32) -> i32 {

    x % 10

}

fn main() {

**let** one = 1;

    assert\_eq!(tail(one), 1);

*// 这里，变量one在调用tail(one)后可以被再次使用。*

    assert\_eq!(tail(one), 1);

}

代码片段ch4\_9.rs

在按值传递参数时，Rust会将对应的变量做一次浅拷贝，把这份拷贝作为参数传递给函数。对于像i32，i64，f32，f64这些仅使用栈上资源的类型来说，浅拷贝与深拷贝无异。而需要使用堆资源的类型，如String，在进行浅拷贝时，不会复制堆上的资源，为了避免在释放资源时发生内存重复释放的问题，需要剥夺原变量的所有权。下面的MIR片段4-8和MIR片段4-9验证了前文。在语言实现的层面上，这一差异体现在i32，i64，f32，f64这些仅使用栈上资源的类型实现了Copy triat，而String等使用堆资源的类型没有也无法实现Copy triat。

//对应代码片段ch4\_8.rs

bb0: {

\_1 = <String as From<&str>>::from(const "Program mingInRust") -> bb1;

// let s = String::from("ProgrammingInRust");

}

bb1: {

\_5 = move \_1; // 浅拷贝s，所有权转移

\_4 = tail(move \_5) -> bb2; // tail(s);

}

MIR片段4-8

//对应代码片段ch4\_9.rs

bb0: {

\_1 = const 1\_i32; // let one = 1;

\_5 = const 1\_i32;

\_4 = tail(move \_5) -> bb1; // tail(one);

}

MIR片段4-9

2**. 可变的按值传递参数。**

如代码片段ch4-10.rs，在参数名称前加上mut关键字，可以让传递的参数在函数中可变。

*// 给参数s1拼接"Rust"并输出*

fn append(**mut** s1: String) {

    s1.extend(['R', 'u', 's', 't'].iter());

    println!("{}", s1);

}

fn main() {

**let** s1 = String::from("ProgrammingIn");

    append(s1);

}

代码片段ch4\_10.rs

按值传递参数的可变性与调用者提供的变量的可变性无关，函数中对这一类参数的修改也不会改变调用者的上下文。这是因为函数参数是调用者提供的变量的浅拷贝，相当于使用let语句重新绑定一次变量，在完成绑定后参数与调用者的上下文无关。

### 4.2.2 引用传递参数

1**. 不可变引用传递参数。**

如代码片段ch4\_11.rs，在参数类型前加上&符号实现不可变的引用传递。引用传递参数能够让调用者保持参数变量的所有权，在函数调用结束后继续使用该参数。

*// 取参数s串最后一位的u8编码*

fn tail(s: &String) -> u8 {

    if !s.is\_empty() {

        s.as\_bytes()[s.len() - 1]

    }

    else {

        0

    }

}

fn main() {

**let** s = String::from("ProgrammingInRust");

    assert\_eq!(tail(&s), 't' as u8);

*// 引用传递参数时，调用者能够保持参数变量的所有权*

    assert\_eq!(tail(&s), 't' as u8);

}

代码片段ch4\_11.rs

观察代码片段ch4\_11.rs对应的MIR片段4-11，可以发现，在按引用传递参数s时，会将调用者创建的引用进行浅拷贝，函数tail获得该引用拷贝的所有权。由于引用类型不占用堆空间的资源，故浅拷贝时并不会剥夺原变量的所有权。这样，原变量的所有权仍在调用者手中，调用者能够继续使用变量s及其引用。

bb0: {

\_1 = <String as From<&str>>::from(const "Programm ingInRust") -> bb1;

// let s = String::from("ProgrammingInRust");

}

bb1: {

\_6 = &\_1; // 创建s的一个不可变引用

\_5 = \_6; // 浅拷贝该引用

\_4 = tail(move \_5) -> [return: bb2, unwind: bb9];

// tail函数获得该引用拷贝的所有权

}

MIR片段4-11

2**. 可变引用传递参数。**

如代码片段ch4\_12.rs所示，在参数类型前加上&mut实现可变引用传递。

*// 给参数s1拼接"Rust"并输出*

fn append\_rust(s1: &**mut** String) {

    s1.extend(['R', 'u', 's', 't'].iter());

    println!("{}", s1);

}

fn main() {

**let** **mut** s1 = String::from("ProgrammingIn");

    append\_rust(&**mut** s1);

*// 对可变引用参数的修改具有副作用*

    assert\_eq!(s1, String::from("ProgrammingInRust"));

}

代码片段ch4\_12.rs

在函数体中，对可变引用参数的修改也会同时改变调用者相关变量的值，产生副作用。

### 4.2.3函数签名中的生命周期参数

Rust编译器通过分析变量的生命周期来实现安全的内存管理，避免悬垂指针的产生。借用的出现让生命周期的分析变得复杂。Rust编译器中的借用检查器专门来检查借用相关的变量生命周期。为控制借用检查的设计和分析的复杂度，Rust的借用检查器不进行跨函数的借用检查，而以函数为粒度进行借用检查。当程序中出现跨函数的借用时，在一些情况下需要显示标注生命周期参数来帮助Rust借用检查器获得上下文借用信息。如代码片段ch4\_13.rs所示，函数签名中的<’a>是生命周期泛型参数声明。返回值和参数都标注了生命周期参数’a，表明返回值的生命周期长度不超过参数的生命周期长度，且参数的生命周期有重叠的部分。即：返回值的生命周期取v1，v2生命周期的交集，且v1，v2生命周期的交集非空。

*// 返回和最大的数组引用*

fn bigger\_sum<**'a**>(v1: &**'a** [i32], v2: &**'a** [i32]) -> &**'a** [i32] {

    if v1.iter().sum::<i32>() > v2.iter().sum() {

        v1

    }

    else {

        v2

    }

}

fn main() {

**let** v1 = [1, 2, 3]; *//\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_*

**let** v; *//* |

*// scope               //* |

    { *//* |

**let** v2 = [1, 2]; *//\_\_\_\_\_       v1'*

        v = bigger\_sum(&v1, &v2); *//* |*--v'-*| |

*//     v2'* | |

        println!("{:?}", v); *//\_\_\_\_\_*|*-----*| |

    } *//* |

*// v2只在scope内有效 //\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_* |

*// 尽管运行时的返回值是&v1，但是借用检查器将v的生命*

*// 周期取为v1和v2的交集，使得v也只在scope中有效*

*// 下面的这行代码将导致编译错误*

*// println!("{:?}", v);*

}

代码片段ch4\_13.rs

通常情况下，当函数的返回值是引用时，返回值的生命周期一定与参数相关，且相关的参数一定是引用。否则将会产生悬垂指针，这在Rust中是无法通过编译的。

如果函数的参数列表中有多个参数引用，就像代码片段ch4\_13.rs，在不显示标注生命周期参数的情况下，借用检查器将认为这些参数都与返回值有关，并且默认这些参数引用的生命周期各不相同，且没有交集。这是相当保守的静态检查。也许我们可以通过一些静态分析技术推断出返回值可能只和某个参数有关，这样就不需要去显式标注证明周期参数了。但在Rust的借用检查器真正使用了相关技术前，我们需要为安全性做出一点编程效率的牺牲，通过显式标注生命周期参数来辅助借用检查。

函数签名中也可以有多个显示标注的生命周期参数。如果不声明它们的关系，默认情况下编译器将认为它们没有交集。我们可以在生命周期参数声明中标注它们的关系。将代码片段ch4\_13.rs稍作修改，如代码片段ch4\_14.rs所示。

fn bigger\_sum<**'a**, **'b**:**'a**>(v1: &**'a** [i32], v2: &**'b** [i32]) -> &**'a** [i32] {

    if v1.iter().sum::<i32>() > v2.iter().sum() {

        v1

    }

    else {

        v2

    }

}

代码片段ch4\_14.rs

函数签名中<’a, ‘b:’a>声明了两个生命周期参数’a和’b，生命周期关系’b:’a表示生命周期’a是’b的子集。返回值生命周期只能’a和’b中的较小者’a。如果返回值生命周期是’b，借用检查器将报错。

在函数定义中，并不是所有的跨函数借用行为需要标注生命周期参数。以下的两类情况不需要显示标注生命周期参数：

1. 参数列表中只有一个参数引用时，返回值引用的生命周期参数与该参数的一致；
2. 每一个参数引用都可以使用默认的生命周期参数，且返回值与之无关。

### 4.2.4 参数的模式匹配

在Rust中，函数参数是模式的一种，可以将匹配的值绑定到参数变量上。比较常见的场景是利用模式匹配解构元组、结构体、枚举类型、数组。代码片段ch4\_15提供了函数参数解构元组和结构体的一个示例。

*// 计算一个二维向量的模*

*// 模式匹配解构元组*

fn module\_i32((x, y): &(i32, i32)) -> f64 {

    return f64::sqrt((x.pow(2) + y.pow(2)) as f64)

}

**struct** Vec2I32{

    x: i32,

    y: i32

}

*// 模式匹配解构结构体*

fn module\_vec\_2\_i32(Vec2I32{x, y}: &Vec2I32) -> f64 {

    return f64::sqrt((x.pow(2) + y.pow(2)) as f64)

}

fn main() {

**let** v = (3, 4);

    assert\_eq!(module\_i32(&v), 5f64);

**let** v = Vec2I32{x: 3, y: 4};

    assert\_eq!(module\_vec\_2\_i32(&v), 5f64);

}

代码片段ch4\_15.rs

通配符忽略参数

解构元组

### 4.2.5 Trait作为参数传递

## 4.3 函数调用

### 4.3.1 函数调用的基本语法

### 4.3.2 跨模块函数调用

### 4.3.3 外部函数接口绑定（FFI）

`extern`关键字的使用

FFI只能在unsafe代码块中使用

利用C实现变长参数列表

## 4.4 闭包

### 4.4.1 闭包简介与使用

闭包简介及使用

闭包的基本语法

闭包类型的自动推导

闭包的调用

每个闭包都有一个自己的类型

### 4.4.2 环境变量的捕获

Unboxed Closure

闭包的三个特性：Fn, FnOnce, FnMut

被捕获环境变量的所有权

move关键词

### 4.4.3 闭包作参数

### 4.4.4 闭包作返回值

## 4.5 发散函数

发散函数的定义与使用