

# Rust 语言备忘清单

2020-05-31

参考书: Rust 程序设计语言  $^{BK}$  (中文) 、 通过例子学 Rust  $^{EX}$  (中文) 、 标准库文档  $^{STD}$  、 Rust 死灵书  $^{NOM}$  、 Rust 参考 手册  $^{REF}$  。

凡例: 已废弃  $^{oxtimesize}$  、最低版本  $^{'18}$  、施工中  $^{oxtimesize}$  、不好的写法  $^{oxtimesize}$  。

#### 数据结构

数据类型和内存位置由关键字定义。

示例	说明
struct S {}	定义包含命名字段的 <b>结构体</b> BK EX STD REF。
<pre>struct S { x: T }</pre>	定义包含 T 类型命名字段 x 的结构体。
<pre>struct S(T);</pre>	定义 T 类型数字字段 .0 的"元组"结构体。
struct S;	定义一个 <b>零大小<sup>NOM</sup></b> 单元的结构体。不占空间。
enum E {}	定义 <b>枚举</b> BK EX REF。参见数字数据类型、标签联合。
enum E { A, B(), C {} }	定义变体枚举,它可以是单元 A=元组 B()或者结构体风格的 C{}。
enum E { A = 1 }	如果所有变体都是单元值,则允许判别式值,可用于 FFI。
union U {}	不安全的 C 风格 <b>联合体<sup>REF</sup></b> ,用于兼容 FFI。
<pre>static X: T = T();</pre>	有 'static 生命周期的 <b>全局变量</b> <sup>BK EX REF</sup> ,内存位置独立。
<pre>const X: T = T();</pre>	定义 <b>常量</b> BK EX REF。使用时会临时复制一份。
let x: T;	在栈 $^1$ 上分配 $T$ 大小的字节并命名为 $x$ 。一旦分配,不可修改。
let mut x: T;	类似 $let$ ,但允许修改和可变借用。 $^2$
x = y;	将 y 移动到 $x$ ,如果 T 不能 Copy, y 将不再可用,否则会复制一份 $y$ 。

- <sup>1</sup> 同步代码中,它们生存在栈上. 但对于 async 代码,这些变量将会成为异步状态机的一部分,它们最终是在堆上。
- <sup>2</sup> 注意术语**可变**和**不可变**并不准确. 尽管你有一个不可变绑定或者共享引用,它也有可能包含一个 Cell,它仍支持 内部可变性。

下面列出了如何创建和访问数据结构,包括一些神奇的类型。

说明
创建 struct S {}, 或 use 的 enum E::S {} 字段 x 设置为 y。
同上,但字段 $x$ 会设置为局部变量 $x$ 。
用 s 填充剩余字段,常配合 Default 使用。
类似下面的 S(x) 但是用结构体语法初始化字段 .0。
创建 struct S(T), 或 use 的 enum E::S()其中字段 .0 设置为 x。
表示 struct S; 或以 S 为值创建 use 来的 enum E::S。

E::C { x: y }	示例
(x)       括号表达式。         (x,)       单元素元组表达式。 EX STD REF         (S,)       单元素元组类型。         [S]       未指明长度的数组类型,如切片。STD EX REF 不能生存在栈上。*         [S; n]       元素类型为 S 定长为 n 的数组类型EX STD。         [x; n]       由 n 个 x 的副本构成的数组实例。 REF         [x, y]       由给定元素 x 和 y 构成的数组实例。         x[0]       组合的索引。可重载 Index 和 IndexMut。         x[]       组合的切片式索引,全部范围 RangeFull,参见 切片。	E::C { x: y }
(x,)       单元素元组表达式。EX STD REF         (S,)       单元素元组类型。         [S]       未指明长度的数组类型,如切片。STD EX REF 不能生存在栈上。*         [S; n]       元素类型为 S 定长为 n 的数组类型EX STD。         [x; n]       由 n 个 x 的副本构成的数组实例。REF         [x, y]       由给定元素 x 和 y 构成的数组实例。         x[0]       组合的索引。可重载 Index 和 IndexMut。         x[]       组合的切片式索引,全部范围 RangeFull,参见切片。	()
(S,) 单元素元组类型。 [S] 未指明长度的数组类型,如切片。STD EX REF 不能生存在栈上。*  [S; n] 元素类型为 S 定长为 n 的数组类型EX STD。  [x; n] 由 n 个 x 的副本构成的数组实例。REF  [x, y] 由给定元素 x 和 y 构成的数组实例。 x[0] 组合的索引。可重载 Index 和 IndexMut。 x[] 组合的切片式索引,全部范围 RangeFull,参见切片。	(x)
[S]       未指明长度的数组类型,如切片。STD EX REF 不能生存在栈上。*         [S; n]       元素类型为 S 定长为 n 的数组类型EX STD。         [x; n]       由 n 个 x 的副本构成的数组实例。REF         [x, y]       由给定元素 x 和 y 构成的数组实例。         x[0]       组合的索引。可重载 Index 和 IndexMut。         x[]       组合的切片式索引,全部范围 RangeFull,参见 切片。	(x,)
[S; n]       元素类型为 S 定长为 n 的数组类型EX STD。         [x; n]       由 n 个 x 的副本构成的数组实例。REF         [x, y]       由给定元素 x 和 y 构成的数组实例。         x[0]       组合的索引。可重载 Index 和 IndexMut。         x[]       组合的切片式索引,全部范围 RangeFull,参见 切片。	(S,)
[x; n]       由 n 个 x 的副本构成的数组实例。 REF         [x, y]       由给定元素 x 和 y 构成的数组实例。         x[0]       组合的索引。可重载 Index 和 IndexMut。         x[]       组合的切片式索引,全部范围 RangeFull,参见 切片。	[S]
[x, y]       由给定元素 x 和 y 构成的数组实例。         x[0]       组合的索引。可重载 Index 和 IndexMut。         x[]       组合的切片式索引,全部范围 RangeFull,参见 切片。	[S; n]
x[0]    组合的索引。可重载 Index 和 IndexMut。      x[]    组合的切片式索引,全部范围 RangeFull,参见 切片。	[x; n]
x[] 组合的切片式索引,全部范围 RangeFull,参见 切片。	[x, y]
	x[0]
	x[]
x[a] 组合的切片式索引,指定起始的范围 RangeFrom。	x[a]
x[b] 组合的切片式索引,指定终止的范围 RangeTo。	x[b]
x[ab] 组合的切片式索引,指定始终的范围 Range。	x[ab]
ab 左闭右开 <b>区间<sup>REF</sup>,b</b> 同理。	ab
a=b 闭区间,=b 同理。	a=b
s.x 命名字段访问 <sup>REF</sup> ,如果 x 不是 S 的一部分的话则会尝试 Deref。	S.X
s.0 数字字段访问,用于元组类型 S(T)。	s.0

<sup>\*</sup>目前,可以参考该已知问题 和关联的 RFC 1909。

## 引用和指针

为非所有者内存赋予访问权限。参见泛型和约束。

示例	说明
&S	共享 引用 BK STD NOM REF (用于存储 任意 &s)。
&[S]	特殊的切片引用,包含地址和长度(address, length)。
8str	特殊的字符串引用,包含地址和长度(address, length)。
&mut S	允许修改的独占引用(参见 &mut [S], &mut dyn S,)
&dyn T	特殊的 trait 对象 BK 引用,包含地址和虚表 (address,vtable)。
*const S	不可变的 <b>裸指针类型</b> BK STD REF,内存不安全。
*mut S	可变的裸指针类型,内存不安全。
δs	共享 <b>借用</b> BK EX STD (例如 该 S 的地址、长度、虚表等,比如 0x1234)。
&mut s	有 <b>可变性</b> 的独占借用。 EX
ref s	引用绑定。EX 🗑
*r	对引用 r 解引用BK STD NOM以访问其指向的事物。
*r = s;	如果 $_{\mathbf{r}}$ 是一个可变引用,则将 $_{\mathbf{s}}$ 移动或复制到目标内存。
s = *r;	如果 $\mathbf{r}$ 可 $\mathbf{Copy}$ ,则将 $\mathbf{r}$ 引用的内容复制到 $\mathbf{s}$ 。
s = *my_box;	Box 有一个特例 ,即便它不可 Copy ,也仍会从 Box 里面移动出来。
'a	生命周期参数,BK EX NOM REF,为静态分析声明一块代码的持续时间。

示例	说明
8'a S	仅支持生存时间不短于 'a 的地址 s 。
8'a mut S	同上,但允许改变地址指向的内容。
<pre>struct S&lt;'a&gt; {}</pre>	表明 $S$ 包含一个生命周期为 $'a$ 的地址。由 $S$ 的创建者决定 $'a$ 。
trait T<'a> {}	表明一个实现了 impl T for S 的 S 可能会包含地址。
fn f<'a>(t: &'a T)	同上, 用于函数。调用者决定 'a。
'static	特殊的生命周期,生存在程序的整个执行过程中。

## 函数和行为

定义代码单元及其抽象。

示例	说明
trait T {}	定义 trait BK EX REF,它是一系列可被实现的通用行为.
trait T : R {}	T 是父 trait REF R 的子 trait。任何要 impl T 的 S 都必须先 impl R。
<pre>impl S {}</pre>	类型 S 的函数 <b>实现 <sup>REF</sup></b> ,如方法。
<pre>impl T for S {}</pre>	为类型 S 实现 trait T.
<pre>impl !T for S {}</pre>	禁用自动推导的 auto trait NOM REF。
fn f() {}	定义一个 <b>函数</b> BK EX REF,或在 impl 里关联一个函数。
fn f() -> S {}	同上,但会返回一个 S 类型的值。
<pre>fn f(&amp;self) {}</pre>	定义一个方法。例如,在 impl S {} 里面。
<pre>const fn f() {}</pre>	编译器常量函数 fn, 例如 const X: u32 = f(Y)。 '18
<pre>async fn f() {}</pre>	<b>异步</b> <sup>'18</sup> 函数转写。令 f 返回 impl Future <sup>STD</sup> 。
async fn f() -> S {}	同上,但令 f 返回 impl Future <output=s>。</output=s>
async { x }	用在函数内部, 使 { x } 变得 impl Future <output=x>。</output=x>
fn() -> S	函数指针BK STD REF,内存存放的可调用地址。
Fn() -> S	<b>可调用 Trait</b> BK STD(又见 FnMut 和 FnOnce),可由闭包或函数等实现。
{}	闭包BK EX REF,将会借用它所有的捕获。
x  {}	有传入参数 x 的闭包。
$ x  \times + x$	没有块表达式的闭包,仅可由单个表达式组成。
move  x  x + y	闭包,将会获取它所有捕获的所有权。
return    true	闭包,起来像是逻辑或,但这里表示返回一个闭包。
unsafe {}	不安全代码BK EX NOM REF。如果你喜欢在周五晚上调试段错误的话~

### 控制流程

在函数中控制执行。

while x {} 循	<b>盾环 REF</b> ,当表达式 X 为真时运行。
loop {}	<b>无限循环 <sup>REF</sup></b> 直到 break。可以用 break x来yield 一个值出来。
for x in iter {}	在 迭代器 上循环的语法糖。BK STD REF
if x {} else {} 条	<b>条件分支 <sup>REF</sup>。</b> 如果表达式为真则否则

示例	说明
'label: loop {}	循环标签 EX REF,用于嵌套循环的流程控制。
break	Break 表达式 REF,用于退出循环。
break x	同上,但将 $_{X}$ 作为循环表达式的值(仅在 $_{1}$ oop中有效)。
break 'label	不单单退出的是当前循环,而是最近一个标记有'label的循环。
continue	Continue 表达式 REF,用于继续该循环的下一次迭代。
continue 'label	同上,但继续的是最近标记有'label 的循环迭代。
x?	如果 X 是 Err 或 None, <b>返回并向上传播</b> 。BK EX STD REF
x.await	仅在 async 中有效。将会 yield 当前流,直到 Future 或 Stream $^{?}$ $_{\mathbf{X}}$ 就绪。 $^{'18}$
return x	从函数中提前返回。然而以表达式结束的方式更惯用。
f()	调用 f(如函数、闭包、函数指针或 Fn 等)。
x.f()	调用成员函数(方法),要求 f 以 self、&self 等作为第一个参数。
X::f(x)	同 x.f()。除非 impl Copy for X {}, 否则 f 仅可调用一次。
X::f(&x)	同 x.f()。
<pre>X::f(&amp;mut x)</pre>	同 x.f()。
S::f(&x)	同 $x.f()$ ,仅当 $x$ 实现了对 $g$ 的 Deref。这里 $x.f()$ 会去找 $g$ 的方法。
T::f(&x)	同 $x.f()$ ,仅当 $X impl T$ 。这里 $x.f()$ 会去找作用域内 $T$ 的方法。
X::f()	调用关联函数。比如 X::new()。
<x as="" t="">::f()</x>	调用为 X 实现了的 trait 方法 `T::f()。

## 代码组织

将项目分割成小的单元并最小化相关依赖。

示例	说明
mod m {}	定义 <b>模块</b> BK EX REF,其中的定义在 {} 内。
mod m;	定义模块, 其中的定义在 m.rs 或 m/mod.rs 内。
a::b	命名空间路径 <sup>EX REF</sup> ,表示 a(mod 或 enum 等) 里面的元素 b。
::b	相对于当前 crate 根下搜索 b。
crate::b	相对于当前 crate 根下搜索 b。 <sup>'18</sup>
self::b	相对于当前模块下搜索 b。
super::b	相对于父级模块下搜索 b。
use a::b;	Use EX REF 声明,将 b 直接引入到当前作用域,以后就不需要再加 a 前缀了。
use a::{b, c};	同上, 但同时将 b 和 c 都引入。
use a::b as x;	将 b 引入作用域但命名为 x。比如 use std::error::Error as E。
use a::b as _;	将 b 匿名的引入作用域,用于含有冲突名称的 trait。
use a::*;	将 a 里面的所有元素都引入作用域。
pub use a::b;	将 a::b 引入作用域, 并再次从当前位置导出。
pub T	控制 $T$ 的 <b>可见性</b> $BK$ 。"如果父级路径公开,我也公开"。
pub(crate) T	可见性仅在当前 crate 内。
<pre>pub(self) T</pre>	可见性仅在当前模块内。

示例	说明
pub(super) T	可见性仅在父级以下。
<pre>pub(in a::b) T</pre>	可见性仅在 a::b 内。
extern crate a;	声明依赖一个外部 <b>crate</b> BK EX REF 🗑 。换用 use a::b '18。
extern "C" {}	声明 FFI 的外部依赖和 ABI(如 "C")。 BK EX NOM REF
<pre>extern "C" fn f() {}</pre>	定义 FFI 导出成 ABI(如 "C")的函数。

## 类型别名和转换

类型名称的简写, 以及转为其他类型的方法。

示例	说明
type T = S;	创建 <b>类型别名</b> BK REF。这里表示 S 的另一个名字。
Self	<b>当前类型<sup>REF</sup></b> 的类型别名。如 fn new() -> Self。
self	fn f(self) {} 的方法主体。同 fn f(self: Self) {}。
&self	同上,但将借用指向自己的引用。同 f(self: &Self)。
&mut self	同上, 但是可变借用。同 f(self: &mut Self)。
<pre>self: Box<self></self></pre>	任意自型,为智能指针增加方法(my_box.f_of_self())。
S as T	消歧义BK REF, 将类型 S 作为 trait T 看待。比如 <x as="" t="">::f()。</x>
S as R	在 use 里,将 S 导入为 R。如 use a::b as x。
x as u32	裸 <b>转换</b> EX REF,会发生截断和一些位上的意外。NOM

## 宏和属性

实际编译前的代码预展开。

示例	说明
m!()	<b>宏</b> BK STD REF 咒语。也作 m! {} 或 m! [] (取决于宏本身)。
<pre>\$x:ty</pre>	宏捕获。如 \$x:expr、\$x:ty、\$x:path 等,见下表。
\$x	宏举例中的宏代称。BK EX REF
\$(x),*	宏举例中的宏重复数。零或更多次。
\$(x),?	同上,零或一次。
\$(x),+	同上,一或更多次。
\$(x)<<+	支持不是,的其他分隔符。这里是 <<。
\$crate	特殊变量,指明宏定义在哪个 crate 里。?
#[attr]	外部 <b>属性</b> EX REF。注解接下来的内容。
#![attr]	内部属性。注解附近的内容。

在 macro\_rules! 实现里, 会用到下面的宏捕获:

宏捕获	说明
<pre>\$x:item</pre>	项目。如函数、结构体、模块等。
<pre>\$x:block</pre>	语句或表达式块 {}。如 { let x = 5; }
<pre>\$x:stmt</pre>	语句。如 let x = 1 + 1;、String::new(); 或 vec![];
<pre>\$x:expr</pre>	表达式。如 x、1 + 1、String::new() 或 vec![]

宏捕获	说明
<pre>\$x:pat</pre>	匹配。如 Some(t)、(17、'a') 或 _
<pre>\$x:ty</pre>	类型。如 String、usize 或 Vec <u8></u8>
<pre>\$x:ident</pre>	标识符。如 let x = 0; 中的 x。
<pre>\$x:path</pre>	路径。如 foo、::std::mem::replace、transmute::<_、int> 等。
<pre>\$x:literal</pre>	字面量。如 3、"foo"、b"bar"等。
<pre>\$x:lifetime</pre>	生命周期。如 'a、'static 等。
<pre>\$x:meta</pre>	元数据, 即 #[] 和 #![] 中的属性值。
\$x:vis	可见性修饰符。如 pub、pub(crate)等。
\$x:tt	单棵语法树。详细请参见这里。

## 模式匹配

函数参数、match 或 let 表达式中的构造。

示例	说明
match m {}	模式匹配BK EX REF,下面跟匹配分支。参见下表。
<pre>let S(x) = get();</pre>	显然,let 也和下表的模式匹配类似。
let S { x } = s;	仅将 x 绑定到值 s.x。
let (_, b, _) = abc;	仅将 b 绑定到值 abc.1。
let (a,) = abc;	也可以将"剩余的"都忽略掉。
<pre>let Some(x) = get();</pre>	<b>不可用</b> ●,因为模式可能会 <b>不匹配 REF</b> 。换用 if let。
<pre>if let Some(x) = get() {}</pre>	如果模式匹配则执行该分支(如某个 enum 变体)。语法糖*。
fn f(S { x }: S)	类似于 $let$ ,模式匹配也可用在函数参数上。这里, $f(s)$ 的 $x$ 被绑定到 $s.x$ 。
*展开后是 match get() { Some(x)	=> {}, => () }o

match 表达式的模式匹配分支。左列的分支也可用于 let 表达式。

匹配分支	说明
E::A => {}	匹配枚举变体 A。参见 <b>模式匹配</b> 。BK EX REF
E::B ( ) => {}	匹配枚举元组变体 B, 通配所有下标。
E::C { } => {}	匹配枚举结构变体 C, 通配所有字段。
S { x: 0, y: 1 } => {}	匹配含特定值的结构体(仅匹配 $s$ 的 $s.x$ 为 $0$ 且 $s.y$ 为 $1$ 的情况)。
S { x: a, y: b } => {}	匹配为 <b>任意</b> (!)值的该类型结构体,并绑定 $s.x$ 到 $a$ ,绑定 $s.y$ 到 $b$ 。
$S \{ x, y \} \Rightarrow \{ \}$	同上, 但将 s.x 和 s.y 分别简写地绑定为 x 和 y。
S { } => {}	匹配任意值的该类型结构体。
D => {}	匹配枚举变体 E::D。仅当 D 已由 use 引入。
D => {}	匹配任意事物并绑定到 D。如果 D 没被 use 进来,怕不是个 E::D 的假朋友。●
_ => {}	通配所有,或者所有剩下的。
(a, 0) => {}	匹配元组,绑定第一个值到 a,要求第二个是 0。
[a, 0] => {}	切片模式 <sup>REF</sup> ❷。绑定第一个值到 a,要求第二个是 Ø。
[1,] => {}	匹配以 1 开始的数组,剩下的不管。 <b>子切片模式</b> 。?

匹配分支	说明
[2,, 5] => {}	匹配以 1 开始以 5 结束的数组。
[2, x 0, 5] => {}	同上, 但将 x 绑定到中间部分的切片上(见下)。
x 0 1=5 => {}	绑定匹配到 $x$ ,即 <b>模式绑定</b> $^{\mathrm{BK}}$ $^{\mathrm{EX}}$ $^{\mathrm{REF}}$ 。这里 $x$ 可以是 $^{\mathrm{1}}$ 、 $^{\mathrm{2}}$ 直到 $^{\mathrm{5}}$ 。
0   1 => {}	替代模式(或模式)。
E::A   E::Z	同上,但是枚举变体。
E::C {x}   E::D {x}	同上, 但将 x 绑定到每个模式都有的 x 上面。
$S \{ x \} \text{ if } x > 10 \Rightarrow \{ \}$	模式 <b>匹配条件</b> BK EX REF。该匹配会要求这个条件也为真。

## 泛型和约束

泛型有多种构造方式: struct S<T>、fn f<T>() 等等。

示例	说明
S <t></t>	泛型BK EX, 类型参数 T 是占位符。
S <t: r=""></t:>	类型短 ${f trait}$ 约束 ${f BK}$ ${f EX}$ 说明。(R <b>必须</b> 是个实际的 ${f trait}$ )。
T: R, P: S	<b>独立 trait 约束</b> (这里一个对 T,一个对 P)。
T: R, S	编译错误 <sup>●</sup> 。可以用下面的 R + S 代替。
T: R + S	<b>合并 trait 约束</b> <sup>BK EX</sup> 。 T 必须同时满足 R 和 S。
T: R + 'a	同上, 但有生命周期。T 必须满足 R; 如果 T 有生命周期, 则必须长于 'a。
T: ?Sized	在前置定义 trait 约束之外的选项。Sized??
T: 'a	类型 <b>生命周期约束</b> $^{\mathrm{EX}}$ 。 $^{\mathrm{T}}$ 应长于 $^{\mathrm{I}}$ a。
'b: 'a	约束生命周期 'b 必须至少和 'a 一样长。
S <t> where T: R</t>	同 S <t: r="">, 但使得长的约束说明更易读。</t:>
S <t =="" r=""></t>	关联类型 <b>默认类型参数<math>^{\mathrm{BK}}</math></b> 。
S<'_>	推测 <b>匿名生命周期</b> 。如果显然可见,让编译器"自己搞定"。
S<_>	推测 <b>匿名类型</b> 。如 let x: Vec<_> = iter.collect()。
S:: <t></t>	Turbofish STD 消歧义类型调用。如 f:: <u32>()。</u32>
trait T <x> {}</x>	X 的 trait 泛型。可以有多个 impl T for S (每个 X 一个)。
<pre>trait T { type X; }</pre>	定义 <b>关联类型<sup>BK REF</sup> X</b> 。仅可有一个 impl T for S。
type X = R;	设置关联类型。仅在 impl T for S { type X = R; } 内。
<pre>impl<t> S<t> {}</t></t></pre>	实现 S <t> 任意类型 T 的功能。</t>
<pre>impl S<t> {}</t></pre>	实现确定 S <t> 的功能。如 S<u32>。</u32></t>
fn f() -> impl T	Existential 类型 $^{ m BK}$ 。返回一个对调用者未知的但 $_{ m impl}$ T的 $_{ m S}$ 。
fn f(x: &impl T)	Trait 约束," <b>impl trait</b> "BK。和 fn f <s:t>(x: &amp;S) 有点类似。</s:t>
fn f(x: &dyn T)	<b>动态分发</b> 标记 <sup>BK REF</sup> 。 f 不再单态。
fn f() where Self: R	在 trait T {} 中标记 f 仅可由实现了 impl R 的类型访问。。
for<'a>	高阶 trait 约束。NOM REF
trait T: for<'a> R<'a> {}	任何 impl T的 S 在任意生命周期都需满足 R。

Rust 提供了若干种创建字符串和字符字面量的办法。

示例	说明
""	UTF-8 字符串字面量REF。会将 \n 等看作换行 0xA 等。
r""	UTF-8 <b>裸字符串字面量<sup>REF</sup>。不</b> 会处理 <b>\n</b> 等。
r#""# 等	UTF-8 裸字符串字面量。但可以包含 "。
b""	字节串字面量 <sup>REF</sup> ,由 ASCII [u8] 组成。不是字符串。
br""、br#""#等	裸字节串字面量,ASCII [u8]。说明见上。
	字符字面量 <sup>REF</sup> ,固定的 4 字节 Unicode "字符"。STD
b'x'	ASCII 字节字面量。REF

#### 注释

无需解释。

示例	说明
//	行内注释。用于文档代码流内或_内部组件_。
//!	行内 <b>文档注释<sup>BK EX REF</sup></b> 。用于自动文档生成。
///	外部行内文档注释。在类型上面用。
/**/	块级注释。
/*!*/	内部块级文档注释.
/***/	外部块级文档注释.
```rust ```	在文档注释中包含文档测试(文档代码可以用 cargo test 运行)。
#	隐藏文档测试中某行(``` # use x::hidden; ```)。

### 其他

这些小技巧不属于其他分类但最好了解一下。

示例	说明
!	永远为空的 <b>never 类型</b> 。 🎮 BK EX STD REF
_	无名变量绑定。如  x, _  {}。
_X	变量绑定,明确标记该变量未使用。
1_234_567	为了易读加入的数字分隔符。
1_u8	<b>数字字面量</b> 的类型说明符。 <sup>EX REF</sup> (又见 <b>i</b> 8、 <b>u</b> 16)。
0xBEEF, 0o777, 0b1001	十六进制 (0x)、八进制 (0o) 和二进制 (0b) 整型字面量。
r#foo	裸标识符 <sup>BK EX</sup> 。用于版本兼容。
х;	<b>语句<sup>REF</sup></b> 终止符。见 <b>表达式<sup>EX REF</sup></b> 。

## 通用操作符

Rust 支持大部分其他语言也有的通用操作符(+, \*, %, =, ==...)。因为这在 Rust 里没什么太大差别所以这里不列出来了。Rust 也 支持**运算符重载**。 ${f STD}$ 

## 增强设施

#### 语法糖

如果有什么东西让你觉得, "不该能用的啊", 那可能就是这里的原因。

名称	说明
强制类型转换 <sup>NOM</sup>	"弱"类型匹配签名。如 &mut T 到 &T。
解引用 NOM	Deref x: T 将会一直解引用 *x、**x直到满足目标 S。
Prelude STD	自动导入基本类型。
重新借用	即便 x: 8mut T 不能复制,也可以移动一个新的 8mut *x 代替。
生命周期省略 BK NOM REF	自动注解 f(x: &T) 为 f<'a>(x: &'a T)。
方法解析 REF	解引用或借用 $x$ 直到 $x.f()$ 有效。

编者记 ── ——尽管上面的特性将使简化了开发工作,但它们也会对理解当前发生了什么造成可能的妨碍。如果你对 Rust 还不太了解,想要搞明白到底发生了什么,你应该更详细地阅读相关资料。

## 标准库

#### **Trait**

Trait 定义通用行为。如果 S 实现了 trait T, 意味着 S 可以做 T 规定的行为。下面是一些常用但有些技巧性的 trait。

#### 』 线程安全

例	Send*	! Send
Sync <sup>*</sup>	Mutex <t>、Arc<t><sup>1,2</sup>、<i>大多数类型</i></t></t>	${\tt MutexGuard < T > }^1, \ {\tt RwLockReadGuard < T > }^1$
!Sync	$Cell^2$ 、 $RefCell^2$	Rc <t>、Formatter、&amp;dyn Trait</t>

<sup>\*</sup>T: Send 表示实例 t 可以移动到另一个线程; T: Sync 表示 &t 可以移动到另一个线程。

#### ☎ 迭代器

#### 使用迭代器

#### 基本用法

假设有一系列 c 类型的 c:

- c.into\_iter() 将序列 c 转为 Iterator STD i, 并**消耗掉**\* c。要求为 C 实现 IntoIterator STD。条目类型取决于 C。获取迭代器的"标准"做法。
- c.iter()—某些序列提供的更优方法,返回借用的迭代器,不消耗掉 c。
- c.iter\_mut() 同上, 但返回**可变借用**迭代器来允许改变序列内容。

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup>如果T为Svnc。

<sup>&</sup>lt;sup>2</sup>如果 T 为 Send。

#### 迭代器

对于迭代条目 i:

• **i.next()** — 如果 c 有下一个元素则返回 Some(x), 否则返回 None。

#### 循环

- for x in c {} 语法糖。调用 c.into iter() 并循环 i 直到 None。
- \*如果 c 看似并未被消耗掉,是因为类型实现了 Copy。例如,调用 ( $\delta$ c).into\_iter() 将会在  $\delta$ c 调用 .into iter() (将会消耗掉这个引用并将其转为迭代器),但是剩下的 c 不受影响。

#### 实现迭代器

#### 基本用法

假设有一系列的 struct C {}。

- struct Iter {} 创建用于保存不可变迭代器状态的结构体(比如索引)。
- impl Iterator for Iter {} 实现 Iterator::next() 以产生元素。

此外, 可以在 impl C {} 里提供一个 fn iter(&self) -> Iter 方法。

#### 可变迭代器

- struct IterMut {} 创建可变迭代器的结构体,它可以将保存的 c 视为 &mut。
- impl Iterator for IterMut {} 这里 Iterator::Item 就是个 &mut item 了。

类似地, 也可以实现一个 fn iter\_mut(&mut self) -> IterMut 方法。

#### 实现循环

- impl IntoIterator for C {} 此时, for 循环可以如此使用了 for x in c {}。
- impl IntoIterator for &C {} 为使用方便也可实现这个。
- impl IntoIterator for &mut C {} 同理.....

## 字符串转换

将字符串 x 转为目标类型......

#### String

x 的类型	转换方法	
String	x	
CString	<pre>x.into_string()?</pre>	
OsString	<pre>x.to_str()?.into()</pre>	
PathBuf	<pre>x.to_str()?.into()</pre>	

x 的类型	转换方法	
Vec <u8> 1</u8>	String::from_utf8(x)?	
8str	<pre>x.into()</pre>	
&CStr	<pre>x.to_str()?.into()</pre>	
<del>6</del> 0SStr	<pre>x.to_str()?.into()</pre>	
&Path	<pre>x.to_str()?.into()</pre>	
&[u8] <sup>1</sup>	<pre>String::from_utf8_lossy(x).into()</pre>	

## CString

x 的类型	转换方法	
String	<pre>CString::new(x)?</pre>	
CString	x	
OsString <sup>2</sup>	<pre>CString::new(x.to_str()?)?</pre>	
PathBuf	<pre>CString::new(x.to_str()?)?</pre>	
Vec <u8> <sup>1</sup></u8>	<pre>CString::new(x)?</pre>	
8str	<pre>CString::new(x)?</pre>	
&CStr	x.into()	
80SStr <sup>2</sup>	<pre>CString::new(x.to_os_string().into_string()?)?</pre>	
&Path	<pre>x.to_str()?.into()</pre>	
&[u8] <sup>1</sup>	<pre>CString::new(Vec::from(x))?</pre>	
*mut c_char <sup>3</sup>	<pre>unsafe { CString::from_raw(x) }</pre>	

## OsString

<pre>x.into()</pre>	
<pre>x.to_str()?.into()</pre>	
х	
<pre>x.into_os_string()</pre>	
?	
x.into()	
<pre>x.to_str()?.into()</pre>	
<pre>x.into()</pre>	
<pre>x.as_os_str().into()</pre>	
?	
	<pre>x.to_str()?.into() x x.into_os_string() ? x.into() x.to_str()?.into() x.into() x.as_os_str().into()</pre>

#### PathBuf

x 的类型	转换方法
String	<pre>x.into()</pre>
CString	<pre>x.to_str()?.into()</pre>
OsString	<pre>x.into()</pre>
PathBuf	x
Vec <u8> 1</u8>	?
8str	<pre>x.into()</pre>
&CStr	<pre>x.to_str()?.into()</pre>
&OSStr	<pre>x.into()</pre>
&Path	x.into()
<b>&amp;</b> [u8] <sup>1</sup>	?

#### Vec<u8>

x 的类型	转换方法	<u> </u>	
String	<pre>x.into_bytes()</pre>		
CString	<pre>x.into_bytes()</pre>		
OsString	?		
PathBuf	?		
Vec <u8> 1</u8>	х		
8str	<pre>x.as_bytes().into()</pre>		
&CStr	<pre>x.to_bytes_with_nul().into()</pre>		
80SStr	?		
&Path	?		
<b>&amp;</b> [u8] <sup>1</sup>	x.into()		

#### 8str

x 的类型	转换方法	转换方法	
String	<pre>x.as_str()</pre>	x.as_str()	
CString	<pre>x.to_str()?</pre>		
OsString	<pre>x.to_str()?</pre>		
PathBuf	<pre>x.to_str()?</pre>		
Vec <u8> 1</u8>	std::str::from_utf8(&x)?		
&str	x		
&CStr	<pre>x.to_str()?</pre>		
80SStr	x.to_str()?		

x 的类型	型 转换方法
&Path	<pre>x.to_str()?</pre>
&[u8] <sup>1</sup>	<pre>std::str::from_utf8(x)?</pre>

#### &CStr

x 的类型	转换方法	
String	CString::new(x)?.as_c_str()	
CString	x.as_c_str()	
OsString $^{2}$	<pre>x.to_str()?</pre>	
PathBuf	<pre>CStr::from_bytes_with_nul(x.to_str()?.as_bytes())?</pre>	
Vec <u8> 1</u8>	<pre>CStr::from_bytes_with_nul(&amp;x)?</pre>	
<del>&amp;</del> str	<pre>CStr::from_bytes_with_nul(x.as_bytes())?</pre>	
&CStr	x	
80SStr <sup>2</sup>	?	
&Path	?	
&[u8] <sup>1</sup>	<pre>CStr::from_bytes_with_nul(x)?</pre>	
*const c_char <sup>1</sup>	<pre>unsafe { CStr::from_ptr(x) }</pre>	

#### &OsStr

x 的类型	转换方法	
String	OsStr::new(&x)	
CString	?	
OsString	<pre>x.as_os_str()</pre>	
PathBuf	<pre>x.as_os_str()</pre>	
Vec <u8> 1</u8>	?	
8str	OsStr::new(x)	
&CStr	?	
80SStr	x	
&Path	<pre>x.as_os_str()</pre>	
<mark>&amp;</mark> [u8] <sup>1</sup>	?	

#### &Path

x 的类型	转换方法	
String	<pre>x.as_ref()</pre>	
CString	<pre>x.to_str()?.as_ref()</pre>	

```
      x 的类型
      转换方法

      OsString
      x.as_ref()

      PathBuf
      x.as_ref()

      Vec<u8>1
      ?

      &str
      x.as_ref()

      &CStr
      x.to_str()?.as_ref()

      &OSStr
      x.as_ref()

      &Path
      x

      %[u8] 1
      ?
```

#### &[u8]

<b>转换万法</b>	转换方法	
<pre>x.as_bytes()</pre>		
<pre>x.as_bytes()</pre>		
?		
?		
θx		
<pre>x.as_bytes()</pre>		
<pre>x.to_bytes_with_nul()</pre>		
$x.as_bytes()^2$		
?		
x		
	<pre>x.as_bytes() x.as_bytes() ? % % x.as_bytes() x.as_bytes() x.to_bytes_with_nul() x.as_bytes() 2 ?</pre>	

\*const c\_char

目标类型	源类型 x	转换方法
*const c_char	CString	<pre>x.as_ptr()</pre>

1 你应当或必须(当调用了 unsafe 时)确保裸数据是有效的字符串表示(比如,String 是 UTF-8 编码数据)。

<sup>2</sup> 仅在某些平台上 std::os::<your\_os>::ffi::OsStrExt 有辅助方法来访问 OsStr 的裸 &[u8] 表示。所以有时需要手动再转换一遍:

```
use std::os::unix::ffi::OsStrExt;
let bytes: &[u8] = my_os_str.as_bytes();
CString::new(bytes)?
```

<sup>3</sup> c\_char **必须**由前一个 CString 转换而来。如果是从 FFI 来的,则用 &CStr 代替。

## 字符串格式化

print!、eprint!、write!(这些宏和对应的-ln 宏,如 println!)都会格式化。格式化参数是 {} 或 {argument},或 遵循下面的基本**语法**:

{ [argument] ':' [[fill] align] [sign] ['#'] [width [\$]] ['.' precision [\$]] [type] }

元素	含义
argument	数字(0、1)或参数名。如 print!("{x}", x = 3)。
fill	当提供了 width 时,用于填充空白的字符(如 Ø)。
align	当提供了 width 时,表示左(<)、中(^)、右(>)。
sign	为 + 时表示总是显示正负号。
#	变体格式化。如调试信息?或十六进制 0x。
width	用 fill 填充(默认为空格)的最小宽度(≥0)。如果以 Ø 开始则以零填充。
precision	数字位数 (≥0), 或非数字的最大宽度。
\$	将 width 或 precision 解释为参数标识符,以允许动态格式化。
type	调试格式化(?)、十六进制(x)、二进制(b)、八进制(o)、指针(p)、科学计数法(e)参见更多。

示例	说明	
<b>{:?</b> }	打印参数调试信息。	
{2:#?}	打印第三个参数,并格式化成更易读的调试信息。	
{val:^2\$}	将具名参数 val 居中格式化,宽度由第三个参数指定。	
{:<10.3}	左对齐打印, 宽度为 10, 小数位 3。	
{val:#x}	将参数 val 格式化为十六进制,并有前导 0x (x 的变体格式)。	

## 工具

## 项目结构

项目结构布局,通用的文件和目录,这是 Rust 工具化的一部分。

文件/目录	代码
□ benches/	crate 的性能测试,用 cargo bench 运行,需要 nightly。* 🎮
<pre> continuous examples  con</pre>	使用 crate 的例程,用 cargo runexample my_example 运行。
□ src/	项目实际源代码。
build.rs	预编译脚本。比如,当编译 C / FFI 时需要在 Cargo.toml 中指定的。
main.rs	应用程序默认入口点,即 cargo run 运行的。
lib.rs	库默认入口点。从这里开始找 my_crate::f。
□ tests/	集成测试,用 cargo test 运行。单元测试通常直接写在 src/里。
.rustfmt.toml	自定义 cargo fmt 格式。
.clippy.toml	特定 clippy lints 配置。

文件/目录	代码		
Cargo.toml	主项目配置。定义依赖、选项等		
Cargo.lock	可复现构建的依赖详情。建议为应用程序加入 git 管理,库则不要。		
ale.			

<sup>\*</sup> stable 可以考虑 Criterion。

## Cargo

Cargo 的常用命令和工具。

命令	说明
cargo init	在最新的版本上创建新项目。
cargo build	调试模式构建项目。(release 开启所有优化)。
cargo check	检查项目是否可以编译(更快)。
cargo test	运行项目测试。
cargo run	运行项目。仅当生成了二进制文件(main.rs)。
cargo docopen	生成项目代码和依赖的本地文档。
cargo rustcZunpretty=X	显示预处理过后的 Rust 代码。特别地,当 X 为:
expanded	将展开所有宏
<pre>cargo +{nightly, stable}</pre>	以给定的工具链运行命令。比如仅 "nightly only" 的工具。
rustup docs	打开离线 Rust 文档(包括《Rust 程序设计语言》)。在飞机上也可以编程!

命令如 cargo build 表示 cargo build 或 cargo b 都有效。

rustup 的可选组件。用 rustup component add [tool] 安装。

工具	说明
cargo clippy	额外(lints) 检查通用 API 误用和非惯用代码。 ❷
cargo fmt	自动代码格式化。(rustup component add rustfmt)❷

更多 cargo 插件可以在这里 找到。

## 交叉编译

- 检查目标是否支持。
- **◎** 安装目标依赖: rustup target install X。
- 安装本地工具链(取决于目标可能需要链接)。

应从目标供应商(Google、Apple 等)获取这些资源。也可能不支持本地宿主环境(比如,Windows 不支持 iOS 工具链)。

某些工具链需要额外的构建步骤(比如 Android 的 make-standalone-toolchain.sh)。

● 修改 ~/cargo/.config 如下:

[target.aarch64-linux-android]
linker = "[PATH\_TO\_TOOLCHAIN]/aarch64-linux-android/bin/aarch64-linux-android-clang"

## 编码指南

## Rust 惯用法

Java 或 C 的使用者需要转换下思维:

习语	代码
用表达式思考	x = if x { a } else { b };
	<pre>x = loop { break 5 };</pre>
	fn f() -> u32 { 0 }
用迭代器思考	(110).map(f).collect()
	<pre>names.iter().filter( x  x.starts_with("A"))</pre>
用?捕获异常	<pre>x = try_something()?;</pre>
	<pre>get_option()?.run()?</pre>
使用强类型	enum E { Invalid, Valid { } }之于 ERROR_INVALID = -1
	enum E $\{$ Visible, Hidden $\}$ 之于 visible: bool
	struct Charge(f32)之于 f32
提供生成器	<pre>Car::new("Model T").hp(20).run();</pre>
分离实现	泛型 S <t> 可以对每个 T 都有不同的实现。</t>
	Rust 没有面向对象,但通过 impl 可以实现特化。
Unsafe	尽量避免 unsafe {},因为总是会有更快更安全的解决方案的。除了 FFI。
实现 Trait	#[derive(Debug, Copy,)]。根据需要实现 impl。
工具化	利用 clippy 可以提升代码质量。
	用 rustfmt 格式化可以帮助别人看懂你的代码。
	添加 <b>单元测试</b> <sup>BK</sup> ( <b>#</b> [test]),确保代码正常运行。
	添加 <b>文档测试</b> <sup>BK</sup> ( ` ` ` my_api::f( ) ` ` ` ),确保文档匹配代码。
文档	以文档注解的 API 可显示在 docs.rs 上。
	不要忘记在开始加上 <b>总结句</b> 和 <b>例程</b> 。
	如果有这些也加上: Panics、Errors、Safety、Abort 和 <b>未定义行为</b> 。

#### **Async-Await 101**

类似于 C# 或 TypeScript 的 async / await, 但又有所不同:

```
说明
        语法
                          所有声明 async 的都会返回 impl Future<Output= >。STD
async
 async fn f() {}
                          函数 f 返回 impl Future<Output=()>。
 asvnc fn f() \rightarrow S \{ \}
                          函数 f 返回 impl Future<Output=S>。
                          将 { x } 转换为 impl Future < Output = X >。
 async { x }
                          调用 async f() 不会执行 f,但会产生状态机 sm。
let sm = f();
  sm = async { g() };
                          同上, 不会执行代码块 { g() }, 但会产生状态机。
runtime.block on(sm); <sup>2</sup>
                          在 async {} 外部,将 sm 置为实际运行态。会执行 g()。
sm.await
                          在 async {} 内部,运行 sm 直到完成。若 sm 未就绪,则 yield 到当前运行时。
```

<sup>1</sup> 技术上, async 会将接下来的代码转换为匿名编译器生成状态机类型,并由 f()实例化该状态机。状态机总是 impl Future 的。取决于 async 内部使用的类型也可以是 Send< 的。状态机由运行时工作线程通过调用 Future::poll()直接管理,或者父级的 .await 间接管理。

<sup>2</sup> 目前 Rust 不自带运行时。可用第三方 crate,比如 async-std 或 tokio 0.2+。另外,Future 在 Rust 中用法多种多样。参见这里的**许多** futures crate 工具库。

对每个 x.await,状态机将会通过控制转移到状态机 x。有时,由 .await 调用的低级状态机并未就绪,此时,工作线程直接返回到运行时,以使得它可以驱动另一个 Future。一段时间后,运行时:

- **可能**恢复执行。常见于此,除非 sm / Future 已析构。
- 可能由前一个或另一个工作线程恢复执行(取决于运行时)。

async 代码块内部代码的简易流程图如下:

```
consecutive_code();
                          consecutive_code();
   consecutive_code();
START --
         -----> x.await -----> p.await -----> READY
// ^
   Future<Output=X> 就绪 -^
// 由运行时调用
// 或由外部 .await 调用
                          会由另一个线程恢复(下一个最佳可用的),
//
                           或者当 Future 已析构时根本不会执行。
//
//
                      执行 `x`。若已就绪,则继续执行。
//
                      若未就绪,返回当前线程到运行时。
```

这导致编写 async 时有以下注意事项:

Rc::new(); x.await; rc(); 非 Send 类型拒绝实现 impl Future。兼容性差。

### 闭包 API

这些子 trait 的关系是 Fn: FnMut: FnOnce。即一个实现了 Fn 的闭包,也同时实现了 FnMut 和 FnOnce。同样地,实现了 FnMut 的闭包, 也必然实现了 FnOnce。

从调用者的角度来看这意味着:

签名	函数 g 可以调用什么	函数 g 可以接受什么参数
g <f: fnonce()="">(f: F)</f:>	f() 一次	Fn, FnMut, FnOnce
g <f: fnmut()="">(mut f: F)</f:>	f() 多次	Fn, FnMut
g <f: fn()="">(f: F)</f:>	f() 多次	Fn

注意,对调用者来说,如何**确定** Fn 闭包,是最为严格的。但是一个**包含** Fn 的闭包,对调用者来説,是对任意函数都最兼容的。

#### 站在定义闭包的角度来看:

闭包	实现*	说明
{ moved_s; }	Fn0nce	调用者必须放弃 moved_s 的所有权。
{ &mut s; }	FnOnce, FnMut	允许 g() 改变调用者的局部状态 s。
{ &s }	FnOnce, FnMut, Fn	可能不会导致状态改变,但可能会共享和重用 s。

<sup>\*</sup> Rust 偏向于以索引捕获(在调用者视角上最"兼容" Fn 的闭包),但也可以用 move || {} 语法通过复制或者移动捕获相关环境 变量。。

#### 这会带来如下优势和劣势:

要求	优势	劣势
F: FnOnce	容易满足调用者。	仅用一次, g() 仅会调用 f() 一次。
F: FnMut	允许 g() 改变调用者状态。	调用者不能在 g() 期间重用捕获。
F: Fn	可同时存在多个。	最难由调用者生成。

#### 理解生命周期

生命周期有时难以理解。这里给出一个简易指南, 指导 C 经验者如何阅读和翻译包含生命周期声明的代码。

写法	念法
let s: S = S(0)	一块 $_{\rm S}$ 大小的空间,叫做 $_{\rm S}$ 。包含一个 $_{\rm S}(0)$ 的值。
	如果用 let 声明,这块空间将生存在栈上。1
	通常, s 表示 s 的位置 和 s 里面的值。
	作为位置, $s = S(1)$ 表示分配值 $S(1)$ 到位置 $s$ 。
	作为值, $f(s)$ 表示用 $s$ 里面的值调用 $f$ 。

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup> 假设 s 是非局部可临时进入无效状态的任意变量。 TL 是局部保存的线程, async {} 包含未保证执行约束的代码。

 $<sup>^2</sup>$ 因为当  $_{
m Inture}$  被析构后, $_{
m Drop}$  可能会在任何情况下执行到。如果必须使  $_{
m await}$  保持在这种状态的话,考虑用  $_{
m drop}$   $_{
m guard}$  来 清理或者修复应用程序状态。

念法
当明确表示其位置(地址)时使用 &s。
当明确表示用于保存这样一个位置的位置时,使用 &S。
<b>δS</b> 是(至少) <b>可以保存一个地址的位置</b> ,叫做引用。
存在这里的任意地址,都一定指向有效的 S。
存在这里的任意地址必须被证明其生命周期不短于(outlive) 'a。
换言之, &S 部分限定了这里包含的任意地址的范围。
8'a 部分限定了地址至少生存的时间。
包含的位置与生命周期并不相干,但总比它短。
'a 仅在编译时期可见,由完全的静态分析得出。
有时 'a 会被省略(或者不能被指定), 但它仍然存在。
在方法体中,生命周期可以自动确定。
在签名中,生命周期可以被"省略"(自动标注)。
会产生 <b>位置<sub>5</sub>的实际地址</b> ,叫做"借用"。
一旦 $_{6s}$ 产生,位置 $_{s}$ 就会进入 <b>被借用状态</b> 。
检查是否处于被借用状态取决于编译期分析。
分析取决于可能的地址传播路径。
只要 <b>任意</b> &s 存在,那么 s 就不能被直接改变。
例如,let $a = \delta s$ ; let $b = a$ ; 中的 $b$ 。
借用 S 会持续到 SS 最后一次使用,并非 SS 析构时。
同上,但产生可变借用。
ծոս 允许 <b>借用的所有者</b> (地址)改变 <sub>S</sub> 的内容。
这里不是指 $_{S}$ 中的值,而是 $_{S}$ 的位置本身被借用了。

1与上面的数据结构一节比较:对于同步代码显然如此。对于 async 来说,"栈帧"可能存储在堆上,并且取决于运行时的实现。

## 阅读函数或类型签名也有套路:

写法	念法
S<'a> {}	标明 S 会包含*至少一个地址(如引用)。
	'a 由该结构体的使用者自动确定。
	'a 会尽可能选择最小的范围。
f<'a>(x: &'a T)	标明函数会接受一个地址(如引用)。
-> &'a S	也会返回一个地址。
	'a 由调用者自动确定。
	'a 会尽可能选择最小的范围。
	'a 会由调用方选择同时 <b>满足输入和输出</b> 的。
	最重要的是,生命周期名称会 <b>传播借用状态</b> !
	所以当 'a 的结果地址被使用了之后, 'a 的输入地址会被锁定。
	这里, 当let $s = f(\delta x)$ 的 $s$ 存在, $x$ 会被标记为"已借用"。
<'a, 'b: 'a>	S<> 和 f<> 里面声明的生命周期也可以有范围。
	<'a, 'b> 部分表示类型至少持有两个地址。

写法 念法

'b: 'a 部分表示**生命周期范围**, 意为 'b 必须不短于(outlive) 'a.

&'b X 中的任意地址的生存时间必须和 &'a Y 中的至少一样长。

\* 技术上,结构体可能不持有任何数据(比如使用'a 上的 PhantomData 或者函数指针),但仍然保留'a 用于交流和约束函数的引用确定生命周期。

#### Unsafe, Unsound, Undefined

Unsafe 导致 unsound, unsound 导致 undefined, undefined 是一切原力的阴暗面。

#### Unsafe 代码

#### Unsafe 代码

- 标记为 unsafe 的代码有特权。比如,解引用裸指针,或调用其他 unsafe 函数。
- 这是一份特殊的作者必须给编译器的承诺、编译器会相信你。
- unsafe 代码自身并非有害,但危险的是 FFI 使用方或者异常的数据结构。

```
// `x` must always point to race-free, valid, aligned, initialized u8 memory.
unsafe fn unsafe_f(x: *mut u8) {
    my_native_lib(x);
}
```

#### Undefined 行为

#### 未定义行为 (UB)

- 如前所述, unsafe 代码意味着对编译器的特殊承诺(否则它就不需要是 unsafe 的了)。
- 不遵守承诺会使编译器产生错误的代码,执行错误的代码会导致未定义行为。
- 在触发未定义行为之后,**任何**事情都可能发生。这种不知不觉的影响可能1)难以捉摸, 2)明显远离事发现场, 或3)只有在某些条件下才会被发现。
- 一个表面上**可以运行**的程序(包括任意数量的单元测试),并不能证明含有未定义行为的代码不会因为 一些偶然原因而失败。
- 含有未定义行为的代码在客观上是危险的、无效的、根本不应该存在。

#### Unsound 代码

#### Unsound 代码

- 任何会由于用户输入而导致 *safe* Rust 产生未定义行为的都是 **unsound**(不健全)的(尽管仅仅可能是理论上的)。
- 比如 unsafe 代码可能违反上述承诺而产生未定义行为。
- Unsound 代码对稳定性和安全性造成风险,且违背了大部分 Rust 用户的基本假设。

#### 负责任地使用 Unsafe

- 除非非用不可,不要使用 unsafe。
- 遵循《死灵书》、《Unsafe 指南》, **永远**保证**所有**的安全不变性, **绝不**引发未定义行为。
- 最小化 unsafe 用例, 封装成易于评审的小的、优雅的模块。
- 每个 unsafe 用例应当同时提供关于其安全性的纯文本理由提要。

### API 稳定性

这些更改会破坏客户端代码,请比较 RFC 1105。主要更改(●)一定导致破坏,一般更改(●)可能导致破坏:

#### Crate

- 编写一个 stable 的 crate 但却依赖了 nightly。
- ◎ 修改了 Cargo 的功能(比如添加或移除功能)

#### 模块

- 重命名、移动、移除任何公开项。
- ◎ 添加新的公开项,因为 use your\_crate::\* 可能会破坏现有代码。

#### 结构体

- 参 当所有字段都为公开时添加私有字段。
- 当没有私有字段时添加公开字段。
- ◎ 当至少有一个字段时添加或移除私有字段(在更改前或更改后)。
- ◎ 将有私有字段(至少有一个字段)的元组结构转换到普通结构,或反之。

#### 枚举

◎ 添加新的枚举变体。



Ralf Biedert, 2020 – cheats.rs 中文翻译 Kingfree Legal & Privacy.