### 推薦文章<<心學新解>>

這篇文章比我在這裏分享的任何代碼和創業項目都重要,其中的發現關係到每一個人的方方面面。哲學比科學和技術更重要!哲學是 人生,科學和技術只是喫飯而已!

心智是可以被操控的!心智是可以被操控的!心智是可以被操控的!你所不知道的5G/6G微波腦機接口技術!

### 點擊下面鏈接訪問此文章

• https://github.com/brianwchh/worldofheart

# 智能指針box<T>

你是否也曾問,何謂智能指針?慾答此問,應先知rust之所有權機制,及其設計動機!

rust語言設計宗旨之一,就是在 **變量離開作用區域時,自動刪除其在內存上申請的空間**,而且是在 compilation階段確保這些變量的內存會被自動清除!不需要自己寫代碼手動去刪除,又沒有像Go語言那種背景線程去檢查和回收的機制,rust是既要C的效率,又不想要有田螺姑娘在背後運行佔用資源,請問,RUST是 如何做到的呢!?

其答案就是compiler在編譯的時候,自動幫你生成了這些刪除內存的代碼。在C++/C中,我們總是會出現申請了,卻忘記刪除的情況,因爲寫着寫着,人都難免會忘記,也因此,在golang和其他一些高級語言中有了一個defer語句,就是說讓你申請完一段內存,馬上寫一個刪除該內存的代碼,但在這代碼之前寫上defer,就是告訴編譯器:親愛的,把這個命令在生成彙編assemble指令時,放在該作用域(比如函數)退出之前。這種除了用於刪除變量,也常用在退出某個線程thread程序中。

但是,這麼高級的defer語句,RUST是沒有啲。咁哩啲話,rust有咩呢? 它擔心有些懶鬼,連defer都會忘記。所以它就設計了一個飛常嚴格的變量所有權機制。它從每個變量的生成到結束一直在compile階段就排查,在這個變量退出作用域時,就幫你插入一段刪除該變量的程序。

如此,你就可以放心地申請內存,反正最後這個變量都會退出作用域,compile會幫你生成代碼,一一刪除內存。

這種排查機制,又如何工作的呢?

其原則也不難,就是保證塊heap內存某一時刻只有一個所有者,如果這個所有者在退出某作用域時,沒有將所有權轉交給別人,那麼其他所有想訪問該內存的變量都時無效的,你只要訪問了,編譯器就會報錯,告訴你,所有權在哪裏失去了,這樣你就可以去該處將所有權先轉交給需要的繼承人。所以,在heap上的一塊內存,在stack上可能有多個指針,但每一時刻,只有一個指針是有擁有權的,其他的指針,在這擁有者還活着的時候,能讀,也可以寫,只是它們在退出各自作用域的時候,不會刪除該變量。

因此這裏,又引入了一個作用域的 **生命週期**!即上面提到的,你必須要保證,在多線程的時候,有所有權的指針生命週期要比沒有所有權的指針,活得長!因爲在多線程的時候,compiler是沒辦法知道哪個子線程的退出

時間比較早的,因此,這個時候,所有權應該給主線程的變量,在主線程退出的時候,確保所有子線程都退出了,再清除該內存。如果你把所有權給某個線程,在程序運行的時候,如果那個線程在退出之時就把內存清除了,另一個線程就會奔潰了,因爲訪問不到該內存了。

在介紹box之前,先複習下move,clone,pointer和reference。

# · move, 轉移所有權

用一張圖來解釋move(淺層拷貝)和clone之深層拷貝。

the operation sz = si could be very expensive in terms of runtime perfor-

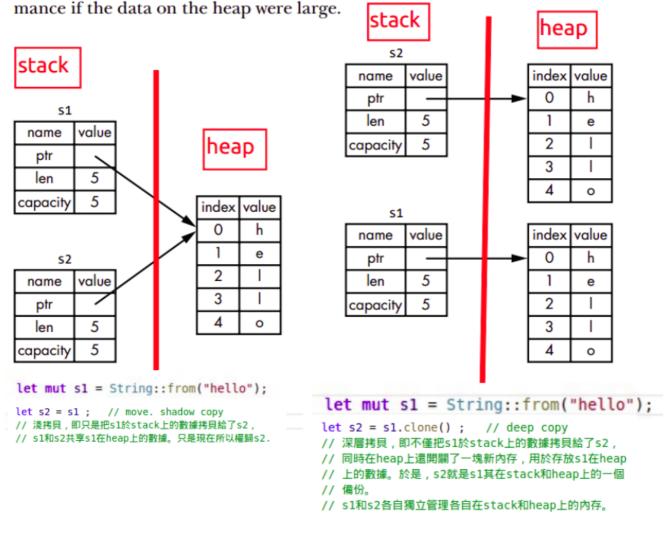


圖1

具體解釋看上圖1中的文字。

# referencing & borrowing

感覺這Rust發明了好多亂七八糟的名稱,明明可以沿用C語言的詞彙,華華非要搞個borrowing,找了半天還是reference,中的一種(即只讀)。

用一個栗子來說明。

```
let mut s1 = String::from("hello");
```

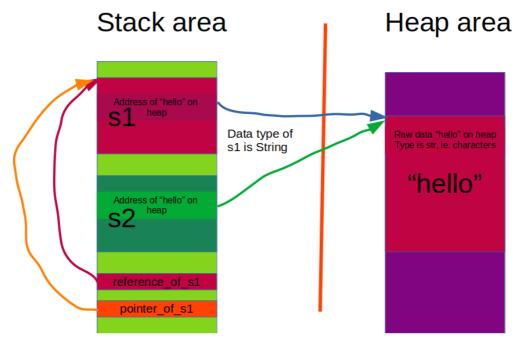
```
let s2 = & s1 ; // read only referencing and //s1 pointer is freezed untill s2 is destroyed.
```

### 以上是只讀的referencing

不管是只讀還是讀寫的referencing,s2只要還在其作用域,s1都將無法讀寫訪問,雖然s1仍然擁有所有權。問題是,多線程時如何處理?這搞定似乎有點複雜了?

舉一個栗子來說明變量被referenced的時候,無法使用,只有在reference完成之後,才能使用:

• referencing 與 raw pointer (\* const / \* mut )的區別



let s2 = s1; // move,淺層拷貝,只發生在stack上,heap數據共享 let reference\_of\_s1 = &s1; // reference 注意 move 和 reference 的區別

圖4

從上圖4可以看出,reference同move的區別。本質上圖中reference\_of\_s1和raw pointer功能其實一樣,只是reference\_pointer有compiler參與內存管理,在被s2 referenced階段,無法對s1進行操作。s2和指針一樣,指向s1的首地址。

而

```
let raw_pointer_of_s1 = & s1 as &String ;
```

注意上面的語法,compiler是如何生成raw pointer的。與reference的區別是,s1在被raw\_pointer\_of\_s1指向的階段,依然可以操作。這裏就需要自己管理內存,也是被compiler認爲不安全的代碼區段,你需要自己非常注意管理內存。

這裏吐曹下rust reference語法之怪!在賦值的時候,居然和pointer一樣的使用,即\*reference\_of\_s1 = something...,與\*raw\_pointer\_of\_s1 = somthing 的dereference是一樣的。用過openCV C++代碼的人,或許對Mat& reference\_of\_Aimage = instance\_of\_Aimage;與Mat\*pointer\_of\_Aimage = &instance\_of\_Aimage; 應該有所瞭解。在C++中,reference和pointer在本質上是一樣,只是方便語法,有人認為\*pointer\_of\_Aimage是C語言的寫代碼模式,應儘量不使用pointer,因此可能有了reference,本質還pointer,只是在訪問class/object成員時,不需要像pointer那樣,因為pointer的是用pointer\_of\_Aimage->memberA,pointer\_of\_Aimage->methodA(),而在opency的庫裏面,我們大部分代碼是instance\_of\_Aimage.methodA(),或instance\_of\_Aimage.memberA,在復用代碼的時候,你如果用pass value by pointer,在復用的函數內,就像逐個把"."換成"->",代碼一多,就顯得很麻煩,而用refence則可以繼續使用reference\_of\_Aimage.memberA,reference\_of\_Aimage.methodA().而rust則使用\*pointer\_of\_Aimage.memberA 和\*reference\_of\_Aimage.memberA一樣的語法方式。這裏自己就要自己記住某個變量是reference還是pointer,雖然本質上兩者都是指針。只是在rust里,

reference是compiler管理內存,而pointer則是要程序員自己注意管理內存,提供了更多的自定義的靈 活度。

通過下面一個小程序可以驗證:reference的優點是,即可以當成是指針一樣,可以dereference,同時也可以在寫代碼時直接當成是取所reference的變量一樣使用,而不需要在前面加上 \*,比如: \* reference\_of\_Aimage.memberA 其實是Aimage.memberA,但也也可以 reference\_of\_Aimage.memberA,這樣直接獲取到memberA,編譯器會轉換成指針的方式,這樣的好處就是和C++一樣,不要總是用 \* 在變量之前。具體請看下面這個栗子:

```
15
    fn main() {
16
        let mut s1 = String::from("hello");
17
18
19
            ******* reference examples *********
20
21
22
        let immutable_reference_of_s1 = &s1 ; //immutable reference
        println!("{}",immutable reference of s1);
23
        println!("{}",*immutable_reference_of_s1); //相當於println!("{}",s1);
24
25
        let mutable reference of s1 = & mut s1;
26
27
        // (*mutable reference of s1).push('a'); //這個也可以,相當於s1.push(a)
28
        mutable reference of s1.push('a'); //這個也行。
        println!("{}",*mutable reference of s1);
29
        println!("{}",mutable_reference_of_s1);//相當於println!("{}",s1);
30
31
32
            ******** pointer examples ********
33
34
35
        let immutable_pointer_of_s1 = &s1 as * const String ;
36
           println!("{}",*immutable_pointer_of_s1); //即println!("{}",s1)
37
            // println!("{}",immutable_pointer_of_s1); // can not use pointer in this way,
38
39
               // use reference instead
40
41
        let mutable_pointer_of_s1 : * mut String = &mut s1;
42
        // let mutable_pointer_of_s1 = &mut s1 as * mut String ;
43
44
45
        unsafe {
           (*mutable pointer of s1).push('b');
46
47
            println!("{}",*mutable_pointer_of_s1); //即println!("{}",s1)
48
49
```

圖4

\*【總結】:reference和pointer在本質上都是指針,在生成assembly代碼時應該是一樣的,其用 reference的目的大概就如上面舉的opency的栗子一樣,寫高級語言的人可能認為在每個指針變量之前 加一個 \* 號比較麻煩,於是在語法上設計出一個用於指代(reference)某個變量(以指針的方式指向其首 地址,而避免數據拷貝),方便在函數之間做參數傳遞,而且也方便代碼共享,而不用在pointer, reference和變量本身instance三者之間用不同的語法來訪問變量內部成員和方法,典型的就是c++中, 如下:

```
int b = pointer_variable->memberA ;
int b1 = (*pointer_variable).memberA ; //等同於variable.memberA
int bb = reference_variable.memberA;
int bbb = variable.memberA;
// 由於reference本質上也是指針,所以也可以這麼用:
// bb2 = (*reference_variable).memberA; ;等同於variable.memberA
```

由上可以看出,在C++語言中,使用pointer比較麻煩,而使用reference則在代碼書寫形式上都一樣, 這樣就非常方便代碼復用。

而Rust的reference變量跟pointer除了有上面類似的區別之外,最關鍵的是,compiler無法對pointer進行內存垃圾回收的檢查。但在自己能保證少量代碼的內存管理的前提下,程序員用pointer又有更多的靈活度。只需要如下把這段代碼用unsafe包含起來

```
unsafe {
    *mutable_pointer_variableA = some_value ;

    // 值得注意的是,此時的variableA變量,在多個地方可以同時讀取和賦值,
    // 與rust的每個變量某時刻只能有一個所有者矛盾,所以
    // 無法做垃圾自動回收的內存檢查,需要程序員
    // 自己小心處理變量的讀寫,要保證該變量不會被其他程序刪除。
}
```

# ·什麼情況下用Box<T>

前面介紹了clone(深層拷貝),move(淺層拷貝),reference和pointer,我們應該對計算機如何存放大小的變量有了個大致的瞭解了。小的變量,如int32,之類的,直接存放在stack上,而數據量比較大的變量,raw data(淨數據)放在heap上,而把描述性的meta data放在stack上,其描述數據類型,大小,在heap上的存放位置等等。我們自定義的struct,其存放也無非就是要告訴compiler如何存放。小的數據我們大概不需要過多去關係,讓compiler的規則自己決定。比如如下

```
// A struct with two fields
struct Point {
    x: f32,
    y: f32,
}

fn main() {
    // Instantiate a `Point`, Point的實例
    let point: Point = Point { x: 10.3, y: 0.4 };
}
```

以上小的struct,即使compiler像String那樣分別存放在stack和heap上,也問題不大,全放在stack上也可以。

#### Box<T>的應用場景

當我們想手動規定compiler將數據存放在heap上該如何實現? 在C/C++語言中,可以用malloc(memory allocate)函數,去heap上申請一塊內存。Rust似乎沒有這種底層的接口(API)供我們去操作底層的內存。

```
let boxed_variable: Box<u32> = Box::new(5);
```

以上就是把u32類型的5放在了heap上,然後在stack上生成了一個描述型的智能指針boxed\_variable來管理這個heap上開闢的內存,當然,這裏是殺雞用宰牛刀了,只放了一個數5. 只是用來說明box是如何存放數據的。

我們再用一個栗子來說明。

```
fn print type of<T>(string: String, : &T) {
   //不必太糾結此處的語法問題,這個只能是在compile
   //階段才有用的,是跟compiler通信的。
   //在compile完之後,類型已經確定了,寫成str,保存在
   //某個變量中。
   //初學者不要認爲是在程序運行階段查詢數據類型。對於機器而言
   //不管是int32還是float,還是其他類型,都是32bit或64bit二進制數而已
   //因此無須糾結此處的語法,我們拿來用就是了,反正我們的目的是爲了方便調試
   //用它提供的方法來打印compiler理解的數據類型和我們期望的是否一致。
   println!("{} {}",string, std::any::type name::<T>())
}
struct MyPoint {
   x: f32,
   y: f32,
fn main() {
   let point: MyPoint = MyPoint { x: 10.3, y: 0.4 };
   let boxed_variable: Box<MyPoint> = Box::new(point);
   print type of("the type of boxed variable is ".to string(),&boxed variable); // Box<MyPoint>
   print type of ("the type of *boxed variable is ".to string(),&(*boxed variable)); // MyPoint
   println!("{}",boxed variable.x); // 智能指針居然還能當reference用
   println!("{}",(*boxed variable).x); //dereference之後,相當於 println!("{}",point.x )
}
```

圖6 注意Box智能指針居然也能當reference用,因此在讀寫其成員時,無須要先dereference,直接就能用.的方式

```
the type of boxed_variable is alloc::boxed::Box<box::MyPoint>
the type of *boxed_variable is box::MyPoint
10.3
10.3
```

圖7運行結果

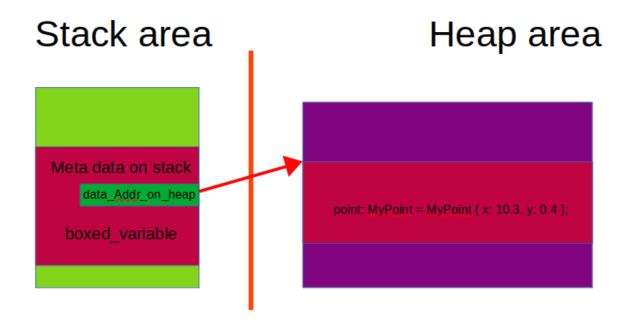


圖8數據在stack和heap中的存放示意圖

尤其是數據像String或者vector那樣在編譯階段無法確定大小,其數據是在程序運行階段不斷變化的, 由用戶決定,這種情況下,只能將數據存放在heap上,這時就需要用Box來處理了。

爲何稱之爲智能指針中的一種

因其在退出作用域時,會調用其drop()的方法,在drop()的方法裏面去刪除其指向的heap內存數據。

這個就有點類似於C++的deconstruct方法,在class instance(實例)退出函數時,就會自動調用 deconstuct來刪除這個instance所申請的heap上的內存空間。

不同之處是,我們調用box的模板,它裏面自動寫好了drop()方法,用於刪除已申請的內存。

而在C++的class中,我們就是 **經常**忘記寫deconstruct,或者忘記在裏面寫刪除heap內存的代碼。這就是box的一個優點,爲偷懶健忘人士寫好了box的模板。

我們寫一個自定義的box來說明下box是如何智能工作的。

以下代碼演示如何讓自定義的MyBox<T>能和rust庫自帶的Box<T>一樣可以同時當作reference和 pointer使用,其關鍵就是要爲MyBox<T>實現rust庫中的Deref trait 的deref方法。看完下面這個例子,就可以明白這句話了。

圖9 自定義box,嘗試做dereference操作,即讀取其所管理的數

```
error[E0614]: type `MyBox<{integer}>` cannot be dereferenced
--> box.rs:35:18
|
35 | assert_eq!(5,*y);
| ^^
error: aborting due to previous error
```

圖10 報錯,因爲struct沒有dereference的方法,需要額外impl此dereference的trait,具體實現如下圖

\*y 應是dereference 智能指針y,來獲得其指向heap上的數據5

```
use std::ops::Deref;
struct MyBox<T>(T) ;
impl<T> MyBox<T> {
   fn new(x: T) -> MyBox<T> {
      MyBox(x) //如果語法很難懂的話,沒必要去細究,反正這個是寫給
                //rust compiler的話。按照這個格式來寫即可。
                //我們只需記住,其內部做的事情,就是在stack生成一個
                //管理數據T(在heap上)的智能pointer。
   }
}
impl<T> Deref for MyBox<T> {
   type Target = T;
   // deref 即爲* dereference的運算符號(一種方法),此處即把此trait的方法之
   // 內功大全的功夫傳授給MyBox, 然後 *y 的錯誤就不會再出現了, 因爲此時MyBox<T>
   // 能自動識別 * 運算符,然後調用此deref方法,因此,*y就等效於 *(&self.0),即
   // T的實例 (instance), 此處爲5
   fn deref(&self) -> &T {
      &self.0 // 物理意義:返回一個指向此T實例的reference。
fn main() {
   let x = 5;
   let y = MyBox::new(x);
   print type of("the type of y is ".to string(),&y);
   assert eq!(5,x);
   assert eq!(5,*y); // 等同於下面這句,compiler自動會幫我們生成如下實現。
   assert eq!(5,*(y.deref()));
   println! ("*y = {}, *(y.deref()) = {}", *y, *(y.deref()))
```

圖11 爲MyBox實現 \* / Deref trait 的deref方法

```
the type of y is box::MyBox<i32>
*y = 5, *(y.deref()) = 5
```

圖12 運行結果

以上實現了如何用MyBox<T>在heap上存放數據,接下來,我們用另一個例子來說明,如何做到和rust系統庫自帶的Box<T>一樣,自動刪除compiler爲我們申請的heap內存空間。

```
14
   use std::ops::Deref;
15
    use std::fmt;
16
    struct MyBox<T>(T) ;
17
18
    impl<T> MyBox<T> {
19
        fn new(x: T) -> MyBox<T> {
20
                    //如果語法很難懂的話,沒必要去細究,反正這個是寫給
21
           MyBox(x)
                     //rust compiler的話。按照這個格式來寫即可。
22
                     //我們只需記住,其內部做的事情,就是在stack生成一個
23
24
                     //管理數據T(在heap上)的智能pointer。
25
    }
26
27
    impl<T> Drop for MyBox<T> {
28
29
        fn drop(&mut self) {
30
           println!("Dropping MyBox with data ! "); //先不去實現T類型的Display trait
31
                                                // 因爲泛型T數據的打印無法實現,只能
32
33
                                                // 針對具體類型數據,比如strut,我們可以
34
                                                // 選擇需要給println這樣的函數顯示什麼數值。
                                                // 畜生,大腦是我自己的,別tmd這麼變態,老催眠人,
35
                                               // 讓人無法思考。死變態的。
36
37
38
39
41 > impl<T> Deref for MyBox<T> { ···
51
52
    fn main() {
53
        let x = 5;
54
        let y = MyBox::new(x);
55
56
57
```

圖13 實現Drop trait來自動刪除和釋放heap內存

## Dropping MyBox with data !

圖14程序輸出結果,表明drop在main函數退出之前被調用了。

注意,因爲rust沒有提供申請和銷毀heap內存的API,此處實現了Drop trait中的drop方法,我們無須在內部自己去刪除某個內存,你想操作,也沒辦法,這裏我們實現了drop方法,但內部怎麼實現drop,那些代碼,rust compiler會添加。除此之外,你還可以加入一些不是刪除heap內存的代碼,如果你需要在MyBox退出之前自己處理一些事情的話,可以在此加入自定義代碼

#### 有些變量,你想在程序退出之前,自己手動刪除可否?

當然可以,但不是調用MyBox\_instance.drop(),上例子中,即y.drop()。因爲編譯器compiler不允許用戶調用Drop trait中的drop方法,因爲在程序退出的時候,又會調用drop()方法一次,因爲內容之前已經刪除了,在此刪除,會造成程序崩潰!

解決方法是利用系統提供的另一個API函數,即std::mem::drop,調用了這個函數之後,程序在退出的時候,就不會再調用MyBox\_instance.drop(),上例子中,即y.drop()。

```
fn main() {
    let x = 5;
    let y = MyBox::new(x);
    std::mem::drop(y);
    println!("exiting main");
}
```

圖15 調用std::mem::drop 方法

```
/box
Dropping MyBox with data !
exiting main
```

圖16 輸出結果,可見是先執行了std::mem::drop會調用系統的Drop trait的drop方法,之後才運行 println!("exiting main"),之後在main退出時,沒有再次調用Drop trait中的drop方法。這樣就不會出現 重複刪除的問題。