前言

「規則比較類似指導方針,而不是硬性規定。」

----Hector Barbossa

在百花齊放的現代程式語言領域中,Rust 顯得與眾不同。Rust 結合了編譯型語言的速度、無資源回收機制(non-garbage-collected)語言的效率,以及泛函(functional)語言的型態安全,並提供一種獨特的方式來解決記憶體安全問題。因此,Rust 經常被評為「最受喜愛的程式語言」(https://oreil.ly/KKcb6)。

Rust 型態系統的強大與一致性意味著,如果一個 Rust 程式可以成功編譯,它就應該可以正常運作,以前,這種現象只會在學術性更高、普及性較低的語言中出現,如 Haskell。 一旦 Rust 程式能夠成功編譯,它也會是安全的。

然而,這種安全性(包括型態安全和記憶體安全)是有代價的。儘管 Rust 的基本文件有很高的品質,但它依然有著「入門門檻偏高」的評價。新手往往需要經歷一系列的「啟蒙儀式」,例如與借用檢查器(borrow checker)奮戰、重新設計資料結構,以及理解生命週期。雖然成功地編譯出來的 Rust 程式應該第一次就可以正確運行,但是成功編譯它的過程並不輕鬆,即使 Rust 編譯器提供了非常有用的錯誤診斷工具。

本書適用對象

本書試圖幫助程式設計師從他們的困境中脫困,即使他們已經具備使用 C++ 等編譯型語言的經驗。因此,與其他的《高效的〈某種語言〉》書籍一樣,本書應該是 Rust 初學者的第二本書,適合在他們已經從其他教材(例如《The Rust Programming Language》(Steve Klabnik 和 Carol Nichols 著,No Starch Press 出版)或《Programming Rust》(Jim Blandy 等著,O'Reilly 出版))學會基本知識之後閱讀。



然而,由於 Rust 的安全性,本書介紹的招式(Items)所探討的角度與 Scott Meyers 原創的《Effective C++》稍微不同。C++ 語言充滿各種「陷阱」(footguns),因此《Effective C++》主要圍繞一系列避免這些陷阱的建議,這些建議是基於「開發 C++ 軟體」的實際經驗。重要的是,這些建議是指導方針而非硬性規則,因為指導方針有例外。我們將提供指導方針背後的理由,讓讀者自行判斷對他們所面臨的情況而言,這些規範是否依然適用。

本書保留了「提供建議及其理由」的整體風格。然而,由於 Rust 幾乎沒有「陷阱」,書中的招式集中於 Rust 引入的概念。許多招式的標題有「瞭解…」和「熟悉…」等字眼,它們的目的是幫助讀者寫出流暢且符合 Rust 習慣的程式碼。

Rust 的安全性也導致本書沒有標題裡有「絕對不要(Never)…」的招式。如果有事情「絕對不要做」,編譯器通常會阻止你那樣做。

Rust 版本

本書基於 2018 版的 Rust 和穩定的 (stable)工具鏈。Rust 的回溯相容性承諾 (https://oreil.ly/husN4) 意味著任何後續的 Rust 版本,也括 2021 版,仍然支援針對 2018 版而設計的程式碼,即使後來的版本引入破壞性變更 (breaking change)。目前 Rust 已經足夠穩定了,所以 2018 版與 2021 版的差異很小;本書的程式碼不需要修改即可與 2021 版相容 (但招式 19 有一個例外情況,說明 Rust 的後續版本允許之前不支援的新行為)。

本書的招式未涵蓋 Rust 的 async 功能的任何層面(https://oreil.ly/a9r1B),因為它涉及更進階的概念,以及相對不穩定的工具鏈支援——光是同步 Rust 就有很多要談的了。以後或許還會出一本《 $Effective\ Async\ Rust$ 》…

書中的程式片段和錯誤訊息使用的是 rustc 1.70。這些程式片段在後續版本中應該不需要 更改,但錯誤訊息可能會隨著編譯器的版本而有所不同。本書中的錯誤訊息可能經過編 輯,以配合書本版面的寬度限制,除此之外皆與編譯器的輸出相同。

本書多次參考並比較其他靜態型態語言,例如 Java、Go 和 C++,以幫助具有這些語言背景的讀者快速上手(C++ 應該是最接近的對應語言,尤其是在涉及 C++11 的移動語義 (move semantic)時)。



本書結構

本書包含六章:

第1章,「型熊」

圍繞 Rust 的核心型熊系統之建議

第2章,「trait」

關於 Rust trait 的建議

第3章,「概念」

Rust 的主要設計概念

第4章,「依賴項目」

關於使用 Rust 套件生態系統的建議

第5章,「工具」

除了 Rust 編譯器之外,改善碼庫的建議

第6章:「在標準Rust之外」

當你需要在 Rust 的標準、安全的環境之外工作時的建議

儘管「概念」一章比「型態」和「trait」等章更基本,但本書故意將它放在後面,為從頭開始依序閱讀到最後的讀者建立一些信心。

本書編排慣例

本書使用下列的編排方式:

斜體字 (Italic)

代表新術語、URL、email 地址、檔名,與副檔名。中文以楷體表示。

定寬字(Constant width)

在長程式中,或是在文章中,代表變數、函式名稱、資料庫、資料型態、環境變數、 表達式、關鍵字…等程式元素。



無法編譯

// 無法編譯的範例程式

不理想的行為

// 產生不理想行為的範例程式

致謝

感謝以下的貴人協助完成本書:

- 感謝所有技術校閱,他們對本書的所有層面提供了專業且詳盡的回饋: Pietro Albini、Jess Males、Mike Capp,特別是 Carol Nichols。
- 感謝 O'Reilly 的編輯們: Jeff Bleiel、Brian Guerin 與 Katie Tozer。
- 感謝 Tiziano Santoro 教我許多 Rust 知識。
- 感謝 Danny Elfanbaum 提供了重要的技術協助來處理本書的 AsciiDoc 格式化。
- 感謝本書原始網路版的認真讀者,特別是:
 - Julian Rosse,發現了網路版本中的數十個拼寫和其他錯誤。
 - Martin Disch,指出了幾個招式可能需要改進和不準確之處。
 - Chris Fleetwood、Sergey Kaunov、Clifford Matthews、Remo Senekowitsch、Kirill Zaborsky,以及一位匿名 Proton Mail 用戶,他們指出了文本中的錯誤。
- 感謝我的家人忍受了我在許多週末把心思放在寫作上。



型態

本書的第1章提供關於 Rust 型態系統的建議。Rust 的型態系統比其他主流語言的型態系統更具表達力,較類似 OCaml 和 Haskell 之類的「學術性」語言的型態系統。

Rust 型態系統的核心之一是它的 enum 型態,其表達能力遠超過其他語言中的列舉 (enumeration)型態,且支援代數資料型態。

本章的招式將介紹這個語言提供的基本型態,以及如何使用它們來組成能夠精確地表達程式語義的資料結構。這種「將行為植入型態系統」的概念有助於減少專門用來檢查程式碼與處理錯誤的程式碼,因為無效的狀態在編譯階段就會被工具鏈拒絕,而不是在執行階段才被程式拒絕。

本章也將介紹 Rust 標準程式庫的常見資料結構:Option、Result、Error 和 Iterator。熟悉這些標準工具可幫助你寫出符合 Rust 慣例、且既高效又精簡的程式碼——尤其是它們支援 Rust 的問號運算子,提供一種既低調又型態安全的錯誤處理手段。

要注意的是,涉及 Rust trait 的招式會在下一章提供,但由於 trait 是為了描述型態的行為而設計的,所以本章的招式難免與 trait 有一定程度的重疊。



招式 1: 使用型態系統來表達你的資料結構

到底是誰將他們稱為程式設計師 (programmer), 而不是型態寫手 (type writer) 的?

— @thingskatedid (https://oreil.ly/hHj5c)

本招式將快速介紹 Rust 的型態系統,從編譯器提供的基本型態開始,延伸至「將數值組成資料結構」的各種方式。

Rust 的 enum 型態扮演重要的角色。雖然 enum 的基本版本類似其他語言的 enum 型態,但它的變體可以結合資料欄位,提供更大的彈性與表達能力。

基本型態

熟悉其他靜態定型程式語言(例如 C++、Go 或 Java)的人應該對 Rust 型態系統的基本概念瞭若指掌。Rust 提供一組具有特定大小的整數型態,包括 signed(i8、i16、i32、i64、i128)和 unsigned(u8、u16、u32、u64、u128)整數型態。

此外,還有「與目標系統的指標大小相符」的 signed (isize)和 unsigned (usize)整數型態。然而,在 Rust 中,你不會經常在指標與整數之間轉換,因此大小是否相符不太重要。不過,標準集合使用 usize 來回傳它們的大小(以.len()),所以在集合的檢索操作中,usize 型態相當常見——這完全不會有容量方面的問題,因為在記憶體內,集合項目數量不可能超過系統的記憶體位址數量。

從整數型態也可以看出 Rust 是比 C++ 更嚴謹的語言。在 Rust 中,將較大的整數型態(例如 i32)存入較小的整數型態(例如 i16)會造成編譯錯誤:

```
無法編譯
let x: i32 = 42;
let y: i16 = x;
```



Rust 不會默默地容忍程式設計師做出危險的操作,這一點令人安心。儘管這個範例使用 那些值來做型態轉換沒有任何問題,但編譯器必須考慮可能導致轉換無法正常執行的情況:

```
無法編譯
let x: i32 = 66_000;
let y: i16 = x; // 這個值會是什麼?
```

從錯誤訊息也可以看到,雖然 Rust 有比較嚴格的規則,但它也提供有用的編譯器訊息,來指示如何遵守那些規則。訊息中的解決方案帶來一個問題:在轉換過程中,如果需要調整數值的話,該怎麼處理?稍後會討論錯誤處理(招式4)以及 panic!(招式18)。

Rust 也不允許一些看似「安全」的操作,例如將較小整數型態值存入較大的整數型態:

```
無法編譯
let x = 42i32; // 帶有型態後綴的整數常值
let y: i64 = x;
```

編譯器建議的解決方案不會引發錯誤處理方面的問題,但轉換仍然必須明確地進行。稍後 會詳細討論型態轉換(招式 5)。

Rust 的參考

參考是 Rust 中最普遍的類指標型態,其型態寫成 &T,其中 T 是某種型態。雖然它的底層是指標值,但編譯器會確保關於其用法的各種規則都被遵守:它必須始終指向一個有效且正確對齊的 T 型態實例,該實例的生命週期(招式 14)必須超出使用它的範圍,並且必須符合借用檢查規則(招式 15)。Rust 的參考一詞暗示了這些額外的限制,因此在 Rust中,比較不會單純使用指標這個術語。

C++ 的參考型態也有 Rust 的「參考必須指向有效且正確對齊的項目」這一條限制,但 C++ 沒有生命週期的概念,因此會有「懸空參考(dangling references)」的隱患: 19

```
不理想的行為

// C++
const int& dangle() {
  int x = 32; // 位於堆疊,稍後會被覆蓋
  return x; // 回傳指向堆疊變數的參考!
}
```

Rust 的借用和生命週期檢查機制意味著等效的程式碼無法成功編譯:

```
無法編譯
fn dangle() -> &'static i64 {
    let x: i64 = 32; // 位於堆疊
    &x
}
```

Rust 的参考 &T 可以用來對底層的項目進行唯讀操作(大致相當於 C++ 的 const T&)。若要修改底層項目,你就要使用可變參考 &mut T,它同樣受制於招式 15 所討論的借用檢查規則。這種命名模式反映了 Rust 和 C++ 之間的思維差異:

¹⁹ 但現代編譯器會發出警告。

- Rust 的預設做法是唯讀,可寫的型態必須特別標註(使用 mut)。
- C++ 的預設做法是可寫的,唯讀型態必須特別標註(使用 const)。

編譯器會將使用參考的 Rust 程式碼轉換成使用簡單指標的機器碼,在 64-bit 平台上,這些指標的大小為 8 bytes (本招式皆假設如此)。例如,一對區域變數以及指向它們的參考:

```
pub struct Point {
    pub x: u32,
    pub y: u32,
}

let pt = Point { x: 1, y: 2 };
let x = 0u64;
let ref_x = &x;
let ref pt = &pt;
```

在堆疊(stack)上的最終布局可能像圖 1-2 這樣。

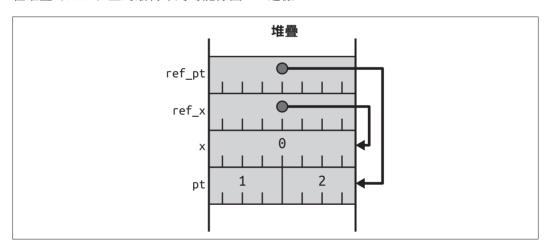


圖 1-2 堆疊布局,包含指向區域變數的指標

Rust 的參考可以指向堆疊或 heap 裡的項目。在預設情況下,Rust 會將項目放到堆疊裡,但使用 Box<T> 指標型態(大致相當於 C++ 的 std::unique_ptr<T>)會將項目強制放到 heap,這意味著它配置的項目可能超出當下程式碼區塊的作用域繼續存在。在底層,Box<T> 也是一個簡單的 8-byte 指標值:

let box_pt = Box::new(Point { x: 10, y: 20 });



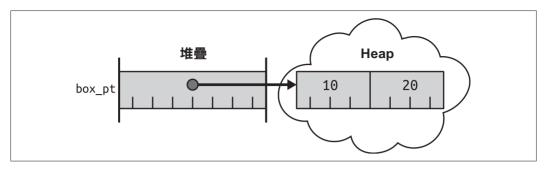


圖 1-3 堆疊 Box 指標指向 heap 中的 struct

指標 trait

接受 &Point 之類的參考引數的方法也可以接收 &Box<Point>:

```
fn show(pt: &Point) {
    println!("({{}}, {{}})", pt.x, pt.y);
}
show(ref_pt);
show(&box_pt);

(1, 2)
(10, 20)
```

這是因為 Box<T> 實作了 Deref trait,且 Target = T。為某種型態實作這種 trait,意味著你可以用 trait的 deref()方法來建立一個指向 Target 型態的參考。Rust 還有一個對應的 DerefMut trait,它可產生一個指向 Target 型態的可變參考。

Deref/DerefMut trait 比較特別,因為 Rust 編譯器在處理實作了這些 trait 的型態時有特定的行為。當編譯器遇到解參考表達式(例如 *x)時,它會尋找並使用其中一個 trait 的實作,具體取決於解參考是否需要可變存取(mutable access)。這種 Deref 強制轉型讓各種智慧指標型態的行為就像普通參考一般,這是在 Rust 中,允許隱性型態轉換的少數幾個機制之一(詳見招式 5)。

作為技術面補充資訊,Deref trait 的目標型態不能是泛型的(Deref<Target>),這件事情值得探究。如果可以是泛型的,那麼某種型態 ConfusedPtr 就可以同時實作 Deref<TypeA>和 Deref<TypeB>,導致編譯器無法為 *x 之類的運算式推斷出唯一的型態。因此,Rust 將目標型態寫成名為 Target 的相關型態。

概念

本書的前兩章介紹了 Rust 的型態和 trait,說明 Rust 程式的一些概念所使用的詞彙,那些概念將是本章討論的主題。

借用檢查器(borrow checker)與生命週期檢查(lifetime checks)是讓 Rust 如此獨特的元素,然而,它們也往往是 Rust 新手的絆腳石,因此,本章的前兩個招式將重點探討它們。

本章的其他招式則涵蓋一些相對容易理解、但與其他程式語言的寫法仍有一些差異的概念,具體包括:

- 關於 Rust 的 unsafe 模式及如何避免使用它的建議(招式 16)
- 關於撰寫 Rust 多執行緒程式的好消息與壞消息(招式 17)
- 關於避免執行期中止的建議(招式18)
- 關於 Rust 如何處理反射 (reflection)的資訊 (招式 19)
- 關於在「最佳化」與「易維護性」之間取得平衡的建議(招式 20)

最好可以讓你的程式碼與這些概念的影響保持一致。雖然在 Rust 中確實可以重現 C/C++ 的行為 (在某種程度上),但是要這樣做的話,何必使用 Rust ?

招式 14:瞭解生命週期

本招式介紹 Rust 的生命週期,生命週期以更精確的方式描述以前的編譯型語言(例如 C 和 C++)就具備的概念(即使理論上不一定如此,但在實務上確實存在)。生命週期是招式 15 介紹的借用檢查器的必要輸入。這些功能一起構成 Rust 的記憶體安全保證的核心。



堆疊簡介

生命週期與堆疊有根本關係,因此必須快速地介紹或回顧一下相關的概念。

當程式執行時,它使用的記憶體會被分成不同的區塊,有時也稱為區段(segment)。其中有些區塊的大小是固定的,例如用來存放程式碼或全域資料的區塊,但有兩個區塊會隨著程式的執行過程而改變大小,它們是 heap 與堆疊。為了實現大小的改變,這兩個區塊通常被配置在程式虛擬記憶體空間的相對兩端,一個向下增長,另一個向上增長(至少在你的程式耗盡記憶體並崩潰之前),如圖 3-1 所示。

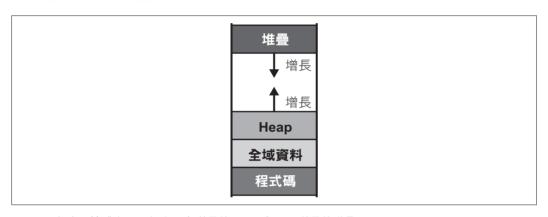


圖 3-1 程式記憶體布局,包含向上增長的 heap 與向下增長的堆疊

在這兩個動態改變大小的區塊裡面,堆疊保存與目前執行中的函式有關的狀態。這些狀態 可能包括以下元素:

- 被傳給函式的參數
- 在函式中使用的區域變數
- 在承式中計算出來的暫時值
- 在呼叫函式的程式碼中,函式的返回位址

當函式 f() 被呼叫時,Rust 會將一個新的堆疊框(stack frame)加入堆疊中,其位置在呼叫端函式的堆疊框尾端之後,CPU 通常會更新一個暫存器(堆疊指標)以指向新的堆疊框。

當內部函式 f() return 時, 堆疊指標會被設回去該函式被呼叫之前的位置, 也就是呼叫端的堆疊框的位置, 該框仍保持完整且未被修改。



如果呼叫端後來又呼叫另一個函式 g(),這個過程會再次發生,這意味著函式 g()的堆疊框會重複使用 f()用過的記憶體區域(如圖 3-2 所示):

```
fn caller() -> u64 {
    let x = 42u64;
    let y = 19u64;
    f(x) + g(y)
}

fn f(f_param: u64) -> u64 {
    let two = 2u64;
    f_param + two
}

fn g(g_param: u64) -> u64 {
    let arr = [2u64, 3u64];
    g_param + arr[1]
}
```

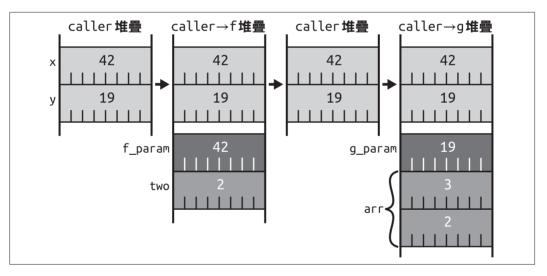


圖 3-2 當函式被呼叫,以及從函式 return 時, 堆疊的演變

當然,以上的說明大幅簡化了實際的情況,把資料放入堆疊,以及從堆疊取出資料需要時間,因此實際的處理程序會做許多優化。然而,這些簡化的概念已經足以幫助你理解本招式的主題了。

生命週期的演變

上一節解釋了參數與區域變數如何被儲存在堆疊,並指出這些值只是暫時存在的。

歷史上,這種機制是一把兩面刀:如果你持有一個指向這些暫時存在的堆疊值的指標會怎樣?

從 C 開始,回傳一個指向區域變數的指標是完全 OK 的(但現代編譯器會發出警告):

```
/* C 程式碼 */
struct File {
   int fd;
};

struct File* open_bugged() {
   struct File f = { open("README.md", O_RDONLY) };
   return &f; /* 回傳堆疊物件的位址! */
}
```

如果你運氣不好,呼叫端程式碼立刻使用回傳值,也許你會僥倖沒事:

```
不理想的行為

struct File* f = open_bugged();
printf("in caller: file at %p has fd=%d\n", f, f->fd);
```

in caller: file at 0x7ff7bc019408 has fd=3

說你運氣不好,是因為它僅僅**看似**正確。一旦程式呼叫其他函式,堆疊區域將被重複使用,原本保存物件的記憶體會被覆寫:

不理想的行為

investigate_file(f);

```
/* C 程式碼 */
void investigate_file(struct File* f) {
  long array[4] = {1, 2, 3, 4}; // 將資料放入堆疊
  printf("in function: file at %p has fd=%d\n", f, f->fd);
}
```

in function: file at 0x7ff7bc019408 has fd=1592262883



在這個例子中,遺失物件的內容會造成額外的負面影響:被開啟的檔案的檔案描述符會遺失,導致程式流失本來被保存在資料結構裡的資源。

後來,C++ 藉著引入解構式來解決這種與資源失聯的問題,實現了 RAII (招式 11)。現在,堆疊裡的物件有自行清理資源的能力:如果那些物件持有某種類型的資源,解構式可以清理資源,而 C++ 編譯器可保證在清理堆疊框時,堆疊裡的物件的解構式一定會被呼叫:

```
// C++ 程式碼
File::~File() {
   std::cout << "~File(): close fd " << fd << "\n";
   close(fd);
   fd = -1;
}
```

現在,呼叫端得到一個指向已被銷毀且資源已被回收的物件的(無效)指標:

不理想的行為

```
File* f = open_bugged();
printf("in caller: file at %p has fd=%d\n", f, f->fd);
```

```
~File(): close fd 3 in caller: file at 0x7ff7b6a7c438 has fd=-1
```

然而,C++ 並未解決懸空指標的問題,你仍然可能持有一個指向已銷毀物件(解構式已經被呼叫)的指標:

```
// C++ 程式碼
void investigate_file(File* f) {
    long array[4] = {1, 2, 3, 4}; // 將資料放入堆疊
    std::cout << "in function: file at " << f << " has fd=" << f->fd << "\n";
}
in function: file at 0x7ff7b6a7c438 has fd=-183042004
```

C/C++ 程式設計師必須自行注意這種情況,避免將一個指向已消失物件的指標解參考。然而,如果你是攻擊者,並且發現這樣的懸空指標,你可能會眉開眼笑地解參考該指標,開始進行攻擊。

接下來是 Rust 時代,它吸引人的核心特點之一,在於它徹底解決了懸空指標的問題,從而瞬間解決了大量的安全性問題。 1

¹ 例如, Chromium 專案估計 70% 的安全性 bug 是由記憶體安全問題引起的 (https://oreil.ly/GJkt0)。