

# 现代编程思想

泛型与高阶函数

**Hongbo Zhang** 



# 设计良好的抽象

- 软件工程中, 我们要设计良好的抽象
  - 。 当代码多次重复出现
  - 。 当抽出的逻辑具有合适的语义
- 编程语言为我们提供了各种抽象的手段
  - 函数、泛型、高阶函数、接口......



# 泛型函数与泛型数据



# 堆栈

• 栈是一个由一系列对象组成的一个集合,这些对象的插入和删除遵循后进先出原则 (Last In First Out)



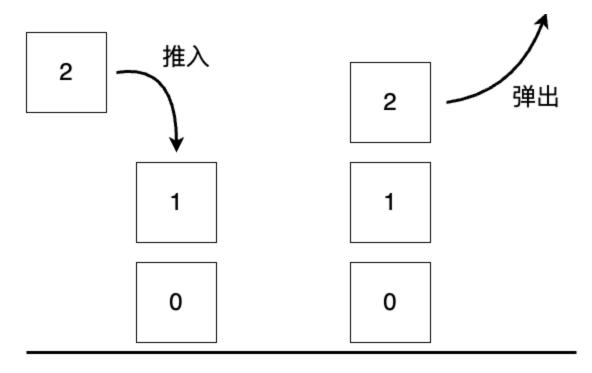


# 堆栈



• 我们定义以下操作,以存储整数的堆栈 IntStack 为例

```
1. empty: () -> IntStack // 创建新的堆栈
2. push : (Int, IntStack) -> IntStack // 将新的元素加入栈顶
3. pop: IntStack -> (Option[Int], IntStack) // 从堆栈取出元素
```



# 整数堆栈



- 我们实现整数堆栈的定义
  - self 关键字允许我们链式调用: IntStack::empty().push(1).pop()

```
1. enum IntStack {
2. Empty
     NonEmpty(Int, IntStack)
5. fn IntStack::empty() -> IntStack { Empty }
   fn push(self: IntStack, value: Int) -> IntStack { NonEmpty(value, self) }
7. fn pop(self: IntStack) -> (Option[Int], IntStack) {
   match self {
8.
       Empty => (None, Empty)
       NonEmpty(top, rest) => (Some(top), rest)
10.
11. }
12. }
```

• 事实上,月兔中的列表就是一个堆栈

## 字符串堆栈



• 除了存储整数,我们也会希望存储字符串

```
1. enum StringStack {
2. Empty
3. NonEmpty(String, StringStack)
4. }
5. fn StringStack::empty() -> StringStack { Empty }
6. fn push(self: StringStack, value: String) -> StringStack { NonEmpty(value, self) }
7. fn pop(self: StringStack) -> (Option[String], StringStack) {
8. match self {
9. Empty => (None, Empty)
10. NonEmpty(top, rest) => (Some(top), rest)
11. }
12. }
```

- 我们希望存储很多很多类型在堆栈中
  - 每个类型都要定义一个对应的堆栈吗?
  - IntStack 和 StringStack 似乎结构一模一样?



### 泛型数据结构与泛型函数

• 泛型数据结构与泛型函数以类型为参数,构建更抽象的结构

```
1. enum Stack[T] {
2.    Empty
3.    NonEmpty(T, Stack[T])
4. }
5. fn Stack::empty[T]() -> Stack[T] { Empty }
6. fn push[T](self: Stack[T], value: T) -> Stack[T] { NonEmpty(value, self) }
7. fn pop[T](self: Stack[T]) -> (Option[T], Stack[T]) {
8.    match self {
9.    Empty => (None, Empty)
10.    NonEmpty(top, rest) => (Some(top), rest)
11.    }
12. }
```

• 将 T 替换为 Int 或 String 即相当于 IntStack 与 StringStack



### 泛型数据结构与泛型函数

- 我们用 [<类型1>, <类型2>, ...] 来定义泛型的类型参数
  - enum Stack[T]{ Empty; NonEmpty(T, Stack[T]) }
  - o struct Pair[A, B]{ first: A; second: B }
  - o fn identity[A](value: A) { value }
  - Stack 与 Pair 可以看做从类型上的函数: 类型构造器
- 类型参数多数时候会根据参数被自动推导



• 我们定义如下的操作:

```
1. fn empty[T]() -> Queue[T] // 创建空队列
2. fn push[T](q: Queue[T], x: T) -> Queue[T] // 向队尾添加元素
3. // 尝试取出一个元素,并返回剩余队列;若为空则为本身
4. fn pop[T](q: Queue[T]) -> (Option[T], Queue[T])
```

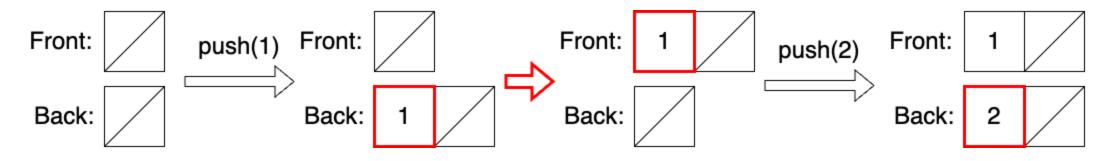
- 我们可以用一个列表(堆栈)模拟队列,但是效率低下
  - 在队尾添加元素需要重新构建整个列表
  - cons(1, Cons(2, Nil)) => Cons(1, Cons(2, Cons(3, Nil)))



• 我们用两个堆栈模拟队列

```
    struct Queue[T] {
    front: Stack[T] // 负责取出操作
    back: Stack[T] // 负责存储操作
    }
```

- 当添加数据时,存入 back; 当读取数据时,从 front 中取出
- 操作后,若 front 为空,则通过反转队列,将 back 转为 front
  - 确保若队列非空,则 front 非空
  - 。 队列反转的开销将在多次读取中平摊

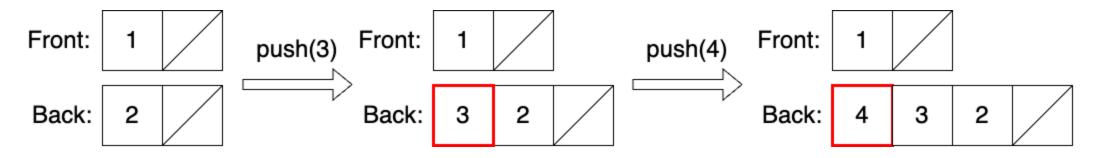




• 我们用两个堆栈模拟队列

```
1. struct Queue[T] {
2. front: Stack[T] // 负责取出操作
3. back: Stack[T] // 负责存储操作
4. }
```

- 当添加数据时,存入 back; 当读取数据时,从 front 中取出
- 操作后,若 front 为空,则通过反转队列,将 back 转为 front
  - 确保若队列非空,则 front 非空
  - 。 队列反转的开销将在多次读取中平摊

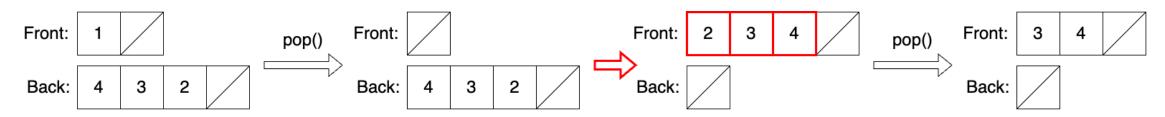




• 我们用两个堆栈模拟队列

```
    struct Queue[T] {
    front: Stack[T] // 负责取出操作
    back: Stack[T] // 负责存储操作
    }
```

- 当添加数据时,存入 back; 当读取数据时,从 front 中取出
- 操作后,若 front 为空,则通过反转队列,将 back 转为 front
  - 确保若队列非空,则 front 非空
  - 。 队列反转的开销将在多次读取中平摊



## 泛型数据类型: 队列



```
1. struct Queue[T] {
2. front: Stack[T]
     back: Stack[T]
4. }
5. fn Queue::empty[T]() -> Queue[T] { {front: Empty, back: Empty} }
6. fn push[T](self: Queue[T], value: T) -> Queue[T] { // 将元素存入队尾
     normalize({ ..self, back: self.back.push(value)}) // 通过定义第一个参数为self, 我们可以用xxx.f()
8. }
9. fn pop[T](self: Queue[T]) -> (Option[T], Queue[T]) { // 取出第一个元素
     match self.front {
10.
11.
       Empty => (None, self)
       NonEmpty(top, rest) => (Some(top), normalize({ ..self, front: rest}))
12.
13.
14. }
15. fn normalize[T](self: Queue[T]) -> Queue[T] { // 如果front为空,反转back到front
     match self.front {
16.
17.
       Empty => { front: self.back.reverse(), back: Empty }
       _ => self
18.
19.
20. }
21. fn reverse[T](self: Stack[T]) -> Stack[T] { // 辅助函数: 反转堆栈
22. // 省略实现
23. }
```



# 高阶函数

### 一些列表操作



• 我们要求一个整数列表的和

```
1. fn sum(list: List[Int]) -> Int {
2. match list {
3.    Nil => 0
4.    Cons(hd, tl) => hd + sum(tl)
5.  }
6. }
```

• 我们要求一个列表长度

```
1. fn length[T](list: List[T]) -> Int {
2. match list {
3. Nil => 0
4. Cons(hd, tl) => 1 + length(tl)
5. }
6. }
```



## 一些列表操作

• 我们发现它们有共通点

```
1. fn func[A, B](list: List[A]) -> B {
2. match list {
3. Nil => b // b : B
4. Cons(hd, tl) => f(hd, func(tl)) // f : (A, B) -> B
5. }
6. }
```

- 在之前的例子中
  - 在求和中, b 为0, f 为 fn f(a, b) { a + b }
  - 在求长度中, b 为0, f 为 fn f(a, b) { 1 + b }
- 如何重用这个结构呢?



## 函数是一等公民

- 在月兔中,函数是一等公民。这就意味着,我们可以把函数作为参数传递,也可以 将函数作为计算结果存储:
  - 。 以刚才的结构为例,函数可以作为参数传递

```
1. fn fold_right[A, B](list: List[A], f: (A, B) -> B, b: B) -> B {
2. match list {
3. Nil => b
4. Cons(hd, tl) => f(hd, fold_right(tl, f, b))
5. }
6. }
```

• 高阶函数:接受函数作为参数或以函数作为运算结果的函数



### 函数是一等公民

• 重复一个函数的运算

```
1. fn repeat[A](f: (A) -> A) -> (A) -> A { // repeat的类型是((A) -> A) -> (A) -> A 2. fn (a) { f(f(a)) } 3. } // 函数作为计算的结果
4. 5. fn plus_one(i: Int) -> Int { i + 1 } 6. fn plus_two(i: Int) -> Int { i + 2 } 7. 8. let add_two: (Int) -> Int = repeat(plus_one) // 存储函数 9. 10. let compare: Bool = add_two(2) == plus_two(2) // true, 两者皆为4
```



## 高阶函数的化简

```
let add_two: (Int) -> Int = repeat(plus_one)
   repeat(plus_one)
                                        替换表达式中的标识符
\mapsto fn (a) { plus_one(plus_one(a)) }
let x: Int = add_two(2)
   add_two(2)
\mapsto plus_one(plus_one(2))
                            替换表达式中的标识符
                            替换表达式中的标识符
\mapsto plus_one(2) + 1
                            替换表达式中的标识符
\mapsto (2 + 1) + 1
\mapsto 3 + 1 \mapsto 4
```



## 函数的类型

- 函数的类型为 $(t_{in}) \rightarrow t_{out}$ ,如
  - (Int) -> Int 整数到整数
  - (Int) -> (Int) -> Int 整数到函数
  - (Int) -> ((Int) -> Int) 同上
  - ((Int) -> Int) -> Int 函数到整数

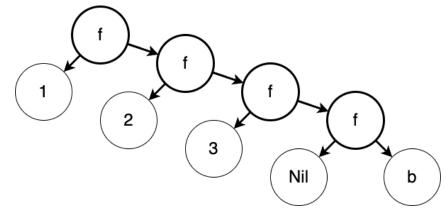
# 高阶函数的应用: 列表折叠



• 我们刚才已经看到了列表折叠的一种可能性

```
1. fn fold_right[A, B](list: List[A], f: (A, B) -> B, b: B) -> B {
2. match list {
3. Nil => b
4. Cons(hd, tl) => f(hd, fold_right(tl, f, b))
5. }
6. }
```

• 这种折叠从右向左构建,因此被称为 fold\_right



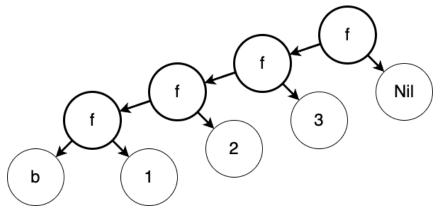
# 高阶函数的应用: 列表折叠



• 我们也可以从另一个方向进行折叠

```
1. fn fold_left[A, B](list: List[A], f: (B, A) -> B, b: B) -> B {
2. match list {
3. Nil => b
4. Cons(hd, tl) => fold_left(tl, f, f(b, hd))
5. }
6. }
```

• 这种折叠从左向右构建,因此被称为 fold\_left





### 高阶函数的应用: 列表映射

- 一个常见的操作是对列表中的每一个元素进行映射
  - 。 例如,从个人信息列表中获得姓名列表
  - o struct PersonalInfo { name: String; age: Int }

```
1. fn map[A, B](self: List[A], f: (A) -> B) -> List[B] {
2. match list {
3. Nil => Nil
4. Cons(hd, tl) => Cons(f(hd), map(tl, f))
5. }
6. }
7. let infos: List[PersonalInfo] = ???
8. let names: List[String] = infos.map(fn (info) { info.name })
```



### 高阶函数的应用: 列表映射

• 事实上,我们还可以用 fold\_right 来实现 map 函数

```
1. fn map[A, B](list: List[A], f: (A) -> B) -> List[B] {
2. fold_right(list, fn (value, cumulator) { Cons(f(value), cumulator) }, Nil)
3. }
```

• 思考题: 如何用 fold\_right 来实现 fold\_left ?



## 二叉搜索树

• 我们定义一个更一般的二叉搜索树,允许存放任意类型的数据

```
    // 我们利用泛型定义数据结构
    enum Tree[T] {
    Empty
    Node(T, Tree[T], Tree[T])
    }
    // 我们需要一个比较函数来比较值的大小以了解顺序
    // 负数表示小于, 0表示等于, 正数表示大于
    fn insert[T](self: Tree[T], value: T, compare: (T, T) -> Int) -> Tree[T]
    fn delete[T](self: Tree[T], value: T, compare: (T, T) -> Int) -> Tree[T]
```



# 总结

- 本章节我们学习了
  - 。 泛型和函数是一等公民的概念
  - 。 数据结构堆栈与队列的实现
- 推荐阅读
  - Software Foundations 第四章 或
  - Programming Language Foundations in Agda 第十章