

2023 年度 修士論文

Rust への Fractional Ownership の  
動的検査の導入

東北大学 大学院情報科学研究科  
情報基礎科学専攻

C2IM1034 馬場 風汰

指導教員：住井 英二郎 教授

2024 年 2 月 7 日 10:50–11:50  
オンライン

# 要旨

Rust は ownership (所有権) の概念に基づいて安全な静的メモリ管理を行うプログラミング言語である。Rust では、各オブジェクトに唯一の owner が静的に定められている。ownership は、変数への代入や関数に引数を渡す際に移動する。オブジェクトのメモリ領域は、owner のスコープが終了すると解放される。

しかし、静的な ownership のみによるメモリ管理は柔軟性に欠ける場合がある。そのため Rust には Rc (参照カウント) オブジェクトも存在する。Rc オブジェクトはコンテナであり、中身のオブジェクトへの参照を持つ。Rc オブジェクトは clone 関数により複製でき、その際共通の参照カウントを 1 増やす。複製が消滅する際には参照カウントを 1 減らし、参照カウントが 0 になったら中身のオブジェクトを解放する。そのため、意図せず複製が残っているとメモリリークのおそれがある。

そこで本研究では fractional ownership [Boyland 2003] の考え方を取り入れて、Rust の静的な ownership によるメモリ管理と、動的な参照カウントの柔軟性を組み合わせる。fractional ownership とは 0 以上かつ 1 以下の有理数であり、オブジェクト生成時には ownership として 1 を与え、参照複製時には ownership を分割し、複製された参照が消滅する際には ownership を集約する。また、オブジェクトの解放には ownership 1 が必要であり、逆に ownership が 0 より大きいオブジェクトはいずれ解放される必要がある。本来 fractional ownership は静的に検査されるが、本研究では参照カウントを動的な fractional ownership とみなす方式を提案・実装する。これにより、動的な参照カウントの柔軟性を活用した後、参照カウントが 1 になったオブジェクトは fractional ownership 1 とみなし、Rust の静的な ownership に戻すことができる。逆に、静的な ownership に戻さないまま参照が消滅したら実行時エラーとすることにより、オブジェクトの解放し忘れを検出することができる。

# 目次

第 1 章	序論	1
1.1	背景 . . . . .	1
1.2	目的 . . . . .	1
1.3	本論文の構成 . . . . .	1
第 2 章	背景	2
2.1	Rust の ownership . . . . .	2
2.2	Rc . . . . .	4
2.3	Rc の問題点 . . . . .	5
2.4	Rust の並列処理 . . . . .	5
2.5	並列処理の際の問題点 . . . . .	6
第 3 章	分数権限を動的に検査する参照オブジェクトの提案	8
3.1	fractional ownership . . . . .	8
3.2	インターフェース . . . . .	8
3.3	実装 . . . . .	9
3.4	例 . . . . .	11
第 4 章	考察	16
第 5 章	関連研究	18
第 6 章	結論と今後の課題	19
	謝辞	20
	参考文献	21

# 第 1 章

## 序論

### 1.1 背景

Rust は、実行時ガベージコレクタを基本的に使用せず、ownership の概念に基づき静的なメモリ管理を行うプログラミング言語であり、システムプログラミング等に用いられる。しかし、静的な ownership のみによるメモリ管理は柔軟性に欠ける場合があるため、Rust には Rc(参照カウント) オブジェクトが存在する。しかし、Rc オブジェクトを利用した際、意図せず複製が残っている場合があり、メモリリークのおそれがある。

### 1.2 目的

本研究では、fractional ownership [Boyland 2003] の考え方を取り入れて、Rust の静的な ownership によるメモリ管理と、動的な参照カウントの柔軟性を組み合わせ、ユーザの意図していないメモリリークを防ぐ方式を提案・実装することを目的とする。

### 1.3 本論文の構成

本論文では、まず第 2 章で Rust の ownership、Rc オブジェクト、並列処理について述べた後、第 3 章で本研究で提案する新たな参照オブジェクトについて述べる。その後第 4 章で新たな参照オブジェクトについての考察を述べ、第 5 章で関連研究、第 6 章で結論と今後の課題を述べる。

## 第 2 章

# 背景

### 2.1 Rust の ownership

#### 2.1.1 ownership

Rust は ownership という概念に基づいて安全な静的メモリ管理を行っている。Rust では、各オブジェクトに唯一の owner が静的に定められており、オブジェクトのメモリ領域は、owner のスコープが終了すると開放される。実際の例を以下のソースコード 2.1 に示す。3 行目で、変数 `s` は String オブジェクトの owner となり、4 行目で、owner である `s` のスコープが終了するため String オブジェクトのメモリ領域が解放される。

```
1 fn main() {  
2     {  
3         let s = String::from("Hello");  
4     }  
5 }
```

ソースコード 2.1 ownership によるメモリ管理

#### 2.1.2 move

Rust では、変数への代入や関数に引数を渡す際に ownership が移動する。これを move と呼ぶ。変数への代入の際には以下のソースコード 2.2 のように move が起きる。2 行目で、変数 `s` が String オブジェクトの owner となり、3 行目で `s` から `new_s` に ownership が move している。ownership が move したことで `s` は owner でなくなるため、4 行目で `s` を利用しようとするときコンパイルエラーが発生する。

```
1 fn main() {  
2     let s = String::from("Hello");  
3     let new_s = s;  
4     s.push_str("World"); // Compile error!
```

```
5 | }
```

ソースコード 2.2 変数への代入で move が起こる例

また、関数に引数を渡す際には以下のソースコード 2.3 のように move が起きる。6 行目で、変数 `s` が `String` オブジェクトの owner となり、7 行目で `s` から関数 `f` の引数 `x` に ownership が move している。ownership が move しているため、`x` は `String` オブジェクトの owner となり、2 行目の処理を行うことができる。関数 `f` の処理が終了した後、3 行目で引数 `x` の指す `String` オブジェクトが解放される。そのため、8 行目の時点で `s` は owner でないためコンパイルエラーが発生する。さらに、8 行目ですでに解放されている `String` オブジェクトに対して処理を行おうとしているため、実際に危険な処理となっている。

```
1 fn f(mut x: String) {
2     x.push_str("World");
3 }
4
5 fn main() {
6     let mut s = String::from("Hello");
7     f(s);
8     s.push_str("Oops!"); // Danger!
9 }
```

ソースコード 2.3 関数に引数を渡す際に move が起こる例

### 2.1.3 borrowing

実際のプログラムでは、ownership を必ず move するのではなく、一時的に借りたい場合がある。Rust では、特有の「参照」を作成することで ownership を一時的に借りることができる。これを borrowing と呼ぶ。borrowing は、読み書き可能である mutable な borrowing と読み取りのみ可能である immutable な borrowing に区別されており、変数名の前に `&mut` とつけることで mutable な borrowing が、`&` とつけることで immutable な borrowing ができる。ownership を borrowing している例を以下のソースコード 2.4 に示す。6 行目で、変数 `s` が `String` オブジェクトの owner となり、7 行目で `s` の ownership が一時的に関数 `f` の引数 `x` に貸しだされる。ownership が貸しだされているため、`x` は `String` オブジェクトの owner となり、2 行目の処理を行うことができる。関数 `f` の処理が終了した後、`x` に貸しだされていた ownership は変数 `s` に返却される。そのため、8 行目で `s` は owner であり、`s` に対して処理が可能である。

```
1 fn f(x: &String) {
2     println!("{}", &x);
3 }
4
5 fn main() {
6     let mut s = String::from("Hello");
```

```

7   f(&s);
8   s.push_str("World");
9 }

```

ソースコード 2.4 borrowing の例

### 2.1.4 lifetime

borrowing によって貸し出された ownership は、lifetime という仕組みを利用して返却される。lifetime とは、参照を用いることができる範囲のことであり、以下のソースコード 2.5 のように明示的に注釈をつけることもできる。1 行目のように書くことで、引数 `x` の lifetime が関数 `f` の本体と一致していると注釈でき、関数 `f` の処理が終了したとき、`x` の lifetime も終了するため、その時点で ownership が返却される。

```

1  fn f<'a>(x: &'a String) {
2      println!("{}", &x);
3  }
4
5  fn main() {
6      let mut s = String::from("Hello");
7      f(&s);
8      s.push_str("World");
9  }

```

ソースコード 2.5 lifetime 注釈

## 2.2 Rc

Rust の静的な ownership のみによるメモリ管理は柔軟性に欠ける場合があるため、Rust には Rc (参照カウント) オブジェクトも存在する。Rc オブジェクトはコンテナであり、中身のオブジェクトへの参照と、共通の参照カウントを持つ。また、`clone` 関数により複製でき、その際共通の参照カウントを 1 増やす。複製が消滅する際には参照カウントを 1 減らし、参照カウントが 0 になったら中身のオブジェクトを解放する。

実際には、以下のソースコード 2.6 のように用いられる。このプログラムは、中身に Hello という String オブジェクトを持つ Rc オブジェクト `h` と、中身に World という String オブジェクトを持つ Rc オブジェクト `w` の複製をランダムに 10 回配列に入れ、その配列から Hello という String オブジェクトを持つ Rc オブジェクトを削除するプログラムである。配列の要素は実行する度に变化するため、静的な ownership のみではメモリ管理が難しい例である。12 行目と 16 行目では `clone` 関数により、Rc オブジェクトの複製を生成し、参照カウントが 1 増えている。20 行目で `h` の複製は 1 つを残してすべて消滅し、`h` の参照カウントは 1 まで減少する。最後に 21 行目で `h`、`w` の参照カウントは 0 となり、中身のオブジェクトが解放される。

```

1 fn remove_string(vec: &mut Vec<Rc<String>>, s: String) {
2     vec.retain(|x| **x != s);
3 }
4
5 fn main() {
6     let mut vec: Vec<Rc<String>> = Vec::new();
7     let h = Rc::new(String::from("Hello"));
8     let w = Rc::new(String::from("World"));
9     let mut rng = rand::thread_rng();
10    for _ in 0..10 {
11        if rng.gen() {
12            let h_clone = h.clone();
13            vec.push(h_clone);
14        }
15        else {
16            let w_clone = w.clone();
17            vec.push(w_clone);
18        }
19    }
20    remove_string(&mut vec, String::from("Hello"));
21 }

```

ソースコード 2.6 Rc オブジェクトの利用例

## 2.3 Rc の問題点

仮に上のソースコード 2.6 において、20 行目の直後に Rc オブジェクト `h` と Rc オブジェクト `w` を用いない処理が行われているとする。このとき、2 つの Rc オブジェクトの中身が解放されるのは 21 行目で `main` 関数のスコープが終了したときであり、追加した新たな処理で `h` も `w` もどちらも利用していないにもかかわらずメモリ領域が確保されたままとなってしまう。このように、Rc オブジェクトを用いた場合、意図せずメモリリークが発生するおそれがある。

## 2.4 Rust の並列処理

静的な `ownership` で柔軟性に欠ける例として、並列処理の例もある。

### 2.4.1 通常のスレッド

Rust の通常のスレッド生成では、`owner` は高々一つのスレッドに `move` し、複数のスレッドに `move` することはできない。以下のソースコード 2.7 は、Rust で通常のスレッドを生成する例であり、3 行目にある `move` キーワードにより `move` が起きる。



```

1 fn main() {
2     let s = String::from("Hello");
3     thread::spawn(move || {
4         println!("{}", s);
5     });
6 }

```

ソースコード 2.7 Rust での通常のスレッド生成の例

Rust では、スレッドのライフタイムは無限とみなされており、スレッドが合流した際に ownership が返却されないため、共有オブジェクトに対する borrowing は不可能である。

## 2.4.2 scoped thread

共有オブジェクトに対する borrowing ができないことは不便であるため、Rust にはスレッドをまたいだ borrowing を可能にする scoped thread が存在する。これは、スレッドに静的スコープを付与したものであり、静的スコープに従ってスレッドの合流が起きるため、共有オブジェクトに対する borrowing が可能となる。以下のソースコード 2.8 は、scoped thread を利用した例である。スレッドに付与されたスコープは、10 行目で終了しスレッドの合流が起こる。

```

1 fn main () {
2     let mut s = String::from("Hello");
3     thread::scope(|sc| {
4         sc.spawn(|| {
5             println!("{}", &s);
6         });
7         sc.spawn(|| {
8             println!("{}", &s);
9         });
10    });
11    s.push_str("World");
12 }

```

ソースコード 2.8 scoped thread の例

## 2.5 並列処理の際の問題点

以下ソースコード 2.9 は scoped thread で表すことができない。関数 my\_spawn は、引数として String オブジェクトを受け取り、スレッドを生成し、スレッドのハンドラを返す関数である。このプログラムは、関数 my\_spawn により main 関数外で生成したスレッドが main 関数内で合流するというプログラムである。このプログラムは、スレッドの合流が静的スコープに従っていないため、scoped thread で表すことができない例である。

```
1 fn my_spawn (a: &String) -> JoinHandle<()>{
2     let t = thread::spawn(|| {
3         println!("{}", &a);
4     });
5     return t
6 }
7 fn main() {
8     let mut a = String::from("Hello");
9     let t1 = my_spawn(&a);
10    let t2 = my_spawn(&a);
11    t1.join();
12    t2.join();
13    a.push_str(" World");
14 }
```

ソースコード 2.9 scoped thread で表せない例

## 第 3 章

# 分数権限を動的に検査する参照オブジェクトの提案

本研究では、Rust の静的な ownership によるメモリ管理と、動的な参照カウントの柔軟性を組み合わせた新たな参照オブジェクトを提案する。この参照オブジェクトは、fractional ownership [Boyland 2003] の考え方を取り入れている。

### 3.1 fractional ownership

fractional ownership とは 0 以上かつ 1 以下の有理数であり、オブジェクト生成時には ownership として 1 を与え、参照複製時には ownership を分割し、複製された参照が消滅する際には ownership を集約する。また、オブジェクトの解放には ownership 1 が必要であり、逆に ownership が 0 より大きいオブジェクトはいずれ解放される必要がある。本来 fractional ownership は静的に検査されるが、本研究では参照カウントを動的な fractional ownership とみなす方式を提案・実装する。

### 3.2 インターフェース

本研究で提案する新たな参照オブジェクトは、読み書き可能である mutable な参照オブジェクトと読み取りのみ可能である immutable な参照オブジェクトの 2 つがあり、静的に区別されている。mutable な参照は Rust の通常の ownership に従い、同時に一つしか存在しない。to\_immutable 関数を用いると、mutable な参照を immutable な参照に変換でき、その際 Rust の静的な ownership の move により mutable な参照は消滅する。immutable な参照は、Rust の通常の ownership に違反して clone\_immutable 関数により複製が可能であり、複製の数を動的にカウントする。参照カウントが 1 つであるときのみ、back\_to\_immutable 関数を用いて immutable な参照から mutable な参照へ変換でき、その際 move により immutable な参照は消滅する。

実際のプログラムでは以下のソースコード 3.1 のように利用する。2 行目で、new 関数を用いて String オブジェクトを保持する mutable な参照オブジェクトを生成し、3 行目で to\_immutable 関数

により immutable な参照オブジェクトへと変換している。その後、4 行目で clone\_immutable 関数により immutable な参照オブジェクトを複製している。その際参照カウンタは増加し、2 となる。5 行目で immutable な参照を利用した後、6 行目で明示的に複製を消滅させている。消滅したことで参照カウンタは減少し、1 となる。参照カウンタが 1 であるため、7 行目で back\_to\_mutable 関数により mutable な参照に変換でき、その後 8 行目で書き換えを行うことができる。

```
1 fn main() {
2     let mut h = RefMut::new(String::from("Hello"));
3     let h_immutable1 = h.to_immutable();
4     let h_immutable2 = h_immutable1.clone_immutable();
5     println!("{}", h_immutable1, h_immutable2);
6     drop(h_immutable2);
7     let mut h_mutable = h_immutable1.back_to_mutable();
8     h_mutable.push_str("World");
9     println!("{}", h_mutable);
10 }
```

ソースコード 3.1 新たな参照オブジェクトの利用例

### 3.3 実装

mutable な参照オブジェクト、immutable な参照オブジェクトは以下のソースコード 3.2 のように実装した。mutable な参照オブジェクトは、オブジェクトを保持するコンテナとして実装した。immutable な参照オブジェクトは、Rust の ownership を無視する特別なポインタである NonNull オブジェクトを保持するオブジェクトとして実装した。NonNull オブジェクトにより、参照の複製が可能になる。immutable な参照内のポインタは NewRefInner オブジェクトへのポインタであり、このオブジェクトは参照カウンタと中身のオブジェクトを保持する。

```
1 pub struct RefMut<T: ?Sized> {
2     data: T,
3 }
4 pub struct RefImmutable<T: ?Sized> {
5     ptr: NonNull<NewRefInner<T>>
6 }
7 struct NewRefInner<T: ?Sized> {
8     ref_count: atomic::AtomicUsize,
9     data: T
10 }
```

ソースコード 3.2 新たな参照オブジェクトの実装

mutable な参照オブジェクトを生成する new 関数と mutable な参照オブジェクトを引数として受け取り、immutable な参照オブジェクトに変換して返す to\_immutable 関数は以下のソースコード

3.3 ように実装した。4 行目で `to_immut` 関数の引数は、`borrowing` でなく `move` が起きるようにすることで、変換した後引数の `mutable` な参照が消滅するように実装した。

```
1 pub fn new(data: T) -> RefMut<T> {
2     Self { data: data }
3 }
4 pub fn to_immut(self: RefMut<T>) -> RefImmut<T> {
5     let mut this = ManuallyDrop::new(self);
6     let inner =
7         unsafe{ptr::read(Self::get_mut_unchecked(&mut this))};
8     let x: Box<_> = Box::new(NewRefInner {
9         ref_count: AtomicUsize::new(1),
10        data: inner,
11    });
12    RefImmut { ptr: Box::leak(x).into() }
13 }
```

ソースコード 3.3 関数 `new` と関数 `to_immut` の実装

`immutable` な参照オブジェクトを引数として受け取り、複製した参照を返す `clone_immut` 関数は次のソースコード 3.4 ように実装した。`clone_immut` 関数の引数を `borrowing` にすることで、複製元の参照が消滅せずに利用できるように実装した。また、2 行目の `fetch_add` 関数によって `immutable` な参照の内部の参照カウントが 1 増加するように実装した。

```
1 pub fn clone_immut(&self: &RefImmut<T>) -> RefImmut<T> {
2     let old_size = self.inner().ref_count.fetch_add(1, Release);
3     if old_size > MAX_REFCOUNT {
4         abort();
5     }
6     RefImmut { ptr: self.ptr }
7 }
```

ソースコード 3.4 関数 `clone_immut` の実装

`immutable` な参照オブジェクトを引数として受け取り、`mutable` な参照オブジェクトに変換し返す `back_to_mut` 関数は次のソースコード 3.5 のように実装した。`back_to_mut` 関数の引数を `borrowing` でなく `move` するようにし、変換した後引数の `immutable` な参照が消滅するように実装した。また、2 行目で `immutable` な参照の参照カウントが 1 でなければ実行時エラーが起きるようにし、`immutable` な参照のままでは消滅できないように実装した。

```
1 pub fn back_to_mut(self: RefImmut<T>) -> RefMut<T> {
2     if self.inner().ref_count.load(Acquire) != 1 {
3         panic!("cannot back to mut");
4     }
5     let mut this = ManuallyDrop::new(self);
6     let inner =
```

```

7         unsafe { ptr::read(Self::get_mut_unchecked(&mut this)); }
8     unsafe {
9         dealloc(this.ptr.cast().as_mut(),
10             Layout::for_value_raw(this.ptr.as_ptr()))
11     }
12     RefMut { data: inner }
13 }

```

ソースコード 3.5 関数 `back_to_mut` の実装

`immutable` な参照を引数として受け取り、その参照を消滅させる `drop` 関数は以下のソースコード 3.6 のように実装した。参照カウントが 2 以上である場合は、参照カウントを 1 減少させ、参照カウントが 1 である場合は実行時エラーが起きるようにすることで、`immutable` な参照を `mutable` な参照に戻さずに消滅できなように実装した。これにより、オブジェクトの解放し忘れを検出することが可能である。

```

1 fn drop(&mut self) {
2     let count = self.inner().ref_count.fetch_sub(1, Relaxed);
3     if count > 1 {
4         return
5     }
6     else if count == 1 {
7         if panicking() {
8             return
9         }
10        unsafe {
11            dealloc(self.ptr.cast().as_mut(),
12                Layout::for_value_raw(self.ptr.as_ptr()))
13        }
14        panic!("cannot drop");
15    }
16    else {
17        abort();
18    }
19 }

```

ソースコード 3.6 関数 `back_to_mut` の実装

### 3.4 例

実際のプログラムで、本研究の参照オブジェクトを利用した例が以下のソースコード 3.7 である。このプログラムは、中身に `Hello` という `String` オブジェクトを持つ `mutable` な参照オブジェクト `h` と、中身に `World` という `String` オブジェクトを持つ `mutable` な参照オブジェクト `w` をどちらも `immutable` な参照オブジェクトに変換した後、複製をランダムに 10 回配列に入れ、そ

の配列から Hello という String オブジェクトを持つ immutable な参照オブジェクトを削除するプログラムである。7、8 行目で生成した mutable な参照を、10、11 行目で immutable な参照に変換し、14、19 行目で immutable な参照を複製している。remove\_string が終了した後、26 行目、32 行目で mutable な参照に戻している。

```
1 fn remove_string(vec: &mut Vec<RefImmut<String>>, s: String) {
2     vec.retain(|x| **x != s);
3 }
4
5 fn main() {
6     let mut vec: Vec<RefImmut<String>> = Vec::new();
7     let mut h = RefMut::new(String::from("Hello"));
8     let mut w = RefMut::new(String::from("World"));
9     let mut rng = rand::thread_rng();
10    let h_immut = h.to_immut();
11    let w_immut = w.to_immut();
12    for _ in 0..10 {
13        if rng.gen() {
14            let h_immut1 = h_immut.clone_immut();
15            println!("{}", h_immut1);
16            vec.push(h_immut1);
17        }
18        else {
19            let w_immut1 = w_immut.clone_immut();
20            println!("{}", w_immut1);
21            vec.push(w_immut1);
22        }
23    }
24
25    remove_string(&mut vec, String::from("Hello"));
26    let mut h_mut = h_immut.back_to_mut();
27    h_mut.push_str("hoge");
28    println!("{}", h_mut);
29    drop(h_mut);
30
31    drop(vec);
32    let mut w_mut = w_immut.back_to_mut();
33 }
```

ソースコード 3.7 新たな参照オブジェクトを用いた柔軟なメモリ管理の例

以下のソースコード 3.8 は、ソースコード 3.7 とほぼ同じプログラムであるが、immutable な参照を mutable な参照に戻していないプログラムである。この場合、mutable な参照に戻さないまま参照が消滅してしまっているため実行時エラーが発生し、オブジェクトの解放し忘れを検出することができる。

```

1 fn remove_string(vec: &mut Vec<RefImmut<String>>, s: String) {
2     vec.retain(|x| **x != s);
3 }
4
5 fn main() {
6     let mut vec: Vec<RefImmut<String>> = Vec::new();
7     let mut h = RefMut::new(String::from("Hello"));
8     let mut w = RefMut::new(String::from("World"));
9     let mut rng = rand::thread_rng();
10    let h_immut = h.to_immut();
11    let w_immut = w.to_immut();
12    for _ in 0..10 {
13        if rng.gen() {
14            let h_immut1 = h_immut.clone_immut();
15            println!("{}", h_immut1);
16            vec.push(h_immut1);
17        }
18        else {
19            let w_immut1 = w_immut.clone_immut();
20            println!("{}", w_immut1);
21            vec.push(w_immut1);
22        }
23    }
24
25    remove_string(&mut vec, String::from("Hello"));
26 }

```

ソースコード 3.8 オブジェクトの解放し忘れを検出する例

以下のソースコード 3.9 は、ソースコード 3.7 とほぼ同じプログラムであるが、参照カウントが 1 でないにも関わらず immutable な参照を mutable な参照に戻そうとしているプログラムである。この場合、mutable な参照に戻すことができずに実行時エラーが発生するため、mutable な参照でないと消滅させることはできないようユーザに強制することができている。

```

1 fn remove_string(vec: &mut Vec<RefImmut<String>>, s: String) {
2     vec.retain(|x| **x != s);
3 }
4
5 fn main() {
6     let mut vec: Vec<RefImmut<String>> = Vec::new();
7     let mut h = RefMut::new(String::from("Hello"));
8     let mut w = RefMut::new(String::from("World"));
9     let mut rng = rand::thread_rng();
10    let h_immut = h.to_immut();
11    let w_immut = w.to_immut();

```



```

12     for _ in 0..10 {
13         if rng.gen() {
14             let h_immutable1 = h_immutable.clone_immutable();
15             println!("{}", h_immutable1);
16             vec.push(h_immutable1);
17         }
18         else {
19             let w_immutable1 = w_immutable.clone_immutable();
20             println!("{}", w_immutable1);
21             vec.push(w_immutable1);
22         }
23     }
24
25     remove_string(&mut vec, String::from("Hello"));
26     let mut w_mut = w_immutable.back_to_mutable();
27     w_mut.push_str("hhhhh");
28     println!("{}", w_mut);
29 }

```

ソースコード 3.9 mutable な参照へ戻せないことを検出する例

また、スレッドの合流が静的スコープに従わない並列処理は、本研究の新たな参照オブジェクトにより以下のソースコード 3.10 のように表すことができる。関数 `my_spawn` は、引数として `String` オブジェクトへの immutable な参照を受け取り、スレッドを生成し、スレッドのハンドラを返す関数である。このプログラムは、関数 `my_spawn` により `main` 関数外で生成したスレッドが `main` 関数内で合流するというプログラムである。8 行目で mutable な参照を生成し、9、10 行目で immutable な参照に変換した後、複製している。その後、関数 `my_spawn` によりスレッドを生成し、13、14 行目で `main` 関数内でスレッドが合流している。その後関数 `drop` により ownership の集約が起き、関数 `back_to_mutable` により mutable な参照に戻している。

```

1 fn my_spawn (a: &RefImmutable<String>) -> JoinHandle<()>{
2     let t = thread::spawn(||{
3         println!("{}", a);
4     });
5     return t
6 }
7 fn main() {
8     let mut s = RefMutable::new(String::from("Hello"));
9     let s1 = s.to_immutable();
10    let s2 = s1.clone_immutable();
11    let t1 = my_spawn(&s1);
12    let t2 = my_spawn(&s2);
13    t1.join();
14    t2.join();
15    drop(s2);

```

```
16 |     let mut s3 = s1.back_to_mut();  
17 |     s3.push_str("World");  
18 | }
```

ソースコード 3.10 新たな参照オブジェクトを用いた並列処理の例

## 第 4 章

# 考察

ソースコード 3.7 は、Rc オブジェクトを用いることで以下のソースコード 4.1 のように表すことができる。しかし、本研究の新たな参照オブジェクトは、Rc オブジェクトを利用した際には検出することができない、オブジェクトの解放し忘れを実行時に検出することができる。これは、Rc オブジェクトを用いる場合と異なる点であり、新たな参照オブジェクトを利用するメリットであると考えた。

```
1 fn remove_string(vec: &mut Vec<Rc<String>>, s: String) {
2     vec.retain(|x| **x != s);
3 }
4
5 fn main() {
6     let mut vec: Vec<Rc<String>> = Vec::new();
7     let h = String::from("Hello");
8     let w = String::from("World");
9     let mut rng = rand::thread_rng();
10    let h_immut = Rc::new(h);
11    let w_immut = Rc::new(w);
12    for _ in 0..10 {
13        if rng.gen() {
14            let h_clone = h_immut.clone();
15            vec.push(h_clone);
16        }
17        else {
18            let w_clone = w_immut.clone();
19            vec.push(w_clone);
20        }
21    }
22    remove_string(&mut vec, String::from("Hello"));
23    let mut h_mut = Rc::into_inner(h_immut).unwrap();
24    h_mut.push_str("hoge");
25    println!("{}", h_mut);
```

```
26     drop(h_mut);  
27 }
```

ソースコード 4.1 新たな参照オブジェクトを用いた並列処理の例

また、新たな参照オブジェクトがメモリ安全であるかを RustBelt [2] を用いて証明できるか検討した。RustBelt を用いると、unsafe な機能を用いた際でも、メモリ安全であることを証明することができる。Rc オブジェクトは実装に unsafe な機能が用いられているが、RustBelt によってメモリ安全であることが証明されている。本研究の参照オブジェクトは、Rc オブジェクトの利用方法を強制しているオブジェクトであるため、Rc オブジェクトを用いて本研究の参照オブジェクトを実装できれば、メモリ安全であることが証明できると考えた。しかし、unsafe な機能を用いなければ実装することができなかったため、本研究の参照オブジェクトがメモリ安全であるかは、RustBelt を用いて新たに証明する必要があった。

## 第 5 章

# 関連研究

本研究で取り入れた、fractional ownership [1] は、有理数計画法を用いて静的に検査されている。

また、RustBelt [2] により unsafe な機能を用いた際でもメモリ安全であるか証明でき、Rc オブジェクトなどの一部のオブジェクトはメモリ安全であることが証明されている。

また、Rust でなく C 言語の特定のプログラムでメモリ関連のエラーがないことが fractional ownership により検証されている。[4] また、fractional ownership と Rust の静的な ownership を組み合わせた新たな所有権型が提案されており、提案した型システムにより命令型プログラムが検証されている。[3]

## 第 6 章

# 結論と今後の課題

fractional ownership の考え方を取り入れ、Rust の静的な ownership によるメモリ管理と、動的な参照カウンタの柔軟性を組み合わせた新たな参照オブジェクトを提案した。この参照オブジェクトにより、オブジェクトの解放し忘れを実行時に検出し、メモリリークを防ぐことができる。また今後の課題として、新たな参照オブジェクトがメモリ安全であることを証明することや、本来の fractional ownership のように静的な検査にすることがあげられる。

# 謝辞

本論文の執筆にあたりご指導くださった住井英二郎教授に感謝申し上げます。ゼミや発表でご指摘くださった松田一考准教授、Oleg Kiselyov 助教、住井・松田研究室の皆様に感謝申し上げます。

## 参考文献

- [1] John Boyland. Checking interference with fractional permissions. In Radhia Cousot, editor, *Static Analysis*, pp. 55–72, Berlin, Heidelberg, 2003. Springer Berlin Heidelberg.
- [2] Ralf Jung, Jacques-Henri Jourdan, Robbert Krebbers, and Derek Dreyer. Rustbelt: Securing the foundations of the rust programming language. *Proc. ACM Program. Lang.*, Vol. 2, No. POPL, dec 2017.
- [3] Takashi Nakayama, Yusuke Matsushita, Ken Sakayori, Ryosuke Sato, and Naoki Kobayashi. Borrowable fractional ownership types for verification. In Rayna Dimitrova, Ori Lahav, and Sebastian Wolff, editors, *Verification, Model Checking, and Abstract Interpretation*, pp. 224–246, Cham, 2024. Springer Nature Switzerland.
- [4] Kohei Suenaga and Naoki Kobayashi. Fractional ownerships for safe memory deallocation. In Zhenjiang Hu, editor, *Programming Languages and Systems*, pp. 128–143, Berlin, Heidelberg, 2009. Springer Berlin Heidelberg.