

定理証明支援系におけるプロパティベーステストのための網羅的関数生成

野木知優¹、中野圭介²、浅田和之²、菊池健太郎²、佐藤龍之介¹（東北大学大学院情報科学研究科¹、東北大学電気通信研究所²）

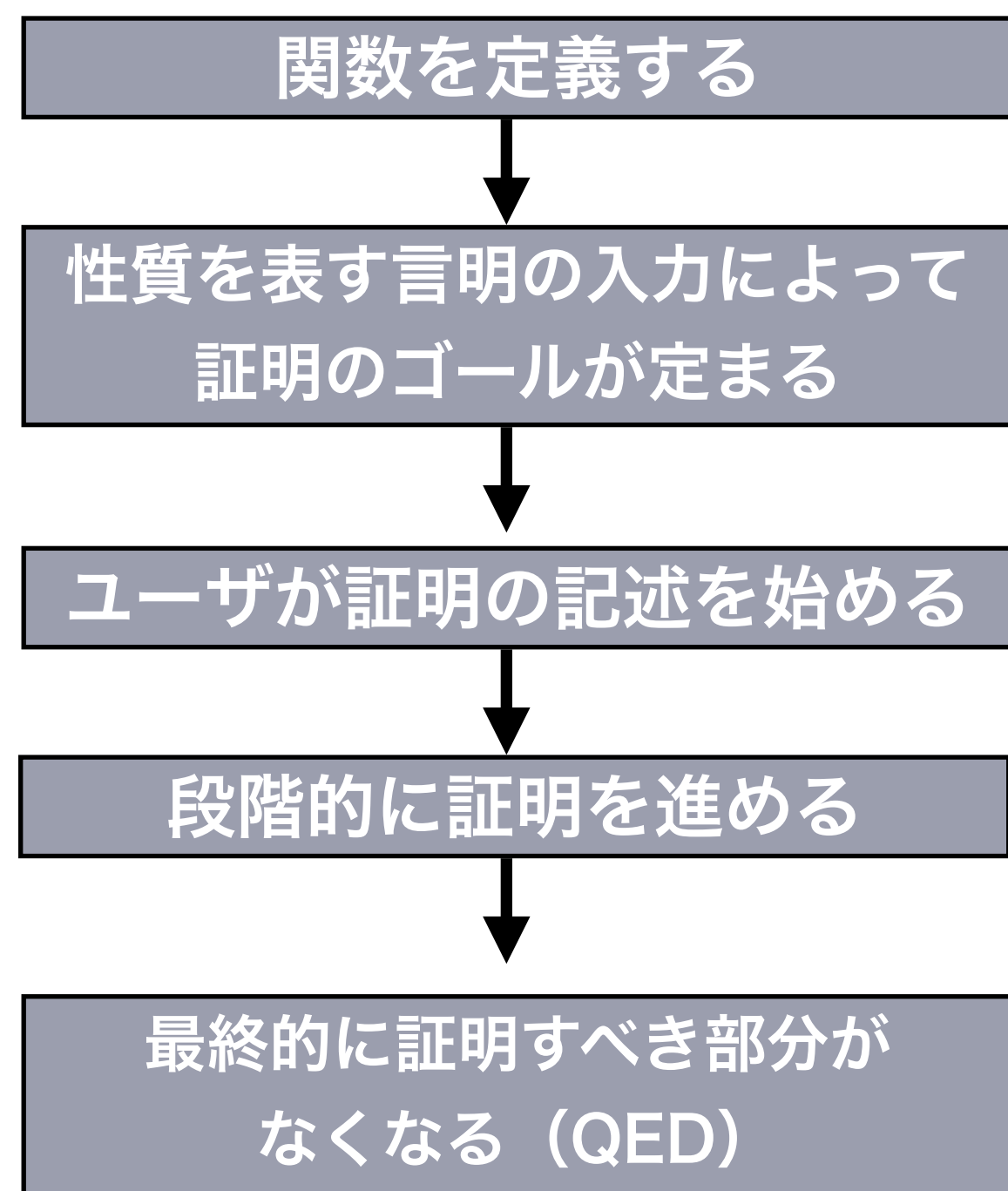
概要

QuickCheck の Rocq 版である QuickChick 上で、関数に関する命題の反例を発見するために網羅的な関数生成を実現した

背景

定理証明支援系Rocq … プログラムの正しさを証明するツール

Rocqの証明の流れ



```
Fixpoint remove (x : nat) (l : list nat) : list nat :=
match l with
| [] => []
| h :: t => if h == x then t else h :: remove x t
end.
(* 自然数x とリストl を引数に取り
   リストl から自然数x を削除する関数 *)
Lemma removeP : ∀ x l, ¬ (ln x (remove x l)).
(* remove x l の結果に x が含まれない *)
Proof.
intros x l. induction l as [l h t lht].
...
apply lht.
...
Qed.
```

証明を進めていく中で定義が間違っていることに気づく

QuickChick … Rocqの命題に対して反例があるかを探索するコマンド

QuickChickの流れ

1. $x : \text{nat}$, $l : \text{list}$ の値をランダムに生成 (**generate**)

$x = 0, 1, 2 \dots$ $l = [0], [0, 2, 1],$

2. 反例が見つかったら、反例を縮小 (**shrink**)

$x = 0, l = [0, 1, 0]$ $x = 0, l = [0, 0]$

3. 反例をユーザに表示 (**show**)

```
QuickChecking removeP
0 (* 自然数 x *)
[0, 0] (* リスト l *)
*** Failed after 25 tests and 1 shrinks.
```

```
Conjecture removeP :
  ∀ x l, ¬ (ln x (remove x l)).
(* remove x l の結果に x が含まれない *)
QuickChick removeP.
```

Gen 型クラス

・型Aの値を生成する

Shrink 型クラス

・テストで見つかった
反例を単純なものにする

Show 型クラス

・型Aの値を受け取り
それを文字列として出力

関数に関する命題に対する反例の探索

```
Conjecture MapFilterP :
  ∀ (f : nat → nat) (p : nat → bool) (xs : list nat),
  filter p (map f xs) = map f (filter p xs).
```

MapFilterP :
リストに対して map と filter を適用
したとき順序が結果に影響しない

Rocq の QuickChick では関数についての反例生成に対応できていない

Haskell の QuickCheck (改良版) では以下の反例が出力される

$f\ x = 1$, $p\ x = (x == 2)$, $xs = [2]$

Haskell の QuickCheck における関数生成	Rocq への移植
初期実装 (2000年) ・ CoArbitrary 型クラスを用いる ・ Shrink と Show ができない	網羅的であるが 表示できない CoArbitrary 型クラスは 実装されているが未完成
改良版 (2012年) ・ Table+Default 形式 関数の異なる入力に対する値を明示的に列挙した Tableとそれ以外の入力に対してDefaultを設定する 方法を組み合わせたもの (例. $\{1 \rightarrow 0, 2 \rightarrow 1, _ \rightarrow 5\}$)	表示はできるが 網羅的でない ネストされたデータ型や 遅延評価による型クラス の実装が必要

目的

Rocq の QuickChick 上で関数を生成して表示すること

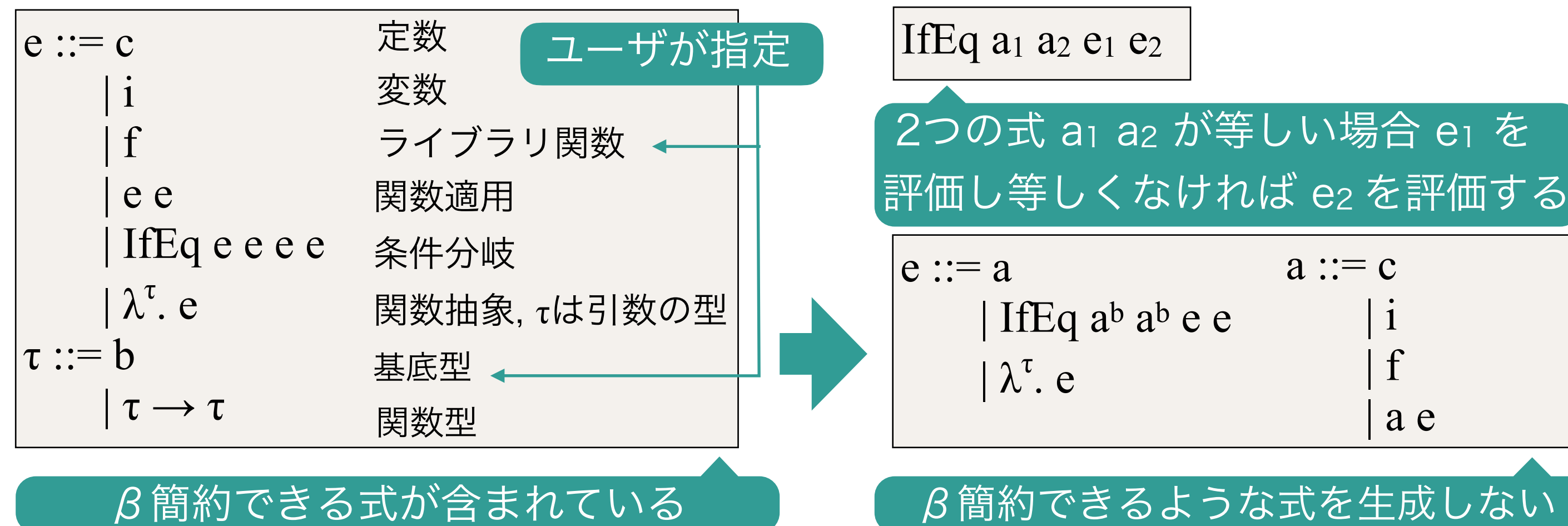
- Shrink, Show も可能
- 高階関数が生成可能
- 網羅的な関数生成を実現

方針

- 関数として型付き λ 式を生成 (de Bruijn Index 形式を採用)
- 関数に現れる型 (基底型) をユーザが指定
- 使用できるライブラリ関数をユーザが指定
- 得られた反例の λ 式を Rocq (Gallina) プログラムとして表示

今回行った実装

λ 式として関数を de Bruijn Index の形式で表現



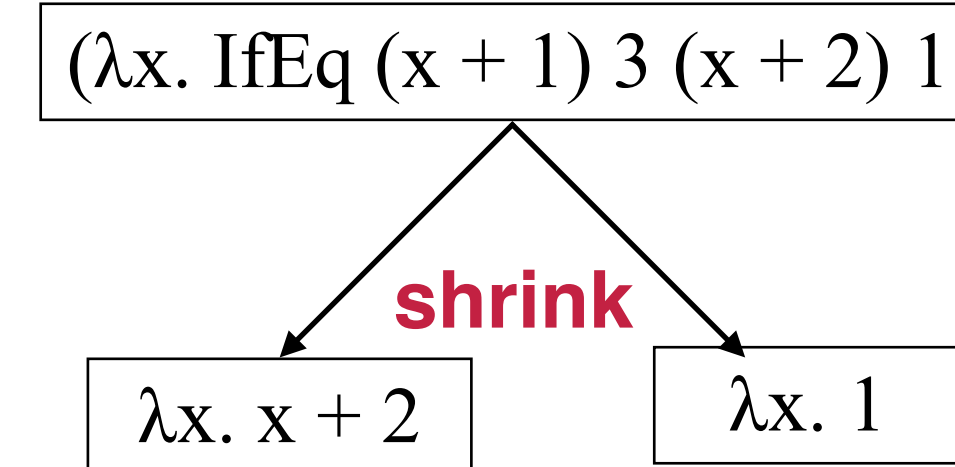
Table+Default 形式は IfEq により表現可能

$\{1 \rightarrow 0, 2 \rightarrow 1, _ \rightarrow 5\}$ $\lambda x. \text{IfEq}(x, 1, 0, \text{IfEq}(x, 2, 1, 5))$

ここでは表記上の都合のため de Bruijn Index 形式を用いていない

IfEqに対する Shrink の定義

```
Fixpoint shrink_expr [ts t] (e : expr' ts t) : list (expr' ts t) :=
match e in expr _ ts t return list (expr' ts t) with
...
| IfEq b1 b2 e1 e2 =>
[e1; e2] (* e1 と e2 を縮小候補として追加 *) ++ ...
end.
```



ユーザが指定するライブラリ関数

- ユーザが定義し、特定の操作や計算を行うために利用される
- Rocq で提供されているもの
- レコード型 `lib_entry` としてユーザが定義

```
Definition simple_libs : list (lib_entry simple_nn_bases) :=
[LibEntry "Nat.even" Nat.even; LibEntry "S" S].
```

関数名の文字列

実際の関数

実装と評価

```
Conjecture MapFilterP :
  ∀ (f : Expr_simple (nat → nat)) (p : Expr_simple
(nat → bool)) (xs : list nat),
  let f := eval f in
  let p := eval p in
  filter p (map f xs) = map f (filter p xs).
QuickChick MapFilterP.
```

fの反例：自然数の後者関数

```
QuickChecking MapFilterP
S
Nat.even
[0]
*** Failed after 2 tests and 1 shrinks.
(0 discards) xsの反例：リスト[0]
```

反例が見つかる → MapFilterP が不成立

```
Conjecture SetTwiceP :
  ∀ (F : Expr_simple ((nat → bool) → (nat → bool)))
(U : Expr_simple (nat → bool)),
  let F := eval F in
  let U := eval U in
  U 0 = true → F U 0 = true → F (F U) 0 = true.
QuickChick SetTwiceP.
```

F: 集合操作

自然数の集合の操作をする関数

U: 自然数の集合

SetTwiceP:

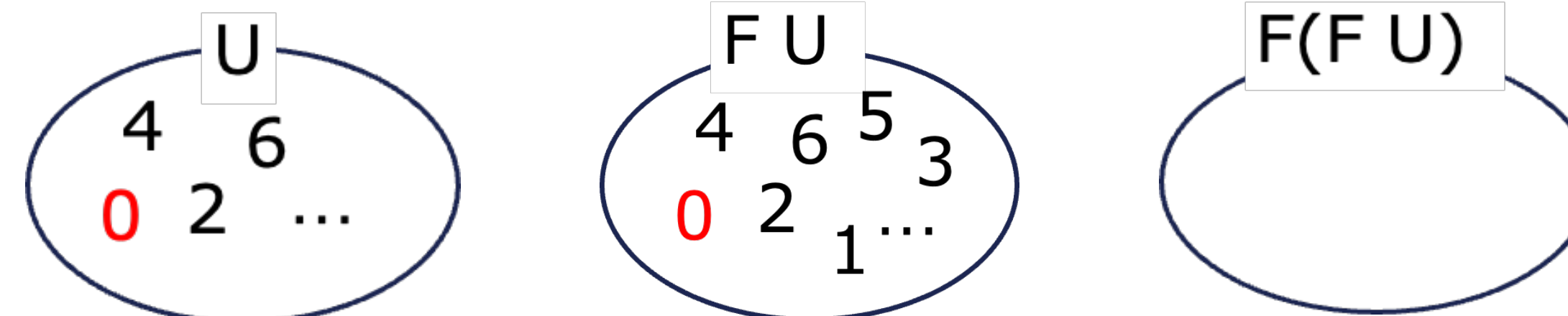
$0 \in U \rightarrow 0 \in F U \rightarrow 0 \in F(F U)$

Fの反例：
 $F\ X := \begin{cases} \emptyset & (3 \in X) \\ \mathbb{N} & (3 \notin X) \end{cases}$

Uの反例：偶数の集

*** Failed after 13713 tests and 0 shrinks. (0 discards) Time Elapsed: 1.002244s

反例が見つかる → SetTwiceP が不成立



まとめ

- RocqのQuickChick上で関数の反例生成のためのライブラリを構築
- 型付き λ 式の導入により網羅的な高階関数を生成
- 使用できる型とライブラリ関数はユーザがカスタマイズ可能
- 実際に関数を反例としてもつ命題に対して適用できたことを確認
- ユーザが選択したライブラリ関数により可読性の高い反例を出力
- Haskell で表示できない高階関数の出力を実現

今後の課題

基底型を追加する上での課題

ユーザ定義型を追加する際の記述量が多いのでユーザの負担が大きい
→ 型定義のテンプレート化