

# 「計算と論理」

## Software Foundations

### その8

五十嵐 淳

`cal15@fos.kuis.kyoto-u.ac.jp`

京都大学

January 5, 2015

# 本日のメニュー

MoreLogic.v (続・Coq の論理)

- 特称量化 (「ある  $x$  が存在して $\sim$ 」)
- 命題と真偽値の融合

# 特称量化

「型  $X$  の要素  $x$  が存在して  $P$ 」 ( $\exists x : X.P$ ) の定義:

```
Inductive ex (X:Type) (P : X->Prop) : Prop :=  
  ex_intro : forall (witness:X),  
    P witness -> ex X P.
```

Notation "'exists' x , p" := (ex \_ (fun x => p))  
(at level 200, x ident, right associativity)

- 直観:  $\text{ex } X P$  の証拠は型  $X$  の要素 *witness* と  $P$  *witness* の証拠の組
  - ▶ 存在証明には「何が」存在するかを実際に示す

# 自然演繹における導出規則

$$\frac{\Gamma, x : T \vdash P : \text{Prop}}{\Gamma \vdash \exists x : T, P : \text{Prop}} \quad (\text{P-}\exists)$$

$$\frac{\Gamma \vdash e : T \quad \Gamma \vdash P[e]}{\Gamma \vdash \exists x : T, P[x]} \quad (\exists\text{-I})$$

$$\frac{\Gamma \vdash \exists x : T, P[x] \quad \Gamma, x : T, H : P[x] \vdash Q \quad \Gamma \vdash Q : \text{Prop}}{\Gamma \vdash Q} \quad (\exists\text{-E})$$

# 特称量化に関する証明(1)

witness を指定して `apply ex_intro` を使う

```
Example exists_example_1 :  
  exists n, n + (n * n) = 6.
```

Proof.

```
  apply ex_intro with (witness:=2).  
  reflexivity. Qed.
```

- `apply ex_intro with (witness:= e)` の代わりに `exists e` でも OK

## 特称量化に関する証明(2)

文脈に特称量化がある時は `destruct` (か `inversion`) を使う

```
Theorem exists_example_2 : forall n,  
  (exists m, n = 4 + m) ->  
  (exists o, n = 2 + o).
```

Proof.

```
intros n H. destruct H as [m Hm].  
  (* witness に intro パターンで名前をつける  
  (* m が実際に何かはわからないが  
      Hm : n = 4 + m は満たす *)  
exists (2 + m).  
apply Hm. Qed.
```

# 直観主義論理と特称量化

- Coq の論理では  $\exists x, \neg P$  と  $\neg(\forall x, P)$  は同値ではない! (dist\_not\_exists, not\_exists\_dist 参照)
  - ▶ 前者ならば後者, のみ成立
    - ★ 古典論理ではどちらも同値
  - ▶  $\forall x, \neg P$  と  $\neg(\exists x, P)$  は同値
  - ▶  $\forall x, P$  と  $\neg(\exists x, \neg P)$  ではどうか?
  - ▶  $\exists x, P$  と  $\neg(\forall x, \neg P)$  ではどうか?
- その他
  - ▶  $(\forall x, (P \vee \neg P)) \rightarrow (\exists x, P) \vee (\forall x, \neg P)$  も成り立ちそうで(?)成り立たない
    - ★ 古典論理では成立

# 本日のメニュー

MoreLogic.v (続・Coq の論理)

- 特称量化 (「ある  $x$  が存在して $\sim$ 」)
- 命題と真偽値の融合

# Prop vs. bool 再び

- Prop…証明・推論に使うが，計算には使えない
  - ▶ 例えば，`if a = b then ... else ...` はダメ
- 等しさ，偶数性などを計算に使いたかったら：
  - ▶ `beq_nat`, `evenb` などの関数を定義
  - ▶ 命題との関係を証明する

★ 例:

```
Theorem beq_nat_true : forall n m,  
  beq_nat n m = true -> n = m.
```

⇒ 面倒!

# sumbool 型

```
Inductive sumbool (A B : Prop) : Type :=  
  | left : A -> sumbool A B  
  | right : B -> sumbool A B.
```

Notation "{ A } + { B }" := (sumbool A B) : type

- $\{A\} + \{B\}$  の値は
  - ▶ *left*  $a$  (ただし  $a$  は命題  $A$  の証明オブジェクト)
  - ▶ *right*  $b$  (ただし  $b$  は命題  $B$  の証明オブジェクト)
- ほぼ *or* の定義と同じ
- *Type* だと計算に使える!(後述)
  - ▶ (教科書では *Type* ではなく *Set* になっているが、気にしない)

Theorem `eq_nat_dec` : forall n m : nat,  
 {n = m} + {n <> m}.

Proof. (\* 教科書参照 \*) `Defined`.

- `dec` は `decidable` の略
- `+` は、ふつうの `or` だと思って証明すればよい.
- `eq_nat_dec` の返値型は `Prop` ではなく `Type` なので関数として計算に使える!
- 最後を `Qed.` でなく `Defined.` でしめると、定義内容が見える (計算中に展開できる) ようになる

# eq\_nat\_dec の使用例

```
Definition override' {X: Type}
  (f: nat->X) (k:nat) (x:X) : nat->X :=
  fun (k':nat) => if eq_nat_dec k k' then x
                  else f k'.
```

```
Theorem override_same' :
  forall (X:Type) x1 k1 k2 (f : nat->X),
    f k1 = x1 ->
    (override' f k1 x1) k2 = f k2.
```

# 証明

Proof.

```
intros X x1 k1 k2 f. intros Hx1.  
unfold override'.  
destruct (eq_nat_dec k1 k2).  
(* observe what appears as a hypothesis *)  
Case "k1 = k2".  
  rewrite <- e. symmetry. apply Hx1.  
Case "k1 <> k2".  
  reflexivity. Qed.
```

BasicTactics.v での証明<sup>1</sup> と比べてみよう

---

<sup>1</sup>講義ではやってない

# 証明オブジェクト

`eq_nat_dec` の証明オブジェクトは,

- 自然数  $n, m$  を受け取る (全域) 関数
- 返値は
  - ▶  $n$  と  $m$  が等しければ  $\text{left } (n = m)(\sim n = m)a$   
(ただし,  $a$  は  $n = m$  の証明オブジェクト)
  - ▶ そうでなければ  $\text{right } (n = m)(\sim n = m)b$  (た  
だし,  $b$  は  $n <> m$  の証明オブジェクト)

# プログラム抽出

- 証明オブジェクト = 関数定義 (計算の記述) と証明の合成物
- プログラム抽出: 証明オブジェクトから計算に関わる部分を取り出す

自然数  $n, m$  を受け取り,  $n$  と  $m$  が等しければ *left* を, そうでなければ *right* を返す関数

- Extraction `eq_nat_dec`. とすると自然数の等価判定を行う (OCaml) プログラムが表示される!
- ⇒ 正しさが Coq で保証されたプログラム!

# 宿題： / 午前10:30 締切

- Exercise: `dist_not_exists` (1), `dist_exists_or` (2)
- 解答を書き込んだ `MoreLogic.v` までのファイルを **全て** をオンライン提出システムを通じて提出
- 以下をコメント欄に明記:
  - ▶ 講義・演習に関する質問, わかりにくいと感じたこと, その他気になること. (「特になし」はダメです.)
  - ▶ 友達に教えてもらったなら、その人の名前, 他の資料 (web など) を参考にした場合, その情報源 (URL など).