

第21章：等式理论

胡振江，张伟

计算机学院

2025年11月26日



等式理论

```
infix 4 _≡_
data _≡_ {A : Set} (x : A) : A → Set where
    refl : x ≡ x
```

```
sym : ∀ {A : Set} {x y : A}
      → x ≡ y
      -----
      → y ≡ x
sym refl = refl
```

```
trans : ∀ {A : Set} {x y z : A}
       → x ≡ y
       → y ≡ z
       -----
       → x ≡ z
```



```
cong : ∀ {A B : Set} (f : A → B) {x y : A}  
  → x ≡ y  
  -----  
  → f x ≡ f y
```

```
cong-app : ∀ {A B : Set} {f g : A → B}  
  → f ≡ g  
  -----  
  → ∀ (x : A) → f x ≡ g x
```

```
subst : ∀ {A : Set} {x y : A} (P : A → Set)  
  → x ≡ y  
  -----  
  → P x → P y
```



等式推理

infix	1 begin_
Infixr	2 _ \equiv ()_ _ \equiv (_)_
infix	3 _■

begin_ : $\forall \{x \ y : A\}$

$\rightarrow x \equiv y$

$\rightarrow x \equiv y$

begin $x \equiv y = x \equiv y$

推理开始

_ \equiv ()_ : $\forall (x : A) \{y : A\}$

$\rightarrow x \equiv y$

$\rightarrow x \equiv y$

$x \equiv () \ x \equiv y = x \equiv y$

从x新开始
经过等式变换



$$\begin{aligned}
 _ \equiv \langle _ \rangle _ & : \forall (x : A) \{y z : A\} \\
 \rightarrow x & \equiv y \\
 \rightarrow y & \equiv z \\
 \hline
 \rightarrow x & \equiv z \\
 x \equiv \langle x \equiv y \rangle \ y \equiv z & = \text{trans } x \equiv y \ y \equiv z
 \end{aligned}$$

从x开始经过
等式传递变换

$$\begin{aligned}
 _ \blacksquare & : \forall (x : A) \\
 \hline
 \rightarrow x & \equiv x \\
 x \blacksquare & = \text{refl}
 \end{aligned}$$

证明结束



```

trans' : ∀ {A : Set} {x y z : A}
  → x ≡ y
  → y ≡ z
  -----
  → x ≡ z
trans' {A} {x} {y} {z} x≡y y≡z =
begin
  x
  ≡⟨ x≡y ⟩
  y
  ≡⟨ y≡z ⟩
  z
  ▀

```



```
trans' : ∀ {A : Set} {x y z : A}
  → x ≡ y
  → y ≡ z
  -----
  → x ≡ z
trans' {A} {x} {y} {z} x≡y y≡z =
begin
```

```
  x
  ≡⟨ x≡y ⟩
```

```
  y
  ≡⟨ y≡z ⟩
```

```
  z
  ▀
```



自然数上的证明例

```
data ℕ : Set where
  zero : ℕ
  suc : ℕ → ℕ

  _+_ : ℕ → ℕ → ℕ
  zero + n = n
  (suc m) + n = suc (m + n)

postulate
  +-identity : ∀ (m : ℕ) → m + zero ≡ m
  +-suc : ∀ (m n : ℕ) → m + suc n ≡ suc (m + n)
```

如何通过等式变换证明加法的交换性?

```
+-comm : ∀ (m n : ℕ) → m + n ≡ n + m
```



```

+-comm m zero =
begin
  m + zero
≡⟨ +-identity m ⟩
  m
≡⟨ ⟩
  zero + m
■
+-comm m (suc n) =
begin
  m + suc n
≡⟨ +-suc m n ⟩
  suc (m + n)
≡⟨ cong suc (+-comm m n) ⟩
  suc (n + m)
≡⟨ ⟩
  suc n + m
■

```



作业

21-1. 利用等式推理证明下面两个性质：

`+‐identity : ∀ (m : ℕ) → m + zero ≡ m`

`+‐suc : ∀ (m n : ℕ) → m + suc n ≡ suc (m + n)`

