

# Aide-mémoire des tactiques de preuve Coq

## Logique propositionnelle minimale

### Introduction

```
1 subgoal
=====
forall x : T, P x -> Q x
```

```
intros x.
```

```
subgoal 1 is:
x : T
=====
P x -> Q x
```

```
intros H.
```

```
subgoal 1 is:
x : T
H : P x
=====
Q x
```

### Terme de preuve fourni exactement

```
1 subgoal
a : A
b : B
=====
A
```

```
exact a.
```

### Application (d'hypothèse ou de lemme)

```
1 subgoal
t : T
H : forall x : T, P x -> Q x -> R x
=====
R t
```

```
apply H.
```

<pre>subgoal 1 is: t : T H : forall x : T, P x -&gt; Q x -&gt; R x ===== P t</pre>	<pre>subgoal 2 is: t : T H : forall x : T, P x -&gt; Q x -&gt; R x ===== Q t</pre>
------------------------------------------------------------------------------------	------------------------------------------------------------------------------------

## Propriétés de l'égalité (relation d'équivalence)

### Réflexivité

```
1 subgoal
t : T
=====
t = t
```

```
reflexivity.
```

Qed.

### Réflexivité (modulo calcul)

```
1 subgoal
=====
1 + 1 = 2
```

```
reflexivity.
```

Qed.

### Symétrie

```
1 subgoal
t1, t2 : T
=====
t1 = t2
```

```
symmetry.
```

```
subgoal 1 is:
t1, t2 : T
=====
t2 = t1
```

### Transitivité

```
1 subgoal
t1, t2, t : T
=====
t1 = t2
```

```
transitivity t.
```

<pre>subgoal 1 is: t1, t2, t : T ===== t1 = t</pre>	<pre>subgoal 2 is: t1, t2, t : T ===== t = t2</pre>
-----------------------------------------------------	-----------------------------------------------------

## Utilisation d'une égalité

### Réécriture dans le but

```
1 subgoal
t1, t2 : T
E : t1 = t2
=====
P t1
```

```
rewrite E.
```

```
subgoal 1 is:
t1, t2 : T
E : t1 = t2
=====
P t2
```

```
rewrite <- E.
```

```
subgoal 1 is:
t1, t2 : T
E : t1 = t2
=====
P t1
```

### Réécriture dans une hypothèse

```
1 subgoal
t1, t2 : T
E : t1 = t2
H : P t1
=====
G
```

```
rewrite E in H.
```

```
subgoal 1 is:
t1, t2 : T
E : t1 = t2
H : P t2
=====
G
```

```
rewrite <- E in H.
```

```
subgoal 1 is:
t1, t2 : T
E : t1 = t2
H : P t1
=====
G
```

## Types inductifs

Soit le code suivant définissant un type inductif

```
Inductive t (p : T1) :=
| C1 (p11 : T11 p) (p12 : T12 p p11)
| C2 (p21 : T21 p) (p22 : t p)
.
```

Application d'un constructeur

```
1 subgoal
  p : T1
  =====
  t p
```

constructor 2.

subgoal 1 is:	subgoal 2 is:
p : T1	p : T1
=====	=====
T21 p	t p

Analyse par cas

```
1 subgoal
  p : T1
  =====
  forall x : t p, prop p x
```

destruct x.

subgoal 1 is:	subgoal 2 is:
p : T1	p : T1
p11 : T11 p	p21 : T21 p
p12 : T12 p p11	x : t p
=====	=====
prop p (C1 p p11 p12)	prop p (C2 p p21 x)

Induction

```
1 subgoal
  p : T1
  =====
  forall x : t p, prop p x
```

induction x.

subgoal 1 is:	subgoal 2 is:
p : T1	p : T1
p11 : T11 p	p21 : T21 p
p12 : T12 p p11	x : t p
=====	IHx : prop p x
prop p (C1 p p11 p12)	prop p (C2 p p21 x)

## Égalité et propriétés des constructeurs

Les constructeurs sont disjoints

```
1 subgoal
  =====
  C1 p1 p11 p12 <> C2 p1 p21 p22
```

discriminate.

Qed.

Les constructeurs sont disjoints

```
1 subgoal
  K : C1 p1 p11 p12 = C2 p1 p21 p22
  =====
  G
```

discriminate K.

Qed.

Chaque constructeur est injectif

```
1 subgoal
  a, a' : T21 p1
  b, b' : t p1
  H : C2 p1 a b = C2 p1 a' b'
  =====
  G
```

injection H.

```
subgoal 1 is:
  a, a' : T21 p1
  b, b' : t p1
  H : C2 p1 a b = C2 p1 a' b'
  =====
  b = b' -> a = a' -> G
```

## Connecteurs et logique propositionnelle

Introduction du connecteur ET

```
1 subgoal
  =====
  A /\ B
```

split.

subgoal 1 is:	subgoal 2 is:
=====	=====
A	B

Introduction du connecteur OU (gauche)

```
1 subgoal
  =====
  A \/ B
```

left.

```
subgoal 1 is:
  =====
  A
```

Introduction du connecteur OU (droite)

```
1 subgoal
  =====
  A \/ B
```

right.

```
subgoal 1 is:
  =====
  B
```

Introduction du connecteur existentiel

```
1 subgoal
  e : T
  =====
  exists x : T, P x
```

exists e.

```
subgoal 1 is:
  e : T
  =====
  P e
```

### Élimination du connecteur ET

```
1 subgoal
  H : A /\ B
  =====
  G
```

```
destruct H as [HA HB].
```

```
subgoal 1 is:
  HA : A
  HB : B
  =====
  G
```

### Élimination du connecteur OU

```
1 subgoal
  H : A \/ B
  =====
  G
```

```
destruct H as [HA|HB].
```

```
subgoal 1 is:
  HA : A
  =====
  G
```

```
subgoal 2 is:
  HB : B
  =====
  G
```

### Élimination du connecteur existentiel

```
1 subgoal
  H : exists x : T, P x
  =====
  G
```

```
destruct H as [x Hx].
```

```
subgoal 1 is:
  x : T
  Hx : P x
  =====
  G
```

## Réduction

### Dépliage de définition (unfold)

```
1 subgoal
  a : A
  =====
  ~ ~ A
```

```
unfold not.
```

```
subgoal 1 is:
  a : A
  =====
  (A -> False) -> False
```

```
intros H.
```

```
subgoal 1 is:
  a : A
  H : A -> False
  =====
  False
```

```
apply H.
```

```
subgoal 1 is:
  a : A
  H : A -> False
  =====
  A
```

```
exact a.
```

Qed.

### Simplification du but

```
1 subgoal
  a : A
  l : list A
  =====
  [a] ++ l = a :: l
```

```
simpl.
```

```
subgoal 1 is:
  a : A
  l : list A
  =====
  a :: l = a :: l
```

## Automatisation

### Arithmétique linéaire

```
Require Import Omega.

Lemma example :
  forall (n p : nat), 2 * (n + 1) - n + p > n.
```

```
intros n p; omega.
```

Qed.

### Tautologies propositionnelles

```
Lemma iff_implies :
  forall (P1 P2 : Prop), (P1 <-> P2) <-> ((P1 -> P2) /\ (P2 -> P1)).
```

```
tauto.
```

Qed.

### Tautologies du premier ordre

```
(* Aucun violoniste n'est punk ;
   Or quelques punks sont musiciens ;
   Donc quelques musiciens ne sont pas violonistes. *)
Lemma Fresison :
  forall (T : Type) (violoniste punk musicien : T -> Prop),
    (forall v, violoniste v -> ~ punk v) ->
    (exists p, punk p /\ musicien p) ->
    exists m, musicien m /\ ~ violoniste m.
```

```
firstorder.
```

Qed.