

# 関数・論理型プログラミング実験 Prolog演習第2回 (通算第12回)

松田 一孝

TA: 武田広太郎 寺尾拓

# 今日からProlog演習

- 論理プログラミング演習の予定
  - ◆ 第1回 (6/24)
    - \* Prologの使い方
  - ◆ 第2回 (7/1)
    - \* Prologの評価メカニズム
  - ◆ 第3回 (7/8)
    - \* 探索について (仮)
  - ◆ 第4回 (7/15)
    - \* 関数論理型言語Curry

# 今日の話

- Prologはどうやって動いているの？
  - ◆ SLD導出 (SLD resolution)
    - \* S: Selective
      - L: Linear
        - $P_1, \dots, P_n$ を確認するのに  
 $P_i$ を「いっこ」「選ぶ」
    - \* D: Definite clauses
      - $Q \leftarrow P_1, \dots, P_n$ の形の節 (要はruleとfact) のこと
        - 正確には  $Q \vee \neg P_1 \vee \dots \vee \neg P_n$

# 例

```
male(kobo).  
male(koji).  
male(iwao).  
female(sanae).  
female(mine).  
parent(kobo, koji).  
parent(kobo, sanae).  
parent(sanae, iwao).  
parent(sanae, mine).  
father(X, Y) :- parent(X, Y), male(Y).  
mother(X, Y) :- parent(X, Y), female(Y).
```

# 動作例

?- father(kobo, koji)

Goal:  
成否を確認したい式

# 動作例

?- father(kobo, koji)

Goal:

成否を確認したい式

father(X, Y) :- parent(X, Y), male(Y).

# 動作例

?- father(kobo, koji)

Goal:  
成否を確認したい式

↓  
father(X, Y) :- parent(X, Y), male(Y).

?- parent(kobo, koji), male(koji)

# 動作例

?- father(kobo, koji)

Goal:  
成否を確認したい式

↓  
father(X, Y) :- parent(X, Y), male(Y).

?- parent(kobo, koji), male(koji)

parent(kobo, koji).



# 動作例

?- father(kobo, koji)

Goal:  
成否を確認したい式

father(X, Y) :- parent(X, Y), male(Y).

?- parent(kobo, koji), male(koji)

parent(kobo, koji).

?- male(koji)

# 動作例

?- father(kobo, koji)

Goal:  
成否を確認したい式

father(X, Y) :- parent(X, Y), male(Y).

?- parent(kobo, koji), male(koji)

parent(kobo, koji).

?- male(koji)

male(koji).

# 動作例

?- father(kobo, koji)

Goal:  
成否を確認したい式

father(X, Y) :- parent(X, Y), male(Y).

?- parent(kobo, koji), male(koji)

parent(kobo, koji).

?- male(koji)

male(koji).

?-

# 動作例

?- father(kobo, koji)

Goal:  
成否を確認したい式

father(X, Y) :- parent(X, Y), male(Y).

?- parent(kobo, koji), male(koji)

parent(kobo, koji).

?- male(koji)

male(koji).

?-

成功：Goalの式が全て成り立つことを確認

# 動作例

?- father(kobo, X)

# 動作例

```
?- father(kobo, X)
```

```
father(X, Y) :- parent(X, Y), male(Y).
```

# 動作例

?- father(kobo, X)



father(X, Y) :- parent(X, Y), male(Y).

?- parent(kobo, X), male(X)

# 動作例

?- father(kobo, X)



father(X, Y) :- parent(X, Y), male(Y).

?- parent(kobo, X), male(X)

parent(kobo, koji).



# 動作例

?- father(kobo, X)

father(X, Y) :- parent(X, Y), male(Y).

?- parent(kobo, X), male(X)

parent(kobo, koji).

?- male(koji) [X↦koji]

# 動作例

`?- father(kobo, X)`

`father(X, Y) :- parent(X, Y), male(Y).`

`?- parent(kobo, X), male(X)`

`parent(kobo, koji).`

`?- male(koji)` [X↦koji]

`male(koji).`

# 動作例

?- father(kobo, X)

father(X, Y) :- parent(X, Y), male(Y).

?- parent(kobo, X), male(X)

parent(kobo, koji).

?- male(koji) [X↦koji]

male(koji).

?-

# 動作例

?- father(kobo, X)

father(X, Y) :- parent(X, Y), male(Y).

?- parent(kobo, X), male(X)

parent(kobo, koji).    parent(kobo, sanae).

?- male(koji) [X↦koji]

male(koji).

?-

# 動作例

?- father(kobo, X)

father(X, Y) :- parent(X, Y), male(Y).

?- parent(kobo, X), male(X)

parent(kobo, koji).      parent(kobo, sanae).

?- male(koji)

[X↦koji]

male(koji).

?- male(sanae)

[X↦sanae]

?-

# 動作例

?- father(kobo, X)

father(X, Y) :- parent(X, Y), male(Y).

?- parent(kobo, X), male(X)

parent(kobo, koji).      parent(kobo, sanae).

?- male(koji)

[X↦koji]

male(koji).

?-

?- male(sanae)

[X↦sanae]

fail

# 動作例

?- mother(kobo, X)

# 動作例

?- mother(kobo, X)

mother(X, Y) :- parent(X, Y), female(Y).



# 動作例

?- mother(kobo, X)

↓  
mother(X, Y) :- parent(X, Y), female(Y).

?- parent(kobo, X), female(X)

# 動作例

?- mother(kobo, X)

↓  
mother(X, Y) :- parent(X, Y), female(Y).

?- parent(kobo, X), female(X)

parent(kobo, koji).

# 動作例

?- mother(kobo, X)

↓  
mother(X, Y) :- parent(X, Y), female(Y).

?- parent(kobo, X), female(X)

↓  
parent(kobo, koji).

?- female(koji) [X↦koji]

# 動作例

?- mother(kobo, X)

mother(X, Y) :- parent(X, Y), female(Y).

?- parent(kobo, X), female(X)

parent(kobo, koji).

?- female(koji) [X↦koji]

fail

# 動作例

?- mother(kobo, X)

mother(X, Y) :- parent(X, Y), female(Y).

?- parent(kobo, X), female(X)

parent(kobo, koji). parent(kobo, sanae).

?- female(koji) [X↦koji]

fail

# 動作例

?- mother(kobo, X)

mother(X, Y) :- parent(X, Y), female(Y).

?- parent(kobo, X), female(X)

parent(kobo, koji)    parent(kobo, sanae).

?- female(koji) [X↦koji]

?- female(sanae) [X↦sanae]

fail

# 動作例

?- mother(kobo, X)

mother(X, Y) :- parent(X, Y), female(Y).

?- parent(kobo, X), female(X)

parent(kobo, koji)    parent(kobo, sanae).

?- female(koji) [X↦koji]

?- female(sanae) [X↦sanae]

female(sanae).

fail

# 動作例

?- mother(kobo, X)

mother(X, Y) :- parent(X, Y), female(Y).

?- parent(kobo, X), female(X)

parent(kobo, koji)    parent(kobo, sanae).

?- female(koji) [X↦koji]

?- female(sanae) [X↦sanae]

female(sanae).

?-

fail



# やっていること

- Goalの一部をruleやfactにより置き換え, Goalが空か確認
  - ◆ また, 置き換え時には $[X \mapsto \text{kouji}]$ や $[X \mapsto \text{sanae}]$ などの代入が生じる
- 複数の置き換えが行える場合があり, その場合は一つずつ試す
  - ◆ 適用できるruleやfactが複数ある場合
    - \* 例:  $\text{parent}(\text{kobo}, \text{kouji})$   
と  $\text{parent}(\text{kobo}, \text{sanae})$

# 単一化&最汎単一化子

- SLDについて述べる前に,  
単一化と最汎単一化子について  
復習/確認する
  - ◆ 第6回 (型推論) で出てきた
    - \* 第6回のunifyの  
やることが単一化,  
求めるものが (最汎) 単一化子

# 単一化 (unification)

- 自由変数を含む項  $s$  と  $t$  に対し,  
 $s\theta = t\theta$  となる代入  $\theta$  を求めること
- ◆  $s\theta$  :  $s$  中の全ての自由変数  $X$  を  $\theta(X)$  で置き換えたもの
- ◆  $\theta$  : 単一化子, 単一化代入 (unifier)
- ◆ 例:
  - \*  $X$  と  $koji$  について  $[X \mapsto koji]$
  - \*  $s(X)$  と  $Y$  について  $[Y \mapsto s(X)]$  や  $[Y \mapsto s(s(z)), X \mapsto s(z)]$
  - \*  $s(X)$  と  $z$  とは unifiable でない
  - \*  $n(X, X)$  と  $n(1, n(1, 1))$  も unifiable でない

# 最汎単一化子

- Most General Unifier (MGU)
  - ◆ 単一化子の中でもっとも一般的なもの
    - \*  $\theta_1$ が $\theta_2$ より一般的：代入 $\eta$ が存在して任意の $X$ について $\theta_2(X) = \eta(\theta_1(X))$ .
      - 代入の上の前順序になる
  - ◆ 例： $s(X)$ と $Y$ に対するMGUは $[Y \mapsto s(X)]$
  - ◆ MGUは存在すれば唯一
    - \* ただし，変数の名前換えを同一視
      - 上では $[Y \mapsto s(X)]$ と $[Y \mapsto s(Z), X \mapsto Z]$ を同一視

# SLD導出 in Prolog (1/2)

## ○ 入力：

- ◆  $\text{Goal} : P_1, \dots, P_n$  と
- ◆  $Q :- Q_1, \dots, Q_m$  の形の rule のリスト
  - \*  $m=0$  が fact に相当

## ○ 出力：

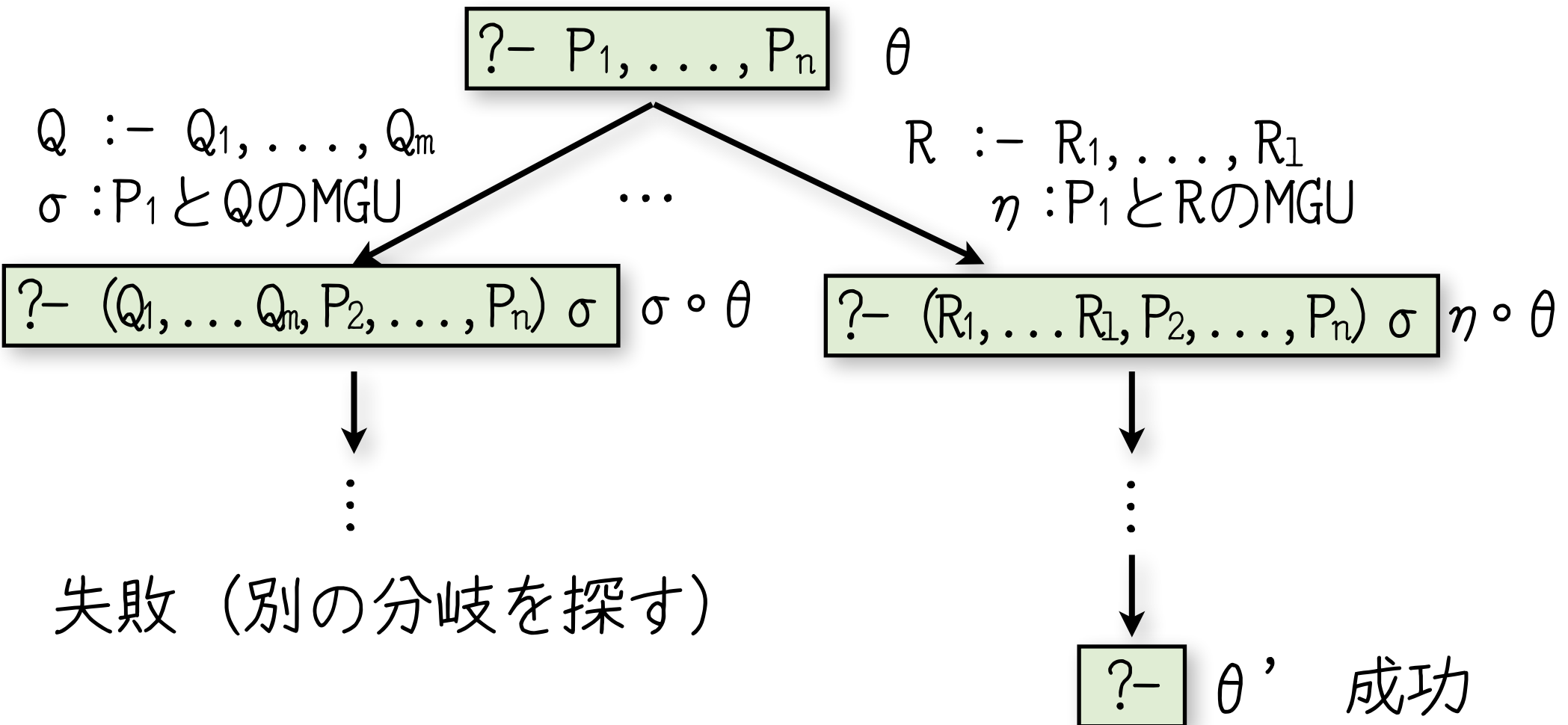
- ◆ 成否 +  $\alpha$ 
  - \* 成功ならば,  $P_1, \dots, P_n$  中の自由変数への割り当ても求める

# SLD導出 in Prolog (2/2)

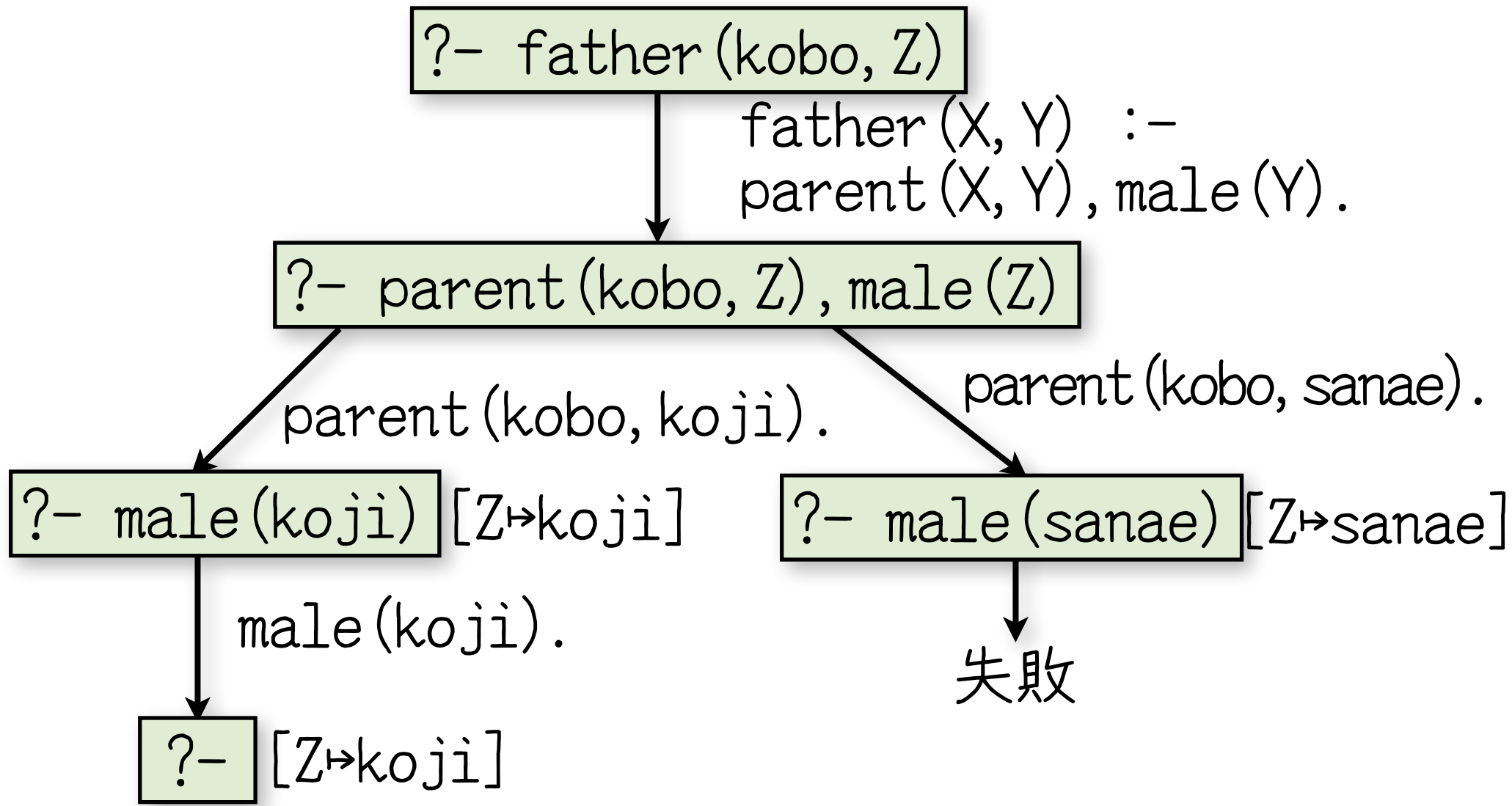
## ○ 手続き

- ◆ Goal  $P_1, \dots, P_n$  と代入  $\theta$  について
  - \* Goal が空なら成功 (+代入  $\theta$ )
  - \* そうでなければ, 最初から順に rule を調べ
    - $Q :- Q_1, \dots, Q_m$  が  
MGU  $\sigma$  について  $P_1 \sigma = Q \sigma$  となれば
      - 新たなゴール  
 $(Q_1, \dots, Q_m, P_2, \dots, P_n) \sigma$  と  $\sigma \circ \theta$  に  
再帰的にこの手続きを適用
    - 上記のような rule がなければ失敗

# イメージ



# 例



成功 (なら終わり, ;なら次を探す)



# 別の例

$\text{add}(z, Y, Y).$   
 $\text{add}(s(X), Y, s(Z)) \text{ :- add}(X, Y, Z)$

$?- \text{add}(s(s(z)), z, Z)$

$\text{add}(s(X), Y, s(Z))$   
 $\text{:- add}(X, Y, Z).$

$?- \text{add}(s(z), z, Z1) [Z \mapsto s(Z1)]$

$\text{add}(s(X), Y, s(Z))$   
 $\text{:- add}(X, Y, Z).$

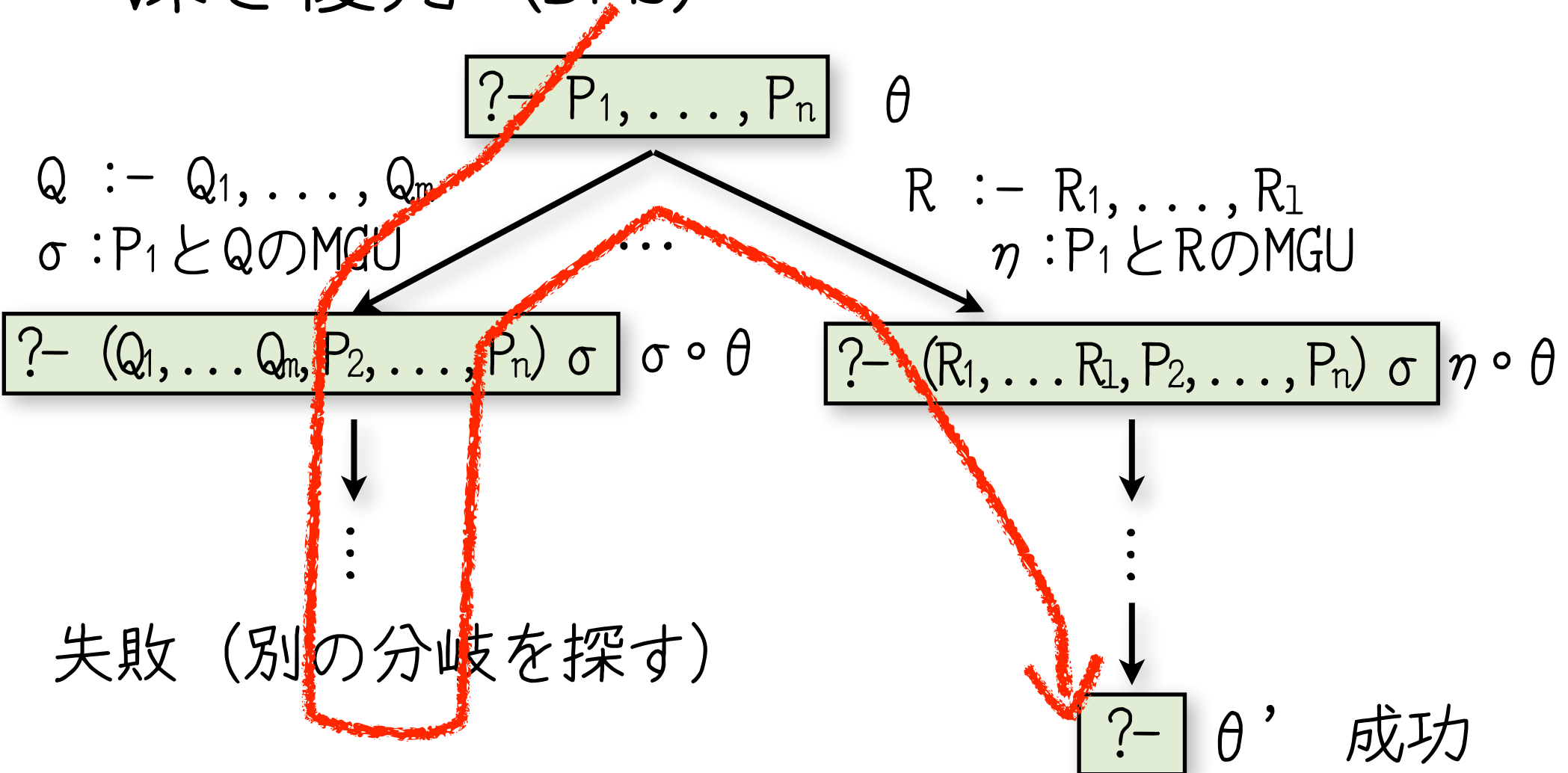
$?- \text{add}(z, z, Z2) [Z \mapsto s(s(Z2))]$

$\text{add}(z, Y, Y).$

$?- Z = s(s(z))$

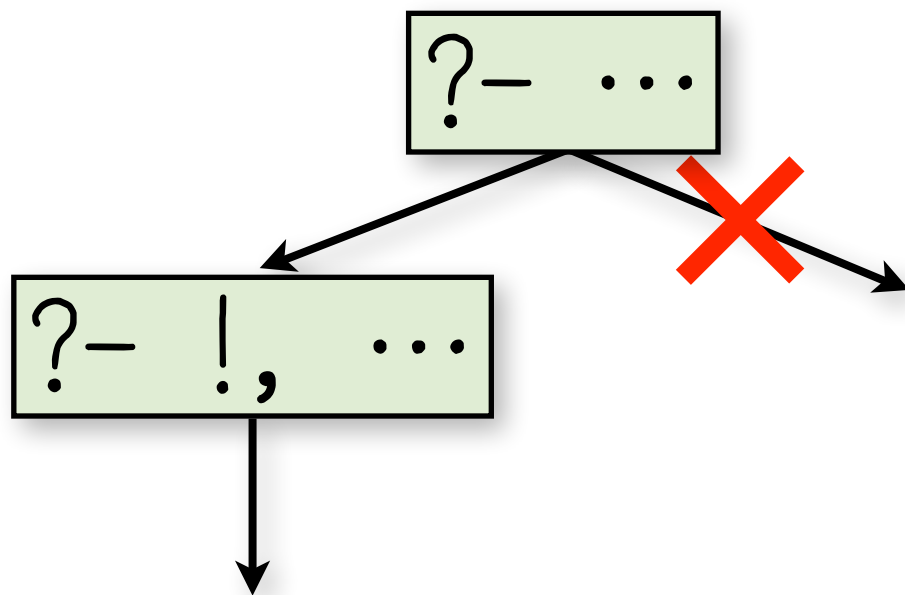
# Prologの探索順

## ○ 深さ優先 (DFS)



# カット

- !
  - ◆ 必ず成功, それ以下の導出で失敗してもそれより上に戻らない



# カットの用法

## ○ 探索の効率化に

$\text{max}(X, Y, X) \text{ :- } X > Y.$   
 $\text{max}(X, Y, Y) \text{ :- } X \leq Y.$

$X > Y$ を調べた後  
 $X \leq Y$ を調べるのは無駄

$\text{max}(X, Y, X) \text{ :- } X > Y, !.$   
 $\text{max}(X, Y, Y).$

$X > Y$ を調べたら、  
 $X \leq Y$ を調べない

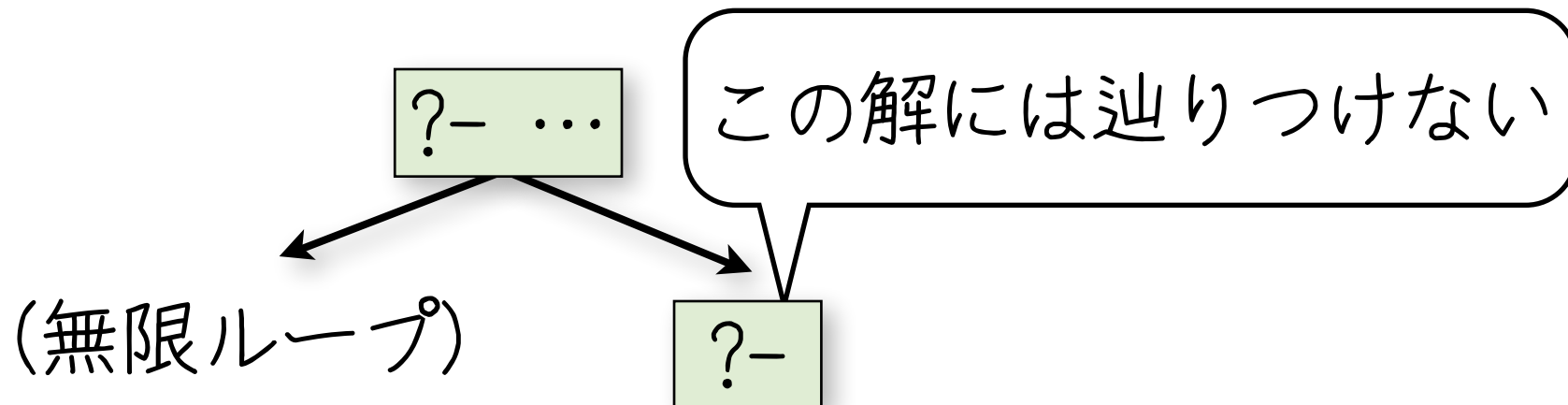
## ◆ 注意：カットは意味を変えうる

\* 二つ目の定義では $\text{max}(1, 0, 0)$ は成功  
下のようにすれば防げる

$\text{max}(X, Y, Z) \text{ :- } X > Y, !, Z \text{ is } X.$   
 $\text{max}(X, Y, Y).$

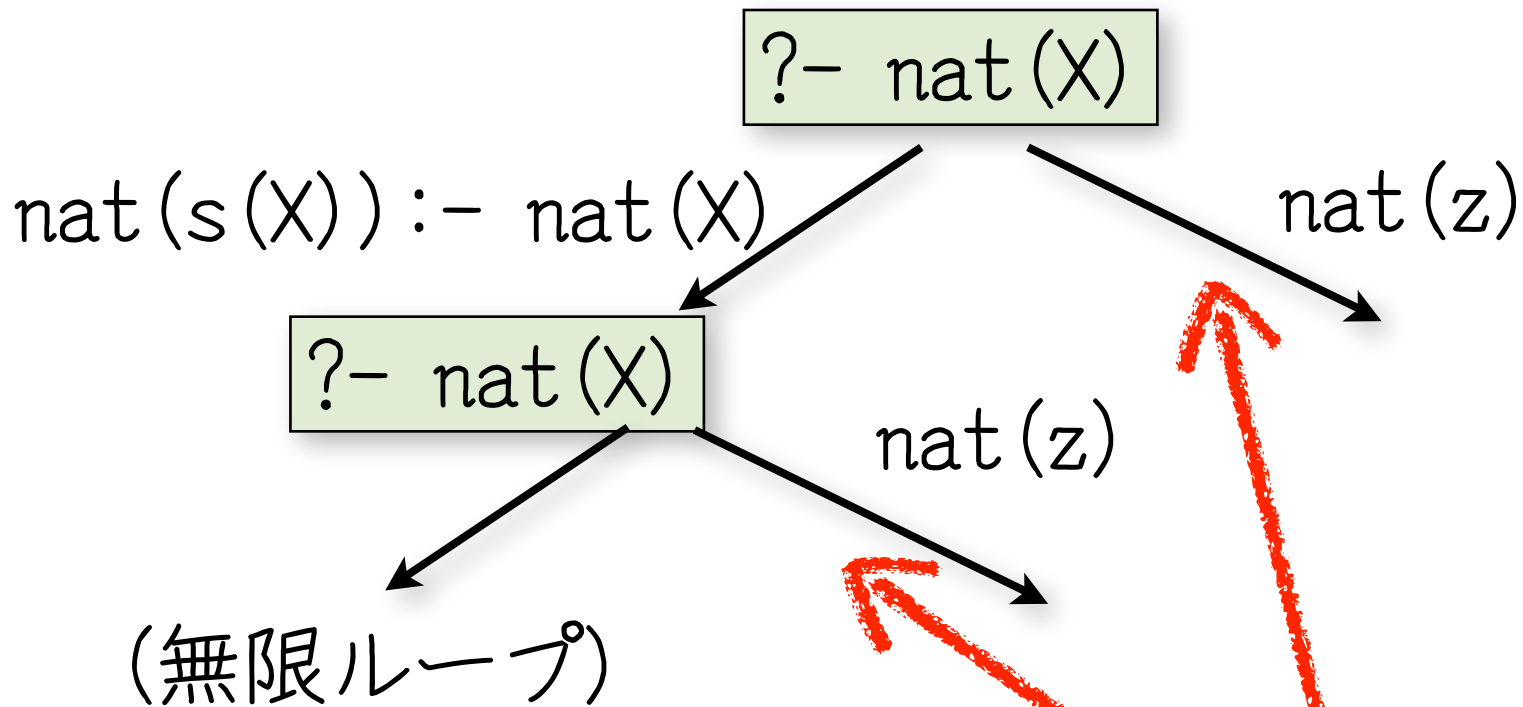
# 深さ優先探索の特徴

- 復習：PrologではSLD導出の際の探索順は深さ優先 (DFS)
  - ◆ + メモリ消費が少ない cf. 幅優先
  - ◆ - あるはずの解が見付けられない



# 例

```
nat(s(X)) :- nat(X).  
nat(z).
```



これらの分岐は試みられない

# まとめ

- Prologの動作原理を確認した
  - ◆ SLD導出

第12回レポート課題  
締切 7/15 13:00



# 問1

- 以下の述語がうまく動作しない理由を述べよ

```
ancestor(X, Y) :- ancestor(Z, Y), parent(X, Z).  
ancestor(X, Y) :- parent(X, Y).
```

- ◆ たとえば, `ancestor(kobo, iwao)` という問い合わせはどうなるか?

# 問2

- 次のプログラムについて,  
 $\text{nat\_list}([z, s(z), z])$  や  
 $\text{nat\_list}([z, X])$  は期待通り動作する  
が  $\text{nat\_list}(X)$  はそうでない. 何故か
  - ◆ たとえば,  $\text{nat\_list}(X), X=[s(Y)]$  は  
解を一つも返さず無限ループする

```
nat(z).  
nat(s(X)) :- nat(X).  
nat_list([]).  
nat_list([A|X]) :- nat(A), nat_list(X).
```

# 問3 (1/2)

- tic-tac-toe (3×3の○×ゲーム)  
が双方最善をつくすと引き分けであることをPrologにより確認せよ
  - ◆ 以下の述語を使う？
    - \* win(P, B)
      - 盤面がBのときPの手番なら勝ち
    - \* lose(P, B)
      - 盤面がBのときPの手番なら負け
    - \* tie(P, B)
      - 盤面がBのときPの手番ならよくて引き分け

# 問3 (2/2)

- 同じプログラムを用いて以下の盤面からは先手必勝であることを確認せよ
  - ◆ 先手：○，後手：×

○		
×		

×	○	

	○	
×		

# ヒント

- $\text{win}(P, B)$  は、相手を  $Q$  とすると
  - ◆ 自分のマークが3つ並んでいるか
  - ◆  $\text{lose}(Q, B')$  なる  $B$  を  $B'$  にする手がひとつ有ればOK
- $\text{lose}(P, B)$  は、相手を  $Q$  とすると
  - ◆ 相手のマークが既に3つ並んでいるか
  - ◆  $\text{lose}(Q, B') \vee \text{tie}(Q, B')$  なる  $B$  を  $B'$  にする手がないとき
- $\text{tie}(P, B)$  は  $\text{win}(P, B)$  でも  $\text{lose}(P, B)$  でもないとき

# 発展

- Prologライクな論理型言語を実装せよ
  - ◆ パーサを準備する必要はない
  - ◆ カットはなくてよい