

Introduction to Prolog

ดร.นุญสิริม กิตติริกุล
ภาควิชาศิวกรรมคอมพิวเตอร์
จุฬาลงกรณ์มหาวิทยาลัย

1. Basic Construct

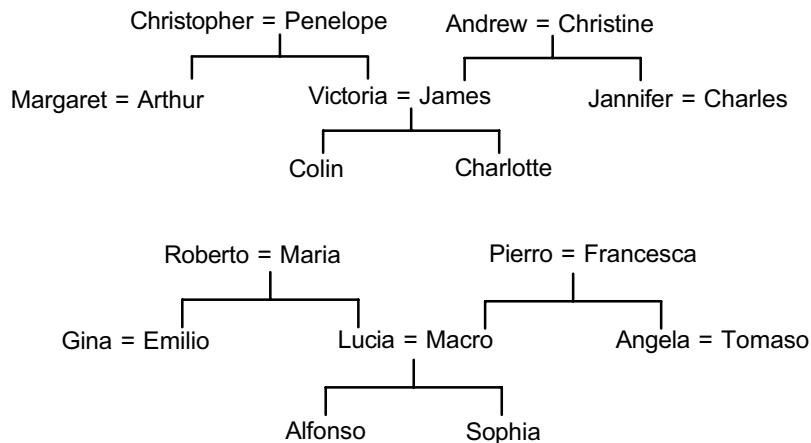
Prolog --- description language ใช้อธิบาย objects

และ relationships ระหว่าง objects นั้น ๆ

โปรแกรม Prolog ประกอบด้วย

- facts ที่เกี่ยวกับ objects และ relations นั้น ๆ
- rules ที่เกี่ยวกับ objects และ relations นั้น ๆ
- queries ที่เกี่ยวกับ objects และ relations นั้น ๆ

Two Family Trees



A = B หมายถึง A แต่งงานกับ B

1.1 Fact

parent(christopher,arthur).
parent(christopher,victoria).
parent(penelope,arthur).
parent(penelope,victoria).
parent(victoria,colin).
parent(victoria,charlotte).
parent(james,colin).
parent(james,charlotte).

male(christopher).
male(james).
male(colin).
...
female(penelope).
female(margaret).
female(victoria).
...
...

parent(christopher,arthur)

- predicate name : parent
- arguments : christopher, arthur

1.2 Constant

- atom : christopher arthur
- number : 123 99.99

1.3 Query

- ?- เป็นเครื่องหมายแสดง query
ex)

?- parent(christopher,arthur).
yes

?- parent(andrew,james).
no

1.4 Variable, Term, Substitution

variable ใช้แทน single entity, ไม่ใช่ storage location

ใน memory

ex) ?- parent(christopher,X).

X = arthur;

X = victoria;

no

- ; เป็นเครื่องหมายสั่งให้ Prolog หาคำตอบอีก

Term

- constants, variables เป็น terms
- compound terms (structures) เป็น terms

Compound term ประกอบด้วย

- functor
- arguments ซึ่งเป็น terms

Substitution คือเซ็ตของคู่ลำดับ { X = t }

X : variable, t : term

- A เป็น instance ของ B ถ้ามี substitution θ

บางตัวที่ทำให้ $A = B\theta$

ex)

A = parent(penelope,arthur)

B = parent(X,Y)

$\theta = \{ X = \text{penelope}, Y = \text{arthur} \}$

A = B θ

X is instantiated to penelope

1.5 Conjunction

, เป็นเครื่องหมายแสดง logical and

ex)

?- parent(penelope,X), parent(X,Y).

หา X และ Y ซึ่ง X มี parent เป็น penelope

และ X เป็น parent ของ Y

- 1 query อาจประกอบด้วย goal เดียวหรือหลาย goals ก็ได้

1.6 Rule (Clause)

H :- B₁, B₂, ..., B_n.

- เป็นเครื่องหมายแสดง 'if'

grandparent(X,Y) :- parent(X,Z),parent(Z,Y).

Head of the clause : grandparent(X,Y)

*Body of the clause : parent(X,Z),
parent(Z,Y)*

ความหมายของ rule 'P :- Q, R.'

- (1) declarative meaning : interpreting the rule as a logical axiom
 - P is true if Q and R are true
 - grandfather(X,Y) is true if parent(X,Z) and parent(Z,Y) are true.
 - forall X, Y and Z, X is a grandparent of Y if X is a parent of Z and Z is a parent of Y

(2) procedural meaning:

- To solve problem P, first solve the subproblem Q and then the subproblem R
- To answer a query *Is X a grandparent of Y*, answer the query *Is X a parent of Z* and *Is Z a parent of Y*

2. Matching and Backtracking

2.1 Equality and matching

?- $X = Y$.

match X และ Y โดยพยายามทำให้ X equal Y

ถ้าสำเร็จแสดงว่า X match Y ได้

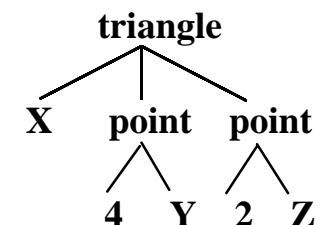
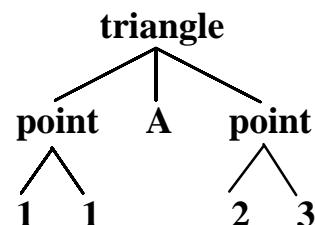
ถ้าไม่สำเร็จแสดงว่า X match Y ไม่ได้

กฎสำหรับ match X กับ Y

- If X is an uninstantiated variable and Y is instantiated to any term, then X and Y are equal and X is instantiated to that term
- Integers and atoms are equal to themselves
- Two structures are equal if they have the same functor and number of arguments, and all corresponding arguments are equal

ex)

$\text{triangle}(\text{point}(1,1), A, \text{point}(2,3)) =$
 $\text{triangle}(X, \text{point}(4,Y), \text{point}(2,Z))$



$X = \text{point}(1,1)$
 $A = \text{point}(4,Y)$
 $Z = 3$

2.2 backtracking

Clause 'A :- B1, B2, ... , Bn.'

สามารถมองในรูปของ conventional language เป็น

Procedure A;

call B1,

call B2,

...

call Bn.

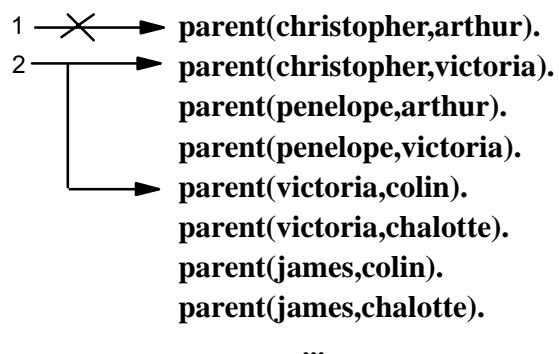
แต่สิ่งที่ต่างกันคือใน Prolog จะมี mechanism ที่เรียกว่า *backtracking*

- ใน conventional language, เมื่อ Bi ไม่สามารถ process ต่อไปได้ จะเกิด error แต่ใน Prolog, computation จะถูก undone ที่ Bi และ different computation path จะถูก execute
- backtracking ก็คือ mechanism นี้ : ล้มสิ่งที่ทำแล้วลงพ้ายาม satisfy goal โดยหา alternation ที่จะ satisfy goal นั้น

ex) Find X who is a child of 'christopher'

and a parent of 'colin'

?- parent(christopher,X), parent(X,colin).



Execution of Prolog program

To execute a list of goals G1, G2, ..., Gn, the procedure 'execute' does:

- (1) If the goal list is empty then terminate with success
- (2) If the goal list is not empty then continue
- (3) Scan the clauses in the program from top to bottom until the first clause C (H :- B1, ..., Bm) is found such that the head of C matches G1.
If no such clause then terminate with failure.

Find substitution θ such that $H\theta = G1\theta$.

Replace $G1$ in the goal list with $B1\theta, \dots, Bm\theta$,
obtaining the new goal list

$B1\theta, \dots, Bm\theta, G2\theta, \dots, Gr\theta$

(If C is a fact then the new goal list is shorter than the original one)

(4) Execute (recursively with this procedure) this new goal list. If the execution of the new goal list terminates with success then the execution of the original list also terminates with success. If not, then abandon this new goal and go back to (3). Continue scanning the next clause.

2.3 Example

ปัญหา :

ลิงตัวหนึ่งอยู่ที่ประตูในห้อง กลางห้องมีกล้วยแขวนอยู่ที่เพดาน ลิงหิวมากและอยากไปหยิบกล้วยแต่มันสูงไม่พอที่จะเอื้อมถึง ที่หน้าต่างในห้องมีกล่อง ๆ หนึ่ง ลิงสามารถเดินบนพื้น, ปีนกล่อง, ผลักกล่องไปมารอบห้องและหยิบกล้วยถ้ากล่องอยู่ใต้กล่อง

คำถาม :

ลิงหยิบกล้วยได้หรือไม่

ให้ predicate stateแสดง

1. ตำแหน่งที่ลิงอยู่ 2. ลิงยืนบนพื้นหรือกล่อง
3. ตำแหน่งที่กล่องตั้งอยู่ 4. ลิงมีกล้วยหรือไม่

stateเริ่มแรก : state(atdoor, onfloor, atwindow, hasnot)

stateที่ต้องการ : state(_____, has)

ให้ predicate moveแสดงการเปลี่ยนจากstateหนึ่งไปอีกstate

move(State1, MoveOp, State2)

โดยที่ MoveOp อาจเป็น

1 grasp banana 2 climb box 3 push box 4 walk around

เช่น move(state(middle, onbox, middle, hasnot),
grasp, state(middle, onbox, middle, has))

ให้predicate cangetแสดงว่าที่stateหนึ่ง ๆ ลิงหยิบกล้วยได้หรือไม่
canget(state(_____, ___, has))

canget(S1) :- move(S1, M, S2), canget(S2).

move(state(middle, onbox, middle, hasnot), grasp,
state(middle, onbox, middle, has)).

move(state(P, onfloor, P, H), climb, state(P, onbox, P, H)).

move(state(P1, onfloor, P1, H), push(P1, P2),
state(P2, onfloor, P2, H)).

move(state(P1, onfloor, B, H), walk(P1, P2),
state(P2, onfloor, B, H)).

?- canget(state(atdoor, onfloor, atwindow, hasnot)).

yes

```

canget(state(atdoor,onfloor,atwindow,hasnot))
  ► move(state(atdoor,onfloor,atwindow,hasnot), walk(door,P2),
         state(P2,onfloor,atwindow,hasnot))
  ► canget(state(P2,onfloor,atwindow,hasnot))
    ► move(state(atwindow,onfloor,atwindow,hasnot), climb,
           state(atwindow,onbox,atwindow,hasnot))
    ► canget(state(atwindow,onbox,atwindow,hasnot))
    ► move(state(atwindow,onfloor,atwindow,hasnot), push(atwindow,P3),
           state(P3,onfloor,P3,hasnot))
    ► canget(state(P3,onfloor,P3,hasnot))
      ► move(state(P3,onfloor,P3,hasnot), climb,
             state(P3,onbox,P3,hasnot))
      ► canget(state(P3,onbox,P3,hasnot))
        ► move(state(middle,onbox,middle,hasnot), grasp,
               state(middle,onbox,middle,has))
        ► canget(state(middle,onbox,middle,has))

```

backtrack

3. Recursive Programming

- Recursive programming เป็นเครื่องมือสำคัญในการเขียน Prolog programs

ex) **predesessor(X,Y) :- parent(X,Y).**
predesessor(X,Y) :- parent(X,Z), parent(Z,Y).
predesessor(X,Y) :- parent(X,Z),
parent(Z,W),
parent(W,Y).

...

→ **predesessor(X,Y) :- parent(X,Y).**
predesessor(X,Y) :- parent(X,Z), predesessor(Z,Y).

3.1 Arithmetic

Natural Number

- Natural number แสดงได้โดยใช้ constant '0' และ successor function 's'
- 0, s(0), s(s(0)), ...
 โดยที่ $s^n(0)$ หมายถึง n

Program:

```

natural_number(0).
natural_number(s(X)) :- natural_number(X).

```

Addition

plus(X,Y,Z) <--- Z เป็นผลบวกของ X และ Y

Program:

```

plus(0,X,X) :- natural_number(X).
plus(s(X),Y,s(Z)) :- plus(X,Y,Z).

```

Multiplication

times(X,Y,Z) <--- Z เป็นผลคูณของ X และ Y

Program:

```

times(0,X,0).
times(s(X),Y,Z) :- times(X,Y,W), plus(W,Y,Z).

```

3.2 List

- List เป็น data structure ที่สำคัญใน Prolog

list	head	tail	formal object
[a]	a	[]	.(a,[])
[a,b,c]	a	[b,c]	.(a,(.,(b,(.,(c,[]))))
[]	-	-	[]
[[a,b],c]	[a,b]	[c]	.(.(a,(.,(b,[])),.(c,[])))
[X Y]	X	Y	.(X,Y)
[X,Y Z]	X	[Y Z]	.(X,(.,(Y,Z)))

ex)

สมมุติว่าโปรแกรมเป็น
p([1,2,3]).

และ query เป็น '?- p([X|Y])' และ เราจะได้ว่า

?- p([X|Y]).

X = 1,

Y = [2,3]

membership of a list --- ทดสอบว่า term หนึ่ง ๆ เป็นสมาชิกของ list ที่กำหนดให้หรือไม่

Program:

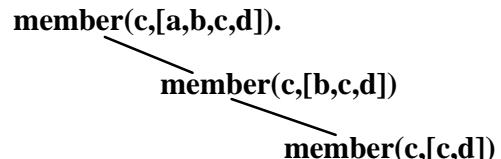
member(X,[X|_]).

member(X,[_|Y]) :- member(X,Y).

Query:

?- member(c,[a,b,c,d]).

yes



append --- ต่อ 2 list เข้าด้วยกัน

Program:

append([],L,L).

append([A|L1],L2,[A|L3]) :- append(L1,L2,L3).

Query:

?- append([a,b],[1,2],X).

X = [a,b,1,2]

append([a,b],[1,2],X)

X = [a|Y]

append([b],[1,2],Y)

Y = [b|Z]

append([],[],Z)

Z = [1,2]

4. Negation and Cut

4.1 Negation

- โปรแกรมประกอบด้วยrules และfacts ซึ่งอธิบายว่า อะไรหรือความสัมพันธ์ใด เป็นจริง
- not* ใช้แสดงnegation
- not(G)⁽¹⁾* จะเป็นจริงถ้าGไม่เป็นจริงตามโปรแกรม (negation as failure)
- not(G)* จะไม่เป็นจริงถ้าGเป็นจริงตามโปรแกรม

⁽¹⁾ บางครั้งแสดงโดย $\perp + (G)$

ex) X แต่งงานกับ Y ได้ถ้า X กับ Y ไม่ใช่พี่น้องกัน

และ X ชอบ Y

Program:

```
can_marry(X,Y) :- not(silbing(X,Y)), like(X,Y).  
silbing(X,Y) :- parent(Z,X), parent(Z,Y), X \= Y.  
like(arthur,margaret).
```

Query:

```
?- can_marry(arthur,margaret).  
yes
```

4.2 Cut

- ใช้เพื่อเปลี่ยนแปลงลำดับการทำงานของโปรแกรม
- Preventing Backtracking
- Prolog จะ backtrack โดยอัตโนมัติ เพื่อที่จะ satisfy goal ทำให้ผู้ใช้ไม่ต้องกระทำการ backtrack เองอย่าง explicit
- แต่บางครั้ง backtrack ทำให้โปรแกรมขาดประสิทธิภาพ
- เพื่อควบคุมหรือป้องกัน backtrack เราใช้ cut (!)

$H :- B_1, B_2, \dots, B_m, !, B_{m+1}, \dots, B_n.$

backtrack

backtrack

ไม่เกิด backtrack

- ก่อนที่ control จะผ่าน cut backtrack อาจเกิดภายใน B_1, \dots, B_m
- หลังจากที่ทำ B_1, \dots, B_n สำเร็จแล้ว ต้องการหาคำตอบอื่น
- คำตอบอื่นจะไม่ได้โดย backtrack ภายใน B_{m+1}, \dots, B_n
- backtracking ไม่สามารถเกิดภายใน B_1, \dots, B_m ได้อีก

- backtracking ไม่สามารถเกิดขึ้นได้แม้ว่าจะมี clause อื่นเช่น

$H :- C_1, C_2, \dots, C_p$

- หลังจากที่ control ผ่าน cut ไปแล้ว คำต่อไปนี้ทุกตัวที่อาจเกิดขึ้นโดย goal หน้า cut และโดย clause อื่น ไม่สามารถกระทำได้

$a(X,W) :- p(X,Y), q(Y,Z), !, r(Z,W), s(W).$

$a(X,W) :- t(X,W).$

$p(1,2).$

$q(2,4).$

$q(2,5).$

$r(4,6).$

$r(4,8).$

$r(5,7).$

$s(6).$

$s(7).$

$t(1,9).$

query:

?- a(1,W).

W = 6;

no

$a(1,W) :-$

► $p(1,2)$

► $q(2,4)$

► !

► $r(4,6)$ ✗ ► $r(4,8)$

► $s(6)$

W=6;

4.3 Cut-Fail Combination

- *fail* เป็น build-in predicate ซึ่งทำหน้าที่คล้ายกับ *not* (แต่ *fail* ไม่มี argument)
- ทำหน้าที่เป็น goal ซึ่งจะ fail เสมอและทำให้เกิด backtracking
- นิยมใช้คู่กับ *cut*

ex) Maryชอบสัตว์ทุกตัวที่ไม่ใช่งู

$like(mary,X) :- snake(X), !, fail.$

$like(mary,X) :- animal(X).$

$snake(small_snake).$

$snake(big_snake).$

?- like(mary,small_snake).

► $snake(small_snake)$

► !

► fail

4.4 Green Cut : Expressing Determinism

- กรณีที่ต้องการแสดงการtestแบบdeterministic
 - cutประเกณีเรียกว่า green cut ซึ่งจะไม่เปลี่ยนความหมายของโปรแกรม

ex) `minimum(X,Y,Z) <-- Z เป็นค่า minimum
ของ X และ Y`

```
minimum(X,Y,Z) :- X < Y, !, Z = X.  
minimum(X,Y,Z) :- X = Y, !, Z = X.  
minimum(X,Y,Z) :- X > Y, Z = Y.
```

4.5 Red Cut : Omitting Explicit Condition

- กรณีที่ต้องการจะ condition
 - cut ประเภทนี้เรียกว่า *red cut* ซึ่งจะเปลี่ยนความหมายของโปรแกรม

ex) if then else(P,Q,R) <-- if P then Q else R

```
if_then_else(P,Q,R) :- P, !, Q.  
if then else(P,Q,R) :- R.
```

→ if_then_else(P,Q,R) :- P, Q.
if_then_else(P,Q,R) :- not(P), R.

ex) `insert(X,Ys,Zs) <--` the list Zs is the result of
 inserting the element X into
 the list Ys

โดยที่ $A > B$ หมายถึง A มากกว่า B
 $A = B$ หมายถึง A น้อยกว่า B

insert(X,[],[X]).

```
insert(X,[Y|Ys],[Y|Zs]) :- X > Y, !, insert(X,Ys,Zs).  
insert(X,[Y|Ys],[X,Y|Ys]) :- X <= Y.
```

Digitized by srujanika@gmail.com

ex) `delete(Xs,X,Ys) <--` Ys is the result of deleting
all occurrences of X from
the list Xs

```
delete([X|Ys],X,Zs) :- !, delete(Ys,X,Zs).
delete([Y|Ys],X,[Y|Zs]) :- !, delete(Ys,X,Zs).
delete([],X,[]).
```

4.4 Example : logic puzzle

คน3คนซึ่งเป็นเพื่อนกันสมควรเข้าแข่งขันการแข่งขันโปรดแก้ไขโดย
มาทีละคนไม่พร้อมกัน ทุกคนมีชื่อต่างกัน ชอบกีฬาคนละประเภท
และมีสังชาติต่างกัน

Clue 1: Michaelชอบbasketballและทำคะแนนได้ดีกว่าคนAmerican

Clue 2: Simonซึ่งเป็นคนIsraeliทำคะแนนได้ดีกว่าคนเล่นtennis

Clue 3: คนเล่นcricketมาสมัครคนแรก

Queries: คนสังชาติAustralianคือใคร? Richardเล่นกีฬาอะไร?

```

solve_puzzle(Puzzle,Solution) :-
    structure(Puzzle,Structure),
    clues(Puzzle,Structure,Clues),
    solve(Clues),
    queries(Puzzle,Structure,Queries,Solution),
    solve(Queries).

solve([Clue|Clues]) :- Clue, solve(Clues).
solve([]).

structure(threeMen,[friend(N1,C1,S1),friend(N2,C2,S2),friend(N3,C3,S3)]).

clues(test,Friends,
      [ ( did_better(Man1Clue1,Man2Clue1,Friends), hasName(Man1Clue1,michael),
          sport(Man1Clue1,basketball), nationality(Man2Clue1,american) ),
        ( did_better(Man1Clue2,Man2Clue2,Friends), hasName(Man1Clue2,simon),
          nationality(Man1Clue2,israeli), sport(Man2Clue2,tennis) ),
        ( first(Friends,ManClue3), sport(ManClue3,cricket) )
      ] ).
```

จากclue 1:

```
did_better(Man1,Man2,Friends), hasName(Man1,michael)
sport(Man1,basketball), nationality(Man2,american)
```

จากclue 2:

```
did_better(Man1,Man2,Friends), hasName(Man1,simon)
nationality(Man1,israeli), sport(Man2,tennis)
```

จากclue 3:

```
first(Friends,Man), sport(Man,cricket)
```

- ให้ Man แทน friend(Name,Country,Sport) ซึ่งแสดงความสัมพันธ์ "คนชื่อ Name มีสังชาติ Country และชอบเล่น Sport"
- ให้ Friends แทน [friend(Name1,Country1,Sport1), friend(Name2,Country2,Sport2), friend(Name3,Country3,Sport3)]

```

queries(threeMen,Friends,
      [ member(Q1,Friends), hasName(Q1,Name), nationality(Q1,australian),
        member(Q2,Friends), hasName(Q2,richard),   sport(Q2,Sport)
      ],
      [[The Australian is ',Name],[Richard plays ',Sport]] ).
```

```
did_better(A,B,[A,B,C]).
did_better(A,C,[A,B,C]).
```

```
did_better(B,C,[A,B,C]).
```

```
hasName(friend(A,B,C),A).
nationality(friend(A,B,C),B).
sport(friend(A,B,C),C).
```

```
first([X|Xs],X).
member(X,[X|_]).
```

```
member(X,[_|Ys]) :- member(X,Ys).
```

query:

?- solve_puzzle(threeMen,Sol).

Sol = [[The Australian is ',michael],[Richard plays ',tennis]]