



مقدمة

تكلمنا في المحاضرة السابقة عن كيفية كتابة برنامج شجرة العائلة بلغة ρɾοlog وسنكمل بها في هذه المحاضرة مع الاستدعاء العودي .

الاستدعاء العودي

الاستدعاء العودي يعرف منطقيا في لغة prolog كباقي لغات البرمجة ,فهو عملية استدعاء تابع ما لنفسه عدة مرات بوجود شروط وضوابط لهذا التكرار.





مثال (1)

علاقة السلف:

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

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

قاعدة السلف : وتعنى أن X سلف لـ Y أي أن Y هو أب ل X أو أحد أبائه .

عندما نقوم بأخذ الأب لـ X ونقوم بعمل استدعاء عودي عنده من أجل إيجاد جميع الأجداد الموجودين حتى الوصول إلى الجد الأعلى لـ X وهو Y والذي يعتبر بمثابة شرط توقف الاستدعاء العودي (يتمثل شرط التوقف في السطر الأول) .

ملاحظة

عندما يكون لدينا قاعدتين بنفس الاسم ونفس الـ parameters نستطيع اعتبارهما قاعدة واحدة تفصلهم علاقة or.

فالمثال السابق يكتب بالشكل:

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

كيف يتحقق برنامج Prolog من هذه القاعدة للشجرة التالية ؟

 $\mathsf{A}\to\mathsf{B}\to\mathsf{C}\to\mathsf{D}$

Goal: ancestor (A,D).

وتعنى هل A سلف ل D ؟

يقوم برنامج ال prolog باختبار شرط التوقف فورا وهو يعني هل A سلف ل D مباشرة فيقوم برد False ثم يقوم برنامج اللانتقال إلى الاستدعاء العودي لإيجاد جميع الأجداد الموجودين حتى الوصول إلى الجد D ويتم تحقق شرط التوقف ويرد True .

مستويات الاستدعاء العودي

الاستدعاء الأول:

: يقوم البرنامج بتبديل $\, {\sf Z} \,$ إلى الخيار الثاني وهو الأب المباشر ل ${\sf A} \,$ أي $\, {\sf Z} \, \to \, {\sf B} \,$ فيصبح الاستدعاء العودي

parent(A,B) , ancestor(B,D)

يقوم البرنامج بتطبيق هذه القاعدة فيجد أن parent(A,B) صحيحة ولكن ancestor(B,D) لم تحقق الشرط فيقوم باستدعاء عودى أخر .







الاستدعاء الثاني:

يقوم البرنامج بالاستدعاء العودي للابن المباشر ل B أي Z o C فيقوم بتطبيق الاستدعاء العودي التالي :

parent(B,C), ancestor(C,D)

عندما يقوم البرنامج باختبار القاعدة التالية يجد أن :

parent(B,C) → True

ancestor(C,D) \rightarrow True

أي يحقق شرط توقف الاستدعاء العودي عند parent (C,D) بالتالي يتوقف البرنامج ويرد true أي A للف ل D .

شجرة الاستدعاءات العودية للمثال السابق

parent(A,Z), ancestor(Z,D) $Z \rightarrow B$

parent(A,B) , ancestor(B,D)

true

parent(B,C), ancestor(C,D) $Z \rightarrow C$

true

parent(C,D) → True





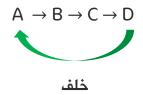


قاعدة الخلف:

des(X,Y) :- child(X,Y); child(X,Z), des(Z,Y).

قاعدة الخلف: وتعني أن X خلف لـ Y أي أن X حفيد أو أحد أحفاد ل Y .

لتكن لدينا الشجرة التالية :



كيف يقوم برنامج ρrolog باختبار القاعدة التالية :

Goal: des(D,B) ?

تعني هل D حفيد أو من أحفاد B ؟

شجرة الاستدعاءات العودية للمثال السابق

child(X,Z), des(Z,Y). $Z \rightarrow C$ parent(D,C), des(C,B)

true

parent(C,A), des(A,B) $Z \rightarrow A$ true

des(D,B) \rightarrow True





ملاحظة

يمكن تعريف متحول عبارة عن (_) فقط. مثال : father (X,Y) :- father (X,Y) : هنا تلقائيا يقوم بتعويض قيمة Y أيا كانت.

مثال (3)

تعريف مستقيمان vertical و horizontal بينهما نقطة مشتركة :

vertical (point(X,Y), point (X,Y1))

horizontal (point(X,Y), point(X1,Y))

حيث المستقيمان المتقاطعان في نقطة المستقيم العمودي له نفس ال X ويختلف في ال Y أما المستقيم الأفقي فله نفس ال Y ويختلف بال X .

مثال (4)

اكتب قاعدة لإيجاد فيبوناتشي لعدد ما ؟

الحل:

القاعدة العامة:

fib(0) = 0 , fib(1) = 1 وأن fib(n-1) + fib(n-2) + fib(n-2) نعلم أن:

```
File Edit Browse Compile Prolog Pce Help

fib.pl

fib(1,1).
fib(0,0).
fib(X,Y):-X>1,X1 is X-1,X2 is X-2,fib(X1,Y1),fib(X2,Y2),Y is Y1+Y2.
```

حيث Y1 , Y2 متحولات جديدة للتخزين .

أول سطرين يعبران عن شروط التوقف.

نلاحظ أنه عند الوصول إلى إحدى شرطي التوقف يتوقف الاستدعاء العودي ويعود البرنامج ليراكم قيم المتحولات Y1,Y2 في المتحول Y والتي تعبر عن خرج كل استدعاء وصولاً إلى الاستدعاء الأول ونلاحظ أنه من الضروري وضع هذه التعليمة بعد الاستدعاءات العودية.







?- fib(5,Z). Z = 5.

التنفيذ:

العمليات الرياضية في برنامج ٢٠٥٥٥



القسمة :

$$X \text{ is } \frac{5}{2} \rightarrow X = 2 \text{ (integer)}$$



باقي القسمة :

$$X \text{ is mood } (5,3) \rightarrow X = 1$$



الاسناد:

$$8 = 5 + 3$$
 \rightarrow 8 *is* $5 + 3$



المقارنات

1- لا تساوي :

$$= \setminus =$$
 or $= /$



2− المساواة :

$$=:=$$
 or $=$







ملاحظة

وليست مقارنة . (=) هي فقط عملية وصول matching وليست مقارنة .

مثال (5)

لتكن لدينا الحقائق التالية:

Facts:

direction (I,N) N تعني ا مباشرة داخل

direction (N,O)

direction (O,K)

Goal: in(X,Y)

تعني هل X داخل Y ؟



القاعدة :

in (X,Y):- direction(X,Y).

in (X,Y):- direction (X,Z), in (Z,Y).

اختبر القاعدة التالية :

Goal:-in(I,K)?





شجرة الاستدعاءات العودية للمثال السابق

```
direction (Z,K), in(I,Z). Z \rightarrow O

direction (O,K), in(I,O).

true

direction (N,O), in(I,N). Z \rightarrow N

true

in(I,K) \rightarrow True
```

. k مباشرة و | داخل | مباشرة و المباشرة بالتالي العلاقة كاملة صحيحة و | داخل | داخل |

(6) مثال

اكتب قاعدة لجمع عددين عوديّاً ؟

الحل:

القاعدة :

```
## p1.pl [modified] 

File Edit Browse Compile Prolog Pce Help

p1.pl [modified] 

sum(0, Y, Z): -Z is Y.

sum(X, Y, Z): -X>0, Y>0, X1 is X-1, Y1 is Y+1, sum (X1, Y1, Z).
```

?- sum(1,2,Z). Z = 3. ?- sum(5,10,Z). Z = 15. ?- sum(9,1,K). K = 10.

التنفيذ:







توضيح البرنامج:

- شرط التوقف : اذا كانت قيمة المتحول الأول صفر فإن القيمة النهائية ل Z هي المتحول الأخر غير المعدوم .
- شرط العودي : اذا لم يتحقق شرط التوقف يقوم البرنامج باختبار ايجابية المتحولين ومن ثم يتم انقاص قيمة المتحول الاول بمقدار واحد وجمع واحد للمتحول الثاني واستدعاء القاعدة عند هذه القيمة من جديد حتى يصل إلى شرط التوقف وتصبح قيمة X صفر .



اكتب قاعدة لإيجاد العاملي لعدد ما ؟

الحل:

القاعدة:

```
N! = N-1 * N-2 * N-3 * ...... * 1
```

```
File Edit Browse Compile Prolog Pce Help

fac.pl

factor(0, Z):- Z is 1.

factor(1, Z):- Z is 1.

factor(X, Z):-X>0, X>1, X1 is X-1, factor(X1, Z1), Z is Z1*(X1+1).
```

التنفيذ:

```
?- factor(4,Z).
Z = 24.
?- factor(2,A).
A = 2.
?- factor(5,K).
K = 120.
?- factor(0,Z).
Z = 1.
```

توضيح القاعدة :

- شرط التوقف : العاملي للعددين صفر و واحد هو 1 .
- شرط العودي : يقوم البرنامج بانقاص قيمة X بمقدار واحد واسناد القيمة الجديدة لمتحول مؤقت واستدعاء التابع من جديد عند هذه القيمة الجديدة مع متغير مرحلي جديد لتخزين النتيجة 21 ثم يقوم بعد انتهاء الاستدعاءات العودية بإعطاء النتيجة النهائية للبرنامج .







اكتب قاعدة لإيجاد مجموع الاعداد بين 0 و №

$$X = \sum_{i=0}^{N} i = N + \sum_{i=0}^{N-1} i$$

الحل:

sum(0,0).

sum(N,X):-N>0, N1 is N-1, sum(N1,Y), X is Y+N.

Lecture(the end):- ok

