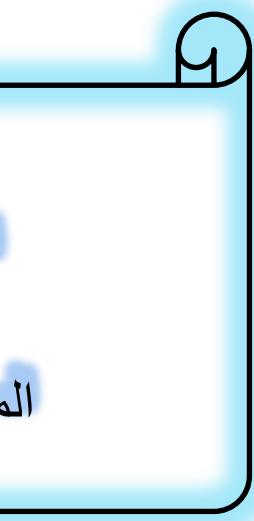


كلية العلوم

القسم : الدراسيا

السنة : الرابعة



{{{ مكتبة A to Z }}} {{ A to Z }} {{{ مكتبة }}} {{ A to Z }}

مكتبة A to Z

كلية العلوم ، كلية الصيدلة ، الهندسة التقنية



يمكنكم طلب المحاضرات برسالة نصية (SMS) أو عبر (What's app-Telegram) على الرقم 0931497960

عملي ذكاء صنعي

الجلسة الرابعة

م.ريم رقيو

م.ريم بصل

تعريف الاستدعاء الذاتي:

هو قابلية البرنامج استدعاء نفسه، أي سوف تعيد الدالة تكرار نفسها (استدعاء نفسها) داخل نفسها.

أنواع الاستدعاء الذاتي:

الاستدعاء الخلفي (نهاية الاستدعاء): تم شرحه بالجلسة السابقة.

الاستدعاء الامامي(رأس الاستدعاء).

النوع الثاني:

هذا النوع مشابه لنوع الأول من كونه يحتوي على شرطي التوقف وشرط الاستدعاء الذاتي ولكنه يختلف بكونه لا يوجد إيعاز بعد عملية الاستدعاء الذاتي لذلك عندما نصل إلى شرط التوقف نحصل على الناتج النهائي.

مثال ١:

اكتب برنامج لإيجاد القاسم المشترك الأكبر للعددين صحيحين.

أن القاسم المشترك الأكبر للعددين هو أكبر رقم يقبل علية العددان القسمة بدون باقي. لحل هذا السؤال نحسب باقي قسمة العدد الأول على الثاني إذا كان الناتج صفر فالعدد الثاني هو القاسم المشترك الأكبر وإذا لم يكن باقي القسمة صفر نحسب باقي قسمة العدد الأول على الثاني ونقدم العدد الثاني ليصبح هو الأول وبباقي القسمة هو الثاني ونكرر العملية إلى أن يصبح باقي قسمة العدد الأول على الثاني صفر.

مثال رياضي:

$$\text{gcd}(38, 12) = 38 \bmod 12 = 2$$

$$\text{gcd}(12, 2) = 12 \bmod 2 = 0$$

هنا نتوقف ويكون القاسم المشترك الأكبر: 2

البرنامج:

gcd(M, N, N):- 0 is mod(M,N) ,!.

gcd(M, N, A):- B is mod(M,N) , gcd(N, B, A).

شرط التوقف إذا باقي قسمة الرقم الأول على الثاني تساوي صفر.

لو استدعا:

$$\text{gcd}(38, 6, X).$$

الحل:

R1:M=38 N=6 fail.

R2: M=38 N=6 B=2 gcd(6, 2, A)

Call $\text{gcd}(6, 2, A)$.

R1:M=6 N=2

هنا عندما نصل إلى شرط التوقف ويتطابق تكون النتيجة هي نفس قيمة N وهي 2 يكون هو القاسم المشترك الأكبر للعددين 6 و 38

اكتب برنامج لإيجاد باقي قسمة عددين صحيحين بدون استخدام دالة (mod)

أن أيجاد باقي القسمة للعددين صحيحين يكون بالشكل الآتي:

$$13 \text{ mod } 3 = 1$$

إذ ان حاصل القسمة هو 4 وباقى القسمة يكون 1 لإيجاد النتيجة بدون استخدام الدالة الجاهزة، إذ نستمر بعملية الطرح إلى أن نصل حد يكون الطرف الأول اصغر من الطرف الثاني هنا يتم التوقف ويكون الرقم المتبقى هو باقى القسمة فمثلاً الرقمان السابقين يكون حسابهما بالشكل الآتي:

$$13 - 3 = 10$$

$$10 - 3 = 7$$

$$7 - 3 = 4$$

$$4 - 3 = 1$$

نلاحظ ان بعملية الطرح تستمر طالما كان الناتج أكبر من 1 وهو أصغر من 3 يكون هو باقى القسمة.

البرنامج:-

modno(M, N, M):-N>M, !.

modno(M,N,A):-Z is M-N , modno(Z,N,A).

لو كان الاستدعاء:

modno(13, 3, X).

الحل:

R1:M=13 N=3 fail.

R2:M=13 N=3 Z=10 modno(10, 3, A)

Call $\text{modno}(10, 3, A)$.

R1:M=10 N=3 fail

R2:M=10 n=3 Z=7 modno(7, 3, A)

Call modno(7, 3, A).

R1:M=7 N=3 fail

R2:M=7 N=3 Z=4 modno(4, 3, A)

call modno(4, 3, A).

R1: M=4 N=3 fail

R2: M=4 N=3 Z=1 modno(1, 3, A)

call modno(1, 3, A).

R1: M=1 N=3 match return 1

نلاحظ في هذا عند استدعاء الهدف فأن الحالات الأربع الأولى في الجدول أن R1 لا تتطابق لكون قيمة M أكبر من قيمة N لذلك كلها لا تنفذ بينما تنفذ R2 وعندما نصل إلى آخر استدعاء تنفذ R1، إذ تكون قيمة N أكبر من قيمة M وهذا يتطابق شرط التوقف وينفذ ويكون الرقم الناتج هو M ويكون 1 وعندما يتوقف البرنامج.

اياعز القطع (معامل القطع) : cut

يرمز لمعامل القطع بالرمز (!) ويستخدم للوصول الى اول حل ممكن وقطع (أي حذف) بقية الحلول الممكنة ولا ينتقل للقاعدة التالية الا اذا فشلت الأولى ولم تعطي أي حل.

مثال:

a(2). a(5).

b(3). b(2).

c(1). c(2). c(3).

ما هو ناتج الاستفسارات التالية:

1-a(X),!,b(Y),c(Z).

الحل:

X=2 Y=3 Z=1 ,

X=2 Y=3 Z=2 ,

X=2 Y=3 Z=3 ,

X=2 Y=2 Z=1 ,

X=2 Y=2 Z=2 ,

X=2 Y=2 Z=3.

X = 2,
Y = 3,
Z = 1 ;
X = Z, Z = 2,
Y = 3 ;
X = 2,
Y = Z, Z = 3 ;
X = Y, Y = 2,
Z = 1 ;
X = Y, Y = Z, Z = 2 ;
X = Y, Y = 2,
Z = 3.

2-a(X),b(Y),!,c(Z).

الحل:

X=2 Y=3 Z=1 ,
X=2 Y=3 Z=2 ,
X=2 Y=3 Z=3,

بالتتنفيذ:

X = 2,
Y = 3,
Z = 1 ;
X = Z, Z = 2,
Y = 3 ;
X = 2,
Y = Z, Z = 3.

اياعز النفي :fail

تفشل القاعدة الحالية وننتقل للقاعدة التالية للبحث عن حلول أخرى في حال القاعدة الثانية حوت استدعاء للقاعدة الأولى فستفشل أيضاً إذا كانت لاتحوي استدعاء فستعطي حلول أخرى.

مثال:

p(1). p(2). p(3).

all(X):-write(X),nl,fail.

ما هو خرج الاستفسارات التالية:

1-p(X),all(X).

الحل:

1

2

3

false.

2-p(X).

X=1 ,

X=2 ,

X=3.

اياعز القطع مع اياعز الفشل (cut & fail)

يفشل القاعدة الحالية ولا ينتقل للقاعدة التالية .

مثال:

pet(dog).

pet(cat).

likes(dog,bone).

likes(cat,fish).

likes(cow,grass).

happy_pet(X,Food):-pet(X),likes(X,Food),!.

happy_pet(X,Food):-likes(X,Food).

ما هو خرج الاستعلام

happy_pet(X,fish).

X=cat.

مثال:

```
pet(dog).  
pet(cat).  
likes(dog,bone).  
likes(cat,fish).  
likes(cow,grass).
```

```
happy_pet(X,Food):-pet(X),likes(X,Food),fail.
```

```
happy_pet(X,Food):-likes(X,Food).
```

ما هو خرج الاستعلام:

```
happy_pet(X,Food).
```

```
X=dog  Food=bone;  
X=cat   Food=fish;  
X=cow   Food=grass.
```

مثال:

```
pet(dog).  
pet(cat).  
likes(dog,bone).  
likes(cat,fish).  
likes(cow,grass).
```

```
happy_pet(X,Food):-pet(X),likes(X,Food),!,fail.
```

```
happy_pet(X,Food):-likes(X,Food).
```

ما هو خرج الاستعلام:

```
happy_pet(X,Food).
```

```
false.
```

```

color(red).
color(green).
color(blue).
first_color(X):-color(X),!.
my_max(X,Y,X):-X>=Y,!.
my_max(_,Y,Y).
print_colors :- color(X),write(X),nl,fail.
print_colors.
not(P):-call(P),!,fail.
not(_).

```

ما هو خرج الاستعلام:

1-color(X).
 X=red,
 X=green,
 X=blue.

2- first_color(X).
 X=red.

3-my_max(5,3,M).
 M=5.

4-my_max(2,7,M).
 M=7.

5-print_colors.
 red
 green
 blue
 true.

6-not(color(red)).
 false.

7-not(color(pink)).
 true.



A to Z
مكتبة