

## Problema (tolo)

Dadas três matrizes calcule o produto de todas as combinações de três matrizes duas a duas (sem usar as operações pré-definidas do FORTRAN).

## Especificação

→  $n, a, b, c$  matrizes quadradas de ordem  $n$ .

←  $a \times b, a \times c, b \times c$

## Algoritmo

```
alg
  ler(n)
  ler(a,b,c)
  calcular(a×b)
  calcular(a×c)
  calcular(b×c)
  escrever(a×b,a×c,b×c)
fimalg
```

¡ É necessário repetir o cálculo três vezes mudando só as matrizes intervenientes!

¡ Trabalho repetitivo, com o conseqüente aumento da possibilidade de ocorrência de erros de escrita!

## Solução

Efectuar o cálculo do produto de duas matrizes num sub-algoritmo que possa receber parâmetros para dessa forma se adaptar a diferentes situações.

Temos então:

```

sub-alg prod_matrizes(inteiro:n,tabelas:x,y,z)
  para i <- 1 até n
    para j <- 1 até n
      z(i,j) <- 0
      para k <- 1 até n
        z(i,j) <- z(i,j) + x(i,k)*y(k,j)
      fimpara
    fimpara
  fimpara
fimsub-alg

```

sub-programa escrito em termos genérico, escrito em função dos seus parâmetros formais.

```

alg
  ...
  prod_matrizes(n,a,b,ab)
  prod_matrizes(n,a,c,ac)
  prod_matrizes(n,b,c,bc)
  ...
fimalg

```

programa contendo a chamada dos sub-programas através de argumentos concretos (parâmetros reais).

### ¿ Sub-algoritmos, quando ?

- Quando é necessário explicitar uma determinada tarefa repetidas vezes (eventualmente com mudanças nos intervenientes).
- Quando o problema a resolver é complexo, de forma a melhor estruturar a solução encontrada.

### ¿ Sub-programas, como ?

- escrever sub-programas (como se de um programa se tratasse) em que se especifica o que entra (dados) e o que sai (resultados), isto é, especificando quais são os *parâmetros formais*.
- escrever um programa (principal) e “chamando” os sub-programas (pelo seu nome) fornecendo a este os dados e esperando dele os resultados, isto é, especificando quais são os *parâmetros reais*.

### ¿ Em FORTRAN, como ?

O FORTRAN permite a escrita de unidades independentes umas das outras (em termos sintáticos) que depois podem ser combinadas através da escrita de um programa.

- sub-programas – **Subroutine**
- funções – **Function**

## Procedimentos (Subroutine) em FORTRAN

### Declaração

```
Subroutine <identificador> (<lista_de_parâmetros>)  
    <secção_de_declarações>  
    <secção_de_instruções>  
    [ Return ]  
End Subroutine
```

Os parâmetros são ditos parâmetros formais dado que o sub-programa é escrito em função deles enquanto o programa principal tem o seu conjunto próprio de identificadores.

Cada procedimento, assim como o programa principal são entidades sintacticamente independentes que:

- podem ser escritas em ficheiros separados, permitindo assim a compilação (parcial) separada:
  - > f90 -c subprograma.f90
  - > f90 -c programa.f90
  - > f90 programa.o subprograma.o
- podem ser escritos num mesmo ficheiro, nesse caso a instrução de compilação é a usual:
  - > f90 programa.f90

As instruções com a opção de compilação `-c`, têm o efeito de gerar somente o código binário correspondente ao `sub-programa.f90` e ao `programa.f90` (criando os ficheiros `sub-programa.o` e `programa.o`), depois é necessário “juntar” esses “pedaços” para criar o programa final.

## Invocação (ou Chamada)

Call < *identificador* > (< *lista\_de\_parâmetros* >)

Os parâmetros são ditos parâmetros reais dado que o programa que faz a chamada é escrito em função deles e são eles que contêm a informação a manipular.

Notas:

- A comunicação entre o programa e os sub-programas é feita através dos parâmetros formais/reais.
- Os sub-programas podem ser invocados (mais do que uma vez) pelo programa principal ou por outros sub-programas, só os sub-programas recursivos é que se podem chamar a si próprios.
- Quando um sub-programa é invocado a execução do programa é interrompida, passando o controlo para o sub-programa, quando este acaba o controlo retoma para o programa no ponto após a invocação do sub-programa.

Um exemplo: dados dois inteiros efectuar a sua soma.

Especificação:

→ i,j

← res=i+j

Programa:

Program principal

Implicit None

Integer :: i,j,res

Write (\*,\*) "Introduza dois Inteiros"

Read (\*,\*) i,j

Call somar(i,j,res) ! invocar o sub-programa somar

Write (\*,\*) "O resultado é: ",res

End Program

Subroutine somar(arg1,arg2,res) ! par. formais

Implicit None

Integer,Intent(IN) :: arg1,arg2 ! par. entrada

Integer,Intent(OUT) :: res ! par. saída

res=arg1+arg2

End Subroutine

Notas:

- Na altura da invocação do sub-programa é estabelecida a correspondência entre parâmetros reais e formais, (todos do tipo Integer).

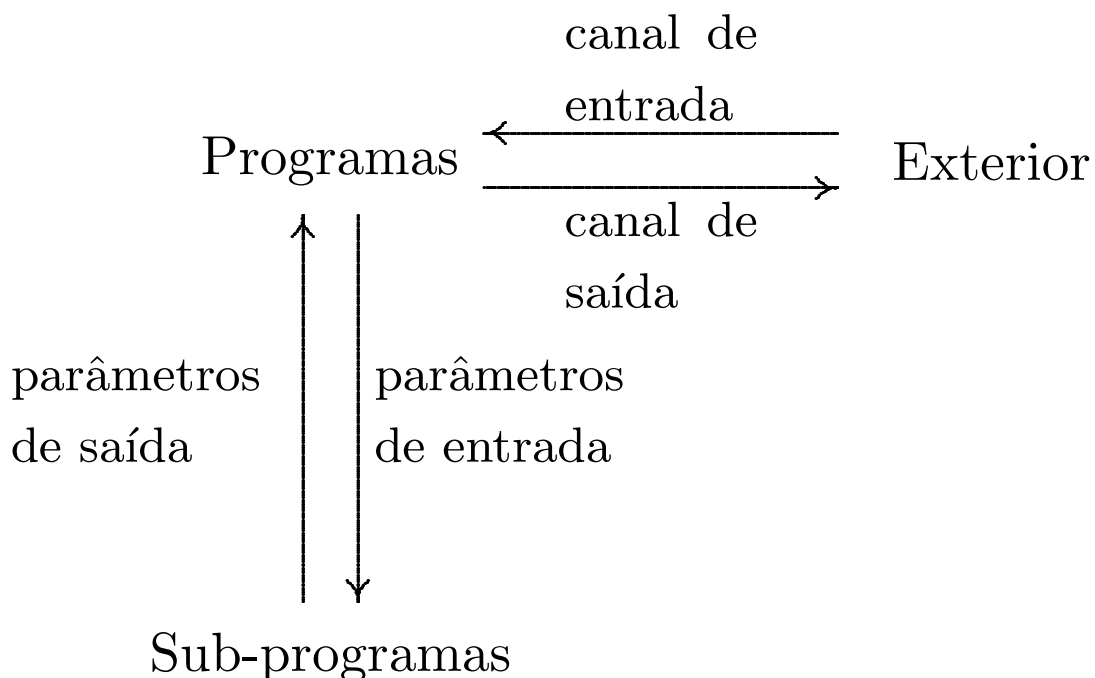
```
Call somar(i,j,res)
      ↓   ↘   ↗
subroutine somar(arg1,arg2,res)
```

- Ligação entre os parâmetros:
  - Intent (IN) - variáveis (só) de entrada.
  - Intent (OUT) - variáveis (só) de saída.
  - Intent (INOUT) - variáveis de entrada e saída.

A ligação é feita sempre por *referência*, no entanto o compilador faz a verificação do tipo da ligação tendo em conta a informação do sub-programa (declaração dos parâmetros formais).

- Compilação – `f90 -o somadois somadois.f90`.
- Execução – `somadois`.

Os sub-programas devem ser pensados como blocos independentes que comunicam entre si através dos parâmetros formais/reais. A comunicação com o exterior (leituras e escritas) devem ser feitas somente pelo programa principal, exceção a esta regra são os sub-programa especializados na leitura e/ou escrita.





## Metodologia de Programação Estruturada e Descendente

- Decompor o programa global em sub-programas específicos.
- Resolver cada um dos sub-programas.
- Combinar as soluções parciais para formar a solução global.

O processo de decomposição repete-se para os sub-programas até se atingir sub-programas tão simples que a sua solução se possa expressar em poucas linhas de uma dada linguagem de programação. Atingido esse ponto passa-se à fase de resolução e combinação das diferentes soluções.

Vejam os então como resolver o problema já referido da multiplicação de três matrizes entre si.

Problema

Dadas três matrizes quadradas de ordem  $n$ ,  $a$ ,  $b$ , e  $c$  calcular  $ab$ ,  $bc$ , e  $ac$ .

Especificação

→  $n, a, b, c$  matrizes quadradas de ordem  $n$ .

←  $a \times b, a \times c, b \times c$

Algoritmo

alg

ler\_matriz( $n, a$ )

ler\_matriz( $n, b$ ) (1)

ler\_matriz( $n, c$ )

calcular( $n, a, b, a \times b$ )

calcular( $n, a, c, a \times c$ ) (2)

calcular( $n, b, c, b \times c$ )

escrever( $n, a \times b$ )

escrever( $n, a \times c$ ) (3)

escrever( $n, b \times c$ )

fimalg

## Sub-problema (1) – leitura de matrizes

→

← n, a (com  $a \in M(n, n)$ )sub-alg ler\_matriz(inteiro: n, tabela: a)ler(a(i,j), ( $1 \leq i \leq n$ ,  $1 \leq j \leq n$ ))fimsub-alg

## Sub-problema (3) – escrita de matrizes

→ n, a (com  $a \in M(n, n)$ )

←

sub-alg escrever\_matriz(inteiro: n, tabela: a)escrever(a(i,j), ( $1 \leq i \leq n$ ,  $1 \leq j \leq n$ ))fimsub-alg

## Sub-problema (2) – Produto de matrizes

→ n, a, b (com  $a, b \in M(n, n)$ )← n, ab (com  $ab \in M(n, n)$ )sub-alg prod\_matrizes(inteiro:n,tabela:x,y,z)para i <- 1 até npara j <- 1 até n

z(i,j) &lt;- 0

para k <- 1 até n

z(i,j) &lt;- z(i,j) + x(i,k)\*y(k,j)

fimparafimparafimparafimsub-alg

O Sub-programa (2) em FORTRAN, `mult_mat.f90`

```
Subroutine mult_mat(n,x,y,xy)
```

```
  Implicit None
```

```
  Integer, Intent(In) :: n
```

```
  Integer, Intent(In), Dimension(n,n) :: x,y
```

```
  Integer, Intent(Out), Dimension(n,n) :: xy
```

```
  Integer :: i,j,k
```

```
  Do i=1,n
```

```
    Do j=1,n
```

```
      xy(i,j)=0
```

```
      Do k=1,n
```

```
        xy(i,j)=xy(i,j)+x(i,k)*y(k,j)
```

```
      End do
```

```
    End do
```

```
  End do
```

```
End Subroutine mult_mat
```

Notas:

- Parâmetros de entrada, `Intent(IN)`, não podem sofrer modificações;
- Parâmetros de saída, `Intent(OUT)`, só servem para transportar valores para o programa de chamada;
- A declaração das matrizes `Dimension(n,n)` estabelece uma dimensão máxima para as matrizes no sub-programa de  $n \times n$ , no entanto como a declaração real (aquela que faz a reserva de memória) é a do programa principal, o valor de  $n$  nunca pode ser superior ao valor declarado no programa principal;
- Variáveis locais `i,j,k`, a sua existência está limitada ao tempo de execução do sub-programa.

## O Sub-programa (1) em FORTRAN, ler\_mat.f90

```
Subroutine ler_mat(n,x)
```

```
Implicit None
```

```
Integer, Intent(IN) :: n
```

```
Integer, Intent(OUT),Dimension(n,n) :: x
```

```
Integer :: i,j
```

```
Write(*,*) "Introduza (por linhas) os elementos da matriz"
```

```
Do i=1,n
```

```
    Read (*,*) (x(i,j),j=1,n)
```

```
End Do
```

```
End Subroutine ler_mat
```

## O Sub-programa (3) em FORTRAN, escrever\_mat.f90

```
Subroutine escrever_mat(n,x)
```

```
Implicit None
```

```
Integer, Intent(IN) :: n
```

```
Integer, Intent(IN),Dimension(n,n) :: x
```

```
Integer :: i,j
```

```
Do i=1,n
```

```
    Write (*,*) (x(i,j),j=1,n)
```

```
End Do
```

```
End Subroutine escrever_mat
```

## O Programa principal, mult\_3\_matrizes.f90

```
Program mult_matrizes
```

```
Implicit None
```

```
Integer :: n
```

```
Integer, Allocatable, Dimension(:,:) :: a,b,c,ab,bc,ac
```

```
Integer :: falta_espaco=1
```

```
Do While (falta_espaco==1)
```

```
  Write (*,*) "Qual e a dimensao das matrizes?"
```

```
  Read (*,*) n
```

```
  Allocate(a(n,n),b(n,n),c(n,n),stat=falta_espaco)
```

```
  Allocate(ab(n,n),bc(n,n),ac(n,n),stat=falta_espaco)
```

```
End do
```

```
Write (*,*) "Ler a matriz a (por linhas)"
```

```
Call ler_mat(n,a)
```

```
Write (*,*) "Ler a matriz b (por linhas)"
```

```
Call ler_mat(n,b)
```

```
Write (*,*) "Ler a matriz c (por linhas)"
```

```
Call ler_mat(n,c)
```

```
Write (*,*) "Calcular os Produtos"
```

```
Call mult_mat(n,a,b,ab)
```

```
Call mult_mat(n,b,c,bc)
```

```
Call mult_mat(n,a,c,ac)
```

```
Write (*,*) "Escrever a matriz ab"
```

```
Call escrever_mat(n,ab)
```

```
Write (*,*) "Escrever a matriz bc"
```

```
Call escrever_mat(n,bc)
```

```
Write (*,*) "Escrever a matriz ac"
```

```
Call escrever_mat(n,ac)
```

```
End Program mult_matrizes
```

## Notas:

- Comunicação Programas $\leftrightarrow$ Sub-programas feita exclusivamente através dos parâmetros de entrada/saída;
- Comunicação Exterior $\leftrightarrow$ Programa feita pelo programa principal e por sub-programas especializados na leitura e/ou escrita (e só esses).
- Clara distinção entre tarefas.
- Declaração dinâmica das matrizes.
- Compilação separada:
  - f90 -c ler\_mat.f90
  - f90 -c escrever\_mat.f90
  - f90 -c mult\_mat.f90
  - f90 -c mult\_3\_mat.f90
  - f90 -o mult\_3\_mat mult\_3\_mat.o  
ler\_mat.o escrever\_mat.o  
mult\_mat.o

Funções (implementação de funções)

Funções (em FORTRAN) são sub-programas que devolvem um só valor, o qual está associado ao nome do sub-programa. Uma função é usada (chamada) numa expressão.

## Declaração

```
Function < identificador > (< lista_de_parâmetros >)  
    < secção_de_declarações >  
    (...)  
    < nome > = < expressão >  
    (...)  
End Subroutine
```

## Comunicação Programa ↔ Sub-programas

- < lista\_de\_parâmetros > - valores só de entrada
- < nome > - um valor (saída).

## Utilização/Chamada

Numa expressão através do nome da função e da lista de parâmetros reais.



## Notas:

- A correspondência entre parâmetros reais e parâmetros formais segue as mesmas regras que no caso dos procedimentos.
- A lista de parâmetros pode ser vazia.
- O tipo da função (tipo de saída) tem de ser declarado tanto no programa de chamada assim como na declaração da função (assume-se `Implicit none`).

`<tipo> Function <identificador> ...`

ou

`Function <identificador> ...`

`<tipo> :: <identificador>`

- No corpo da função tem de existir pelo menos uma instrução na qual seja definido o valor de saída da função.
- O nome da função é um identificador que não pode ser usado do lado direito de uma instrução de atribuição (a menos de chamadas recursivas).

Exemplo: função factorial

### Definição recursiva

$$n! = n(n - 1)!$$

$$0! = 1$$

### Definição não recursiva

$$n! = n(n - 1)(n - 2) \dots 1 = \prod_{i=1}^n i$$

O programa (não recursivo) em FORTRAN

```
Integer Function factorial(n)
```

```
  Implicit None
```

```
  Integer, Intent(In) :: n
```

```
  Integer :: i,aux
```

```
  aux = 1
```

```
  Do i=2,n
```

```
    aux=aux*i
```

```
  End Do
```

```
  factorial=aux
```

```
End Function factorial
```

```
Program testa_factorial
```

```
  Implicit None
```

```
  Integer :: n,factorial
```

```
  Write (*,*) "Qual o valor de n?"
```

```
  Read (*,*) n
```

```
  Write (*,100) n,"!=",factorial(n)
```

```
100 Format(1x,I2,A2,I10)
```

```
End Program testa_factorial
```

## Efeitos co-laterais

Dado que a comunicação entre programas e sub-programas (“procedimentos e funções”) é feito por referência podemos usar nas funções parâmetros de saída. No entanto e devido à forma como as funções são usadas (chamada de dentro de uma expressão) tal pode ser desastroso, em qualquer dos casos é sempre considerado um mau estilo de programação.

¿Porquê desastroso?

$$y + f(x) \stackrel{?}{=} f(x) + y$$

Em matemática sim! Propriedade comutativa da adição.

Em FORTRAN talvez...

```

real Function f(x,y)

  Implicit None
  real, Intent(IN) :: x
  real, Intent(OUT) :: y      !!! PERIGO!!!

  y=3
  f=x+y
End Function f

```

```

Program efeitos_co_laterais

```

```

  implicit None
  real :: x,y,f

  Write (*,*) "Qual o valor de x?"
  Read (*,*) x
  y=-2
  Write (*,*) y+f(x,y)
  y=-2
  Write (*,*) f(x,y)+y
End Program efeitos_co_laterais

```

Exemplo de execução:

```

  Qual o valor de x?
2
  3.000000      8.000000

```

A mesma operação com dois resultados diferentes!?

A propriedade comutativa da adição não é válida!?

¡Temporização!

- $y+f(x,y)$ , o valor de  $y$  que participa na adição ainda não foi alterado.
- $f(x,y)+y$ , o valor de  $y$  que participa na adição já foi alterado por efeito da chamada da função  $f$ .

Conclusão:

¡Não usar (nunca) parâmetros de saída nas **functions**!

## Recursão

O FORTRAN 90/95 permite a implementação de funções recursivas, isto é, funções em que a própria função entra na definição do corpo da função.

Por exemplo a função factorial

$$n! = \begin{cases} 0! = 1 & \text{caso de base} \\ n! = n(n-1)! & \text{caso recursivo} \end{cases}$$

É necessário especificar:

- um **caso recursivo** em que a definição da função (ordem  $n$ ) é feita em termos da própria função (ordem  $n - 1$ ) mas de forma a que se “caminhe” para o caso de base.
- um **caso de base** no qual se define um valor concreto para a função num determinado ponto (ordem 0).

Em FORTRAN 90/95 isto é possível dado ser possível chamar uma `function` de dentro da própria `function`.

Exemplo: a implementação recursiva da função factorial.

É Necessário adicionar o qualificativo Recursive ao cabeçalho da função.

```
Recursive Integer Function factorial(n)
```

```
    Implicit None
```

```
    Integer, Intent(IN) :: n
```

```
    If (n==0) Then
```

```
        factorial=1                ! caso de base
```

```
    Else
```

```
        factorial=factorial(n-1)*n ! caso recursivo
```

```
    End If
```

```
End Function factorial
```

```
Program testa_factorial
```

```
    Implicit None
```

```
    Integer :: n,factorial
```

```
    Write (*,*) "Qual o valor de n?"
```

```
    Read (*,*) n
```

```
    Write (*,100) n,"!=",factorial(n)
```

```
100 Format(1x,I2,A2,I10)
```

```
End Program testa_factorial
```