Funções recursivas

- Recursividade
- Recursividade mútua
- Recursividade de cauda
- Vantagens da recursividade

- Recursividade é uma idéia que desempenha um papel central na programação funcional e na ciência da computação em geral.
- Recursividade é o mecanismo de programação no qual uma definição de função ou de outro objeto refere-se ao próprio objeto sendo definido.
- Em programação funcional vamos tratar de funções recursivas

Assim função recursiva é uma função que é definida em termos de si mesma.

São sinônimos: recursividade, recursão, recorrência.

 Recursividade é o mecanismo básico para repetições nas linguagens funcionais.

Laços (loops) versus Recursão — iterações

- Estratégia para a definição recursiva de uma função:
- 1. dividir o problema em problemas menores do mesmo tipo
- 2. resolver os problemas menores (dividindo-os em problemas ainda menores, se necessário)
- 3.combinar as soluções dos problemas menores para formar a solução final

- Ao dividir o problema sucessivamente em problemas menores eventualmente os casos simples são alcançados:
 - não podem ser mais divididos
 - suas soluções são definidas explicitamente
 - exemplo anterior: R(1) = 1 caso base
 - valor conhecido para determinado argumento

- De modo geral, uma definição de função recursiva é dividida em duas partes:
 - Há um ou mais casos base que dizem o que fazer em situações simples, onde não é necessária nenhuma recursão.
 - Nestes casos a resposta pode ser dada de imediato, sem chamar recursivamente a função sendo definida.
 - Isso garante que a recursão eventualmente pode parar.
 - Há um ou mais casos recursivos que são mais gerais, e definem a função em termos de uma chamada mais simples a si mesma.

Como exemplo de função recursiva, considere a seguinte função recorrente.

caso recursivo e caso base

- \bigcirc para x = 2
- \bigcirc para x = 3
- R(3) = 10*R(2) + 2 = 122
- \bigcirc para x = 4
- R(4) = 10*R(3) + 2 = 1222

- Um outro exemplo de função recursiva, considere o cálculo do fatorial de um número natural.
- 06! = 6*5!
- 0.5! = 5*4!
- 04! = 4*3!
- Fatorial de um número inteiro positivo é dado por:
- n! = n*(n-1)! para n > 0

caso recursivo

$$0! = 1$$

para
$$n = 0$$

caso base

A função que calcula o fatorial de um número natural pode ser definida recursivamente como segue (em Haskell):

fatorial :: Integer -> Integer

fatorial n = if n == 0 then 1 else n * fatorial (n-1)

caso base

caso recursivo

A função que calcula o fatorial de um número natural pode ser definida recursivamente como segue (em Haskell):

```
fatorial :: Integer -> Integer

fatorial n
 | n == 0 = 1 -- caso base \\ | n>0 = n * fatorial(n-1) -- caso recursivo
```

- Aplicando a função fatorial:
- fatorial 4
 - **?** fatorial 3 * 4
 - ? (fatorial 2 * 3) * 4
 - **?** ((fatorial 1 * 2) * 3) * 4
 - **?** (((fatorial 0 * 1) * 2) * 3) * 4 **?**
- \bigcirc (((1 * 1) * 2) * 3) * 4
 - **?** ((1 * 2) * 3) * 4
 - (2*3)*4
 - ? 6*4
 - ? 24

- Em muitas implementações de linguagens de programação uma **chamada de função** usa um espaço de memória (chamado de quadro, frame ou registro de ativação) em uma área da memória (chamada **pilha** ou stack) onde são armazenadas informações importantes, tais como:
 - o argumentos da função
 - variáveis locais
 - variáveis temporárias
 - endereço de retorno da função

- Normalmente para cada nova chamada de função que é realizada, um novo quadro é alocado na pilha.
- Quando a função retorna, o quadro é desalocado.
- De maneira bastante simplificada a sequência de alocação de quadros na pilha de execução na chamada da função fatorial do exemplo anterior é indicada nas figuras seguintes.

fatorial 4

n = 4

√4 * fatorial 3

fatorial 4

n = 4

fatorial 3

n = 3

→3 * fatorial 2

fatorial 4

n = 4

fatorial 3

n = 3

fatorial 2

n = 2

fatorial 4

n = 4

→4 * fatorial 3

fatorial 3

n = 3

fatorial 2

n = 2

fatorial 1

n = 1

√1 * fatorial 0

fatorial 4

n = 4

fatorial 3

n = 3

fatorial 2

n = 2

fatorial 1

n = 1

√1 * fatorial 0

fatorial 0

n = 0

∼→1

fatorial 4

n = 4

fatorial 3

n = 3

fatorial 2

n = 2

fatorial 1

n = 1

√
1 * 1 = 1

fatorial 4

n = 4

fatorial 3

n = 3

fatorial 2

n = 2

fatorial 4

n = 4

fatorial 3

n = 3

√3 * 2

fatorial 4

n = 4

- Vejamos outro exemplo.
- A função que calcula a potência de dois (isto é, a base é dois)
 2ⁿ
- Vamos resolver de maneira recursiva este problema.
- Precisamos encontrar o caso base e o caso recursivo.

- A função que calcula a potência de dois > 2ⁿ
- A primeira cláusula estabelece que $2^0 = 1$.
 - Este é o caso base.
- ullet A segunda cláusula estabelece que $2^n = 2 \times 2^{n-1}$, sendo n > 0.
 - Este é o caso recursivo.

A função que calcula a potência de dois (isto é, a base é dois) para números naturais pode ser definida recursivamente como segue (em Haskell):

- Aplicando a função potência de dois:
- potDois 4
 - **?** 2 * potDois 3
 - ? 2 * (2 * potDois 2)
 - ? 2 * (2 * (2 * potDois 1))
 - ? 2 * (2 * (2 * potDois 0))) ?
- ② 2 * (2 * (2 * (2 * 1)))
 - **?** 2 * (2 * (2 * 2))
 - **?** 2 * (2 * 4)
 - ? 2*8
 - ? 16

- Vamos analisar outro exemplo de função recursiva: a sequência de Fibonacci.
- Na sequência de Fibonacci
- 0,1,1,2,3,5,8,13,...
- os dois primeiros elementos são 0 e 1, e cada elemento subseqüente é dado pela soma dos dois elementos que o precedem na sequência.

- A função a seguir calcula o n-ésimo número de Fibonnaci, para $n \ge 0$:
- o função de Fibonacci
- fib(n)=fib(n-1) + fib(n-2) para n > 1 caso recursivo

• A função a seguir calcula o n-ésimo número de Fibonnaci, para $n \ge 0$ em Haskell:

- Nesta definição:
- A primeira e a segunda cláusulas são os casos base.
- A terceira cláusula é o caso recursivo.
- Neste caso temos **recursão múltipla**, pois a função sendo definida é usada mais de uma vez em sua própria definição.

- Aplicando a função de fibonacci:
- ofib 5
 - ? fib 3 + fib 4
 - ? (fib 1 + fib 2) + (fib 2 + fib 3)
 - $(1 + (fib\ 0 + fib\ 1)) + ((fib\ 0 + fib\ 1) + (fib\ 1 + fib\ 2))$
 - ? $(1+(0+1))+((0+1)+(1+(fib\ 0+fib\ 1)))$
- (1+1)+(1+(1+(0+1)))
 - 2 + (1 + (1 + 1))
 - 2 + (1 + 2)
 - **?** 2+3
 - ? 5

Recursividade mútua

- Recursividade mútua ocorre quando duas ou mais funções são definidas em termos uma da outra.
- Para exemplificar vamos definir as funções par e ímpar usando recursividade mútua
- Se um número é par, o seu antecessor é impar e vice-versa
 - ese n é par então n-1 é impar
 - ese n é impar então n-1 é par
 - ese um número negativo é par (ou impar) o seu oposto é impar (ou par).

Recursividade mútua

```
opar :: Int —> Bool
opar n
     | n == 0 = True
     | n > 0 = impar (n-1)
     | otherwise = par (-n) |
oimpar :: Int -> Bool
oimpar n
     | n == 0 = False
     | n > 0 = par(n-1)
     | otherwise = impar (-n)
```

Recursividade mútua

- Nestas definições observamos que:
- Zero é par, mas não é impar.
- Um número positivo é par se seu antecessor é impar.
- Um número positivo é impar se seu antecessor é par.
- Um número negativo é par (ou ímpar) se o seu oposto for ímpar (ou par).

Recursividade de cauda

Uma função recursiva apresenta recursividade de cauda se o resultado final da chamada recursiva é o resultado final da própria função.

Se o resultado da chamada recursiva deve ser processado de alguma maneira para produzir o resultado final, então a função não apresenta recursividade de cauda.

Recursividade de cauda

- Por exemplo, a função recursiva a seguir não apresenta recursividade de cauda:
- fatorial :: Integer —> Integer
- fatorial n

$$| n == 0 = 1$$

 $| n > 0 = n * fatorial(n-1)$

No caso recursivo, o resultado da chamada recursiva fatorial (n-1) é multiplicado por n para produzir o resultado final.

Recursividade de cauda

- Já a função recursiva pdois' a seguir apresenta recursividade de cauda:
- pdois :: Integer —> Integer
- pdois n = pdois' n 1
- pdois':: Integer —> Integer
- opdois'n y

$$| n == 0 = y$$

| n > 0 = pdois'(n-1)(2*y) - - só um argumento

No caso recursivo, o resultado da chamada recursiva pdois' (n-1)
 (2*y) é o resultado final.

Vantagens de recursividade

- A recursividade permite que:
- Muitas funções possam ser naturalmente definidas em termos de si mesmas
- Propriedades de funções definidas usando recursão podem ser provadas usando indução, uma técnica matemática simples, mas poderosa.
- Trabalhar com repetições sem usar laços

APS 5

- Crie o programa fonte aps5.hs (com todas as funções e variáveis) como codificado nesta aula. Teste todas as funções do programa fonte, carregando no GHCi.
- Observe a necessidade de definir os tipos de dados das variáveis e também das funções.
- Essa APS não precisa ser enviada para o professor, mas deve ser realizada.