

Aula 03:

$l ::= \text{nil} \mid h :: l$ $\underbrace{\hspace{10em}}_{\text{com } h \text{ e } l}$
lista que possui h como primeiro, e l como cauda.

Teorema 1: Se $\text{max} \in l$ então $\text{MaxListEltRec}(l, \text{max})$ retorna o maior elemento de l .

Prove: Indução em l :

① $l = \text{nil}$: Neste caso, como $\text{max} \notin \text{nil}$ então não temos nada a fazer (a partir de uma hipótese falsa podemos concluir qualquer coisa).

② $l = h :: tl$: Por hipótese, temos que $\text{max} \in h :: tl$.

Temos, então 2 casos:

②.1 $\text{max} = h$: Aqui precisamos mostrar que lemma $\text{MaxListEltRec}(h :: tl, h)$ retorna o maior elemento de $h :: tl$.

②.2 $\text{max} \in tl$: A execução de $\text{MaxListEltRec}(h :: tl, \text{max})$ obra 2 casos:

②.2.1 $\text{max} < h$: Neste caso, temos a chamada recursiva $\text{MaxListEltRec}(tl, h) \geq^* (h :: tl)$ e $\text{MaxListEltRec}(tl, h) \in (h :: tl)$, ou seja, retorna o maior elemento de $(h :: tl)$.

②.2.2 $\text{max} \geq h$: Neste caso, a chamada recursiva é $\text{MaxListEltRec}(tl, \text{max}) \geq \text{MaxListEltRec}(tl, h) \geq^* h :: tl$ e $\text{MaxListEltRec}(tl, \text{max}) \in tl \subseteq h :: tl$.

h.i.

□