

Dokažte, že funkce **fact** x počítá faktoriál celého nezáporného čísla x !

$$\begin{aligned} \text{fact } 0 &= 1 \\ \text{fact } x &= x * \text{fact } (x-1) \end{aligned}$$

Důkaz povedeme indukcí vzhledem k hodnotě x .

I: Báze indukce

Ukážeme, že tvrzení platí pro nejmenší možný argument $x = 0$:

$$\text{fact } 0 = 0!$$

L: $\text{fact } 0 \rightsquigarrow 1$ -- levá strana rovnice

P: $0! = 1$, což platí. -- pravá strana rovnice

II: Indukční krok

Nejprve musíme formulovat indukční předpoklad. Budeme předpokládat, že funkce **fact** x počítá faktoriál čísla x pro libovolné číslo $x = k$:

Indukční předpoklad: $\text{fact } k = k!$

Za pomoci indukčního předpokladu ukážeme, že funkce je korektní pro číslo o jedna větší, než které je použito v indukčním předpokladu $x = k + 1$:

$$\text{fact } (k+1) = (k+1)!$$

Zbývá zjistit, zda je na obou stranách opravdu stejná hodnota:

$$\begin{aligned} \text{L: } \text{fact } (k+1) &\rightsquigarrow (k+1) * \text{fact } k \xrightarrow{\text{IP}} (k+1) * k! = (k+1)! \\ \text{P: } (k+1)! & \qquad \qquad \qquad \text{za použití indukčního předpokladu} \end{aligned}$$

Levá strana je rovna pravé \Rightarrow rovnost platí \Rightarrow dokázali jsme, že funkce je korektní. \square

Pozn.: Intuitivně můžeme indukci chápat tak, že platnost indukčního předpokladu lze vždy dokázat pomocí indukčního kroku: korektnost **fact** k dokážeme s využitím předpokladu **fact** $(k-1) = (k-1)!$. Tento předpoklad můžeme opět dokázat pomocí předpokladu **fact** $(k-2) = (k-2)!$. Takto můžeme pokračovat, až po konečném počtu kroků dokážeme korektnost **fact** $1 = 1!$ za předpokladu, že **fact** $0 = 0!$, což máme přímo řečeno v bázi.

Dokažte, že funkce `length` `m` vrací délku seznamu `m`.

`length [] = 0`
`length (_:s) = 1 + length s`

Důkaz povedeme indukcí vzhledem k *délce seznamu* `m`.

I: Báze indukce

Ukážeme, že tvrzení platí pro nejkratší možný seznam `m = []`:

`length [] = 0,`

L: `length [] ~> 0`

P: 0, což platí.

II: Indukční krok

Nejprve musíme formulovat indukční předpoklad. Budeme předpokládat, že funkce `length` `m` počítá délku seznamu `m`, `m = s`:

Indukční předpoklad: `length s = n`, kde `n` je *délka seznamu* `s`.

Za pomoci indukčního předpokladu ukážeme, že funkce je korektní pro seznam o jeden prvek delší, než který je v indukčním předpokladu `m = (x:s)`, *délka* `m = n + 1`:

`length (x:s) = 1 + n`

Zbývá zjistit, zda je na obou stranách opravdu stejná hodnota:

L: `length (x:s) ~> 1 + length s` $\xrightarrow{\text{IP}}$ `1 + n`
P: `1 + n` ↑
za použití indukčního předpokladu

Levá strana je rovna pravé => rovnost platí => dokázali jsme, že funkce je korektní. □