

1. Lai n calc. fact. minim. nat. numar

```

fact(n)
  if n=1
    return 1
  else
    return n * fact(n-1)
  
```

$$P_I(n) = \text{def } n \geq 1$$

$$P_0(n, n) = \text{def } n = \prod_{k=1}^n k$$

Gasă al bazăi: $n=1 \Rightarrow \text{fact}(1)=1$ se verifica

Pas al inducției: $n-1 \rightarrow n$

$$\text{Iată al inducției: } \text{fact}(n-1) = \prod_{k=1}^{n-1} k$$

$$\text{fact}(n-1) = \prod_{k=1}^{n-1} k \quad | \cdot n \Rightarrow n \cdot \text{fact}(n-1) = n \cdot \prod_{k=1}^{n-1} k \quad \} \Rightarrow \\ n \cdot \text{fact}(n-1) = \text{fact}(n)$$

$$\Rightarrow \text{fact}(n) = [1 \cdot 2 \cdot \dots \cdot (n-1)] \cdot n = \prod_{k=1}^n k \Rightarrow \boxed{\text{fact}(n) = n!} \Rightarrow$$

\Rightarrow alg. „fact” este în total corect în raport cu criteriile P_I, P_0

2. Lai n calcularea numarului 2 nr. nat.

plus(x,y)

```
if x=0
  return y
else
  return 1 + plus(x-1,y)
```

$$\begin{array}{l|l} i = \text{IN } X \text{ IN} & P_I(x,y) = \text{def } 1 \\ 0 = \text{IN} & P_0((x,y),n) = \text{def } n = x+y \end{array}$$

Gaseste sa rezolvam: $x=0 \Rightarrow \text{plus}(0,y) = \cancel{\text{def}} y$ adunat

Gaseste sa induceti: $x-1 \rightarrow x$

Istotiva sa induceti: $\text{plus}(x-1,y) = x+y-1$

$$\text{plus}(x-1,y) = x+y-1 \mid +1$$

$$\left. \begin{array}{l} 1 + \text{plus}(x-1,y) = x+y \\ \text{plus}(x,y) = 1 + \text{plus}(x-1,y) \end{array} \right\} \Rightarrow \text{plus}(x,y) = x+y \Rightarrow$$

\Rightarrow solg. "plus" este total corect in raport cu amintimile
 $P_I \sqsupseteq P_0$.

3. G grafuri mormintat ale orcl. $n \geq 3$. Dom. echivalență:

- a) G const, fără cicluri
- b) G maximal, fără cicluri
- c) G minimal const.

maximal: nu adaugă o muchie,
nu cicl.

minimal: nu ia o muchie,
nu mai e const.

$\alpha \Rightarrow b$:

$\dim b \Rightarrow G$ fără cicluri. (1)

P.p. RA G nu este maximal $\Rightarrow \exists \alpha, b \in V_G$ și $(\alpha, b) \notin E_G$ $\alpha \cdot \beta$.

adăugând (α, b) lui G , G nu are cicluri \Rightarrow în afară de (α, b) ,

\exists alt slum de la α la $b \Rightarrow G$ nu este initial const \Rightarrow
contradicție
cu ipoteza sa.

$\Rightarrow G$ maximal (2.)

1 \wedge 2 \Rightarrow $\boxed{\alpha \Rightarrow b}$

$b \Rightarrow \alpha$:

P.p. RA G nu este minimal const $\Rightarrow \exists (\alpha, b) \in E_G$ $\alpha \cdot \beta$.

G fără (α, b) rămâne const \Rightarrow cu $(\alpha, b) \notin E_G$ multă tot
~~justificare~~ slum de la α la b în $G \Rightarrow G$ avea initial un
cicluri $\Rightarrow G$ nu este maximal contradicție \Rightarrow

$\Rightarrow G$ minimal const $= \boxed{b \Rightarrow \alpha}$

$\text{dim } c \Rightarrow G \text{ minimal semis} \Rightarrow \exists \text{ suficiente multini } a, \bar{a}$.

$\forall a, b \in V_G, \exists \text{ clasa de la } a \text{ la } b \Rightarrow G \text{ semis (1)}$.

P.p.RA G nu este minimal $\Rightarrow \exists (a, b) \in E_G \text{ s.t. } \bar{a}$.

G fără (a, b) rămâne semis $\Rightarrow \exists \text{ clasa de la } a \text{ la } b$ în

G fără (a, b) \Rightarrow G avea initialul punctul un ciclu contradictie

$\Rightarrow G$ minimal (2)

$$1/12 \Rightarrow \boxed{c \Rightarrow a}$$