12. Negatiboa ez den x zenbaki bat emanda, bere faktoriala f aldagaian kalkulatzen duen programa --

Lehenengo bertsiorako soluzioa:

Ohikoena edo naturalena lehenengo hasierako eta bukaerako baldintzak ematea da:

$$(1) \equiv \{x \ge 0\}$$

$$(8) \equiv \{ \mathbf{f} = \prod_{k=1}^{x} k \}$$

Jarraian, hasierako baldintza kontuan hartuz while-aren aurrean dauden hasieraketei dagozkien asertzioak eman behar dira:

$$(2) \equiv \{x \ge 0 \land f = 1\}$$

$$(3) \equiv \{x \ge 0 \land f = 1 \land t = 1\}$$

Gero, bukaerako baldintzan oinarrituz inbariantea eman behar da:

$$(4) \equiv \{ (1 \le t \le x + 1) \land f = \prod_{k=1}^{t-1} k \}$$

Inbariantetik abiatuz while-aren barruko asertzioak kalkulatu behar dira:

$$(5) \equiv \{ (1 \le t \le x) \land f = \prod_{k=1}^{t-1} k \}$$

$$(5) \equiv \{ (1 \le t \le x) \land f = \prod_{k=1}^{t-1} k \}$$

$$(6) \equiv \{ (1 \le t \le x) \land f = \prod_{k=1}^{t} k \}$$

$$(7) \equiv \{ (2 \le t \le x + 1) \land f = \prod_{k=1}^{t-1} k \}$$

Bukatzeko, E espresioa emango da:

t aldagaiaren balioa gero eta handiagoa denez, E espresioa "t aldagaiak hartuko duen azkeneko balioa ken t" izango da.

$$(9) \equiv \{E = x + 1 - t\}$$

Bigarren bertsiorako soluzioa:

Ohikoena edo naturalena lehenengo hasierako eta bukaerako baldintzak ematea da:

$$(1) \equiv \{x \ge 0\}$$

$$(8) \equiv \{ \mathbf{f} = \prod_{k=1}^{x} k \}$$

Jarraian, hasierako baldintza kontuan hartuz while-aren aurrean dauden hasieraketei dagozkien asertzioak eman behar dira:

$$(2) \equiv \{x \ge 0 \land f = 1\}$$

$$(3) \equiv \{x \ge 0 \land f = 1 \land t = x\}$$

Gero, bukaerako baldintzan oinarrituz inbariantea eman behar da:

$$(4) \equiv \{ (0 \le t \le x) \land f = \prod_{k=t+1}^{x} k \}$$

Inbariantetik abiatuz while-aren barruko asertzioak kalkulatu behar dira:

$$(5) \equiv \{ (1 \le t \le x) \land f = \prod_{k=t+1}^{x} k \}$$

$$(6) \equiv \{ (1 \le t \le x) \land f = \prod_{k=t}^{x} k \}$$

$$(7) \equiv \{ (0 \le t \le x - 1) \land f = \prod_{k=t+1}^{x} k \}$$

Bukatzeko, E espresioa emango da:

t aldagaiaren balioa gero eta txikiagoa denez, E espresioa "t ken t aldagaiak hartuko duen azkeneko balioa" izango da.

$$(9) \equiv \{E = t - 0\}$$

t aldagaiari 0 balioa kendu behar zaionez, t bakarrik geldituko da:

$$(9) \equiv \{E = t\}$$