

Lenda: Baza te Informatikes.
Dega: Matematik-Fizik nimor Informatik
Master Profesional
Lektore: MSc. Elisa Reçi



Ushtrime-Seria 2

Per serite e mepostme ndertoni kodin ne C++ qe llogarit shumen N kufizave.

a) $S = 1 + 2 + 3 + \dots$
 b) $S = 1 + 3 + 5 + \dots$
 c) $S = -1 + 7 - 13 + 19 - \dots$
 d) $S = -2 + 4 - 6 + 8 - 10 + \dots$
 e) $S = \sum_{i=1}^n \frac{1}{i+5}$
 f) $S = 1 - \frac{2}{3} + \frac{3}{5} - \frac{4}{7} + \frac{5}{9} - \dots$
 g) $S = \frac{1+2}{2!} + \frac{1+3}{3!} + \dots + \frac{1+n}{n!}$
 h) $S = \frac{1}{1 \cdot 4} + \frac{2}{5 \cdot 8} + \frac{3}{9 \cdot 12} + \dots$

Të ndërtohet algoritmi që gjen shumën:

a) $S = 1 - 2 + 4 - 8 + 16 - 32 + \dots$ për sa kohë që termi është më i vogël se një numër A i dhënë. *p) gjenetsh*

b) $S = \frac{1}{0!} + \frac{1}{1!} + \frac{1}{2!} + \dots$ derisa termi të bëhet më i vogël se një numër e shumë i vogël i dhënë. *q_n = x_n + y_n + b
t = t + 2
y_{n+1} = y_n*

c) $S = 2 \cdot 3 - 5 \cdot 7 + 12 \cdot 15 - \dots$ derisa numri i parë i prodhimeve dyshe të mos ketë kaluar vlerën 10.000. *obj = 4*

a) $S = 1 + \frac{1}{2} - \frac{1}{3} + \frac{1}{4} - \frac{1}{5} + \frac{1}{6} - \dots$ për k thyesa, k numër i dhënë;

b) $S = \frac{1+2a}{2!} + \frac{1+3a}{3!} + \frac{1+4a}{4!} + \frac{1+5a}{5!} + \dots$ për n thyesa, ku a, n janë numra të dhënë.

Të ndërtohet një algoritm që gjen shumën e n kufizave të para të vargjeve:

a) $S = \frac{a \cdot 1!}{b} + \frac{a^2 \cdot 2!}{b^2} + \frac{a^3 \cdot 3!}{b^3} + \dots$, ku a, b janë numra realë të dhënë; *p = p * a*

b) $S = \frac{a+1!}{3} + \frac{a+2!}{5} - \frac{a+3!}{13} - \frac{a+4!}{15} + \frac{a+5!}{23} + \frac{a+6!}{25} - \dots$, ku a është numër real i dhënë; *20! = emk em
ku em përbërës = b*

c) $S = \frac{1+a}{2 \cdot 4} + \frac{2+a^2}{3 \cdot 5} - \frac{3+a^3}{4 \cdot 6} + \dots$, ku a është numër real i dhënë. *nr: = t + a
p = p * a*

Të ndërtohet algoritmi që gjen shumën:
 $S = 3 - 5 + 8 - 12 + 17 - \dots$

Të kryhen veprimet për sa kohë që termi i përgjithshëm është më i vogël se një numër A i dhënë. *a_n = a_{n-1} + d
= 4 + (n-1)1
a_n = 3 + i*

d) $S = \frac{2}{8} + \frac{5}{12} + \frac{9}{21} + \frac{14}{35} + \frac{20}{56} + \dots$ derisa shuma të bëhet më e vogël se një numër E i dhënë.

e) $S = 1 \cdot 3 - 4 \cdot 7 + 11 \cdot 15 - 26 \cdot 31 + \dots$ derisa shuma S të jetë më e vogël se një numër A shumë i madh.

f) $S = \frac{x+2}{2!} + \frac{x+3}{3!} + \dots$, derisa të plotësohet kushti $S > 10^9$, ku x është një numër i dhënë.

g) $S = 1 + \dots$, derisa $(x-a)^i$ të jetë më e vogël se një numër b, ku x, a, b janë numra të dhënë.

h) $S = - \dots$ derisa termi të bëhet më i vogël se një numër e i dhënë.

i) $S = 1 + 1 \cdot 2 + 1 \cdot 2 \cdot 3 + \dots$ për sa kohë që termi i përgjithshëm i këtij vargu të mos kalojë vlerën 10^{10} .

Të ndërtohet algoritmi që gjen prodhimin:

a) $P = 1 \cdot (1+2) \cdot (1+2+3) \cdot \dots \cdot (1+2+3+\dots+n)$

b) $P = 1/3 \cdot 1/5 \cdot 1/3^2 \cdot 1/5^2 \cdot 1/3^3 \cdot 1/5^3 \cdot \dots$

Të ndërtohet algoritmi që gjen shumën e numrave të vargut të Fibonaçit (0, 1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, 21, ...) dhe prodhimin e tyre (pa termin e parë që është 0) për sa kohë që termi i vargut është më i vogël se një numër A i dhënë.

Të ndërtohet një algoritëm për të llogaritur shumën:

a) $S = \frac{1}{2^1} + \frac{1}{2^2} + \frac{1}{2^3} + \dots$ për termat që janë më të mëdhenj se një vlerë e dhënë $a > 0$.

b) $S = \frac{1}{2} + \frac{1}{3} + \frac{1}{4} + \dots$ për 30 termat e para të këtij vargu.

c) $S = 2 + 7 - 12 - 17 + \dots$ për sa kohë që termi i përgjithshëm është më i vogël se një numër A i dhënë, shumë i madh.

Të ndërtohet një algoritëm për të llogaritur shumën

$$S = 1 - 1/2 + 1/4 - 1/8 + 1/16 - \dots$$