Bevorets:

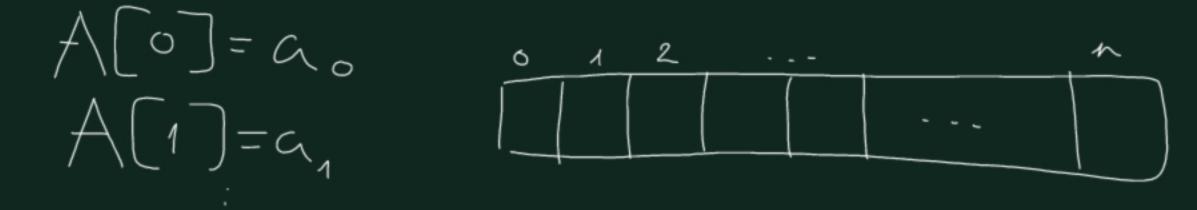
Adott polinom kiertekelese egg x helyen

$$P(x) = a_1 x^n + a_1 x^{n-1} + \dots + a_n x + a_o$$

Egypithhatók: A: R[n+1]

$$A[0] = a_0$$

$$A[1] = a_1$$



jömb A: B[n] B: lit[n]

 $C: \mathbb{N} \left(\lambda \right)$

((6) ((1) · · · · · (2 (n-1))

C. length = n

A/A: $\mathbb{Z}[n]$

A[17] --- [A[n]

 $A: \mathcal{A}$

Abstrakt elemtipus

1. valtorat

Polinom1 (A: R[]; X:R): R

i=1 to Alength-1 h:=1

j=1 to 1

h:=h*x

y:= y+A(i)*h

return y

hangsror regre.

2+3+...+ n+1

1+2+3++ n=

A.length= n+1

ossteadisor $0 \in \Theta(n)$

Szorzasoh Sz E (n)

 $\Theta(n^2)$

Cikhos iteralist

 $n(n+1)_{-}(-)/h$ =/1+n+2

eljavas hursot

2. valtorat

$$S = h \in O(n)$$

$$S = 2n \in O(n)$$

$$= n+1 \in O(n)$$

3. valtorat $P(x) = \left(\left(\left(\alpha_{n} * x + \alpha_{n-1} \right) * x + \alpha_{n-2} * x + \alpha_{n-3} \right) * x + \alpha_{n-3} \right) * x + \alpha_{n-3}$ Polinom 3 (A:R[] x:R):R $0 = h \in O(n)$ y:=A[A.length-1] $S = M \in \Theta(n)$ i = A. length-2 downto 0 T=/+h $M := M \times X + A(i)$ $\in \Theta(h)$ return is

Kenderési algoritmusok input: elemek egg tömbben output: atrenderve nem-solkeno Beszinaisos renderes Insertion Sort Kivalasztasos senderések: Max Kir Rend (Min) Butoriel renderés Bubble Sort Opzefesulon. Merge Sort Monrenderes Quick Sort Kupachenderes Heap Sort

Buborek renderes

1343/56

BubbleSort
$$(A : \mathcal{T}[n])$$
 $i = n - 1 \text{ downto } 1$
 $j = 0 \text{ to } i - 1$
 $A[j] > A[j + 1]$
 $swap(A[j], A[j + 1])$ SKIP

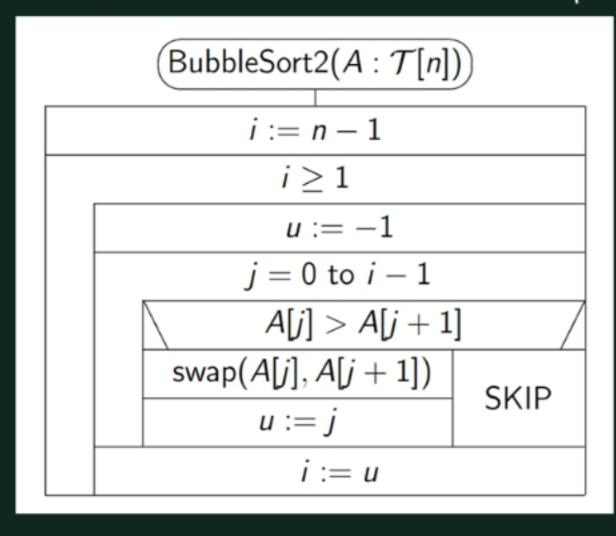
Javitasi lehetőse'glk

(1) ha a belső' cikluslan nem volt egy (sere sem, ahleor a külső' ciklus a'lljon le! (-logikai valtoró)

-> szorgelmi HF. megimi ert)

(2.) pelda: (5/1/4/3/6/3/7/8/9/10) Az elso" menet" vogen nem csak a 10-es kenil a helye're, hanem 6-tol 10-ig minden elem. Konnan tudjuk? j=4 utan nem volt coese.

> hol volt at utobo cere?



2 3 4 5 -> otlet: nerrink, horz hal volt ar Olso' csere -> koir. ciklustan 1-gyel kornibbril rindnlunk isnt 234....1005342 norg. HF ert kidolgschi

BubbleSort(
$$A: \mathcal{T}[n]$$
)
$$i = n - 1 \text{ downto } 1$$

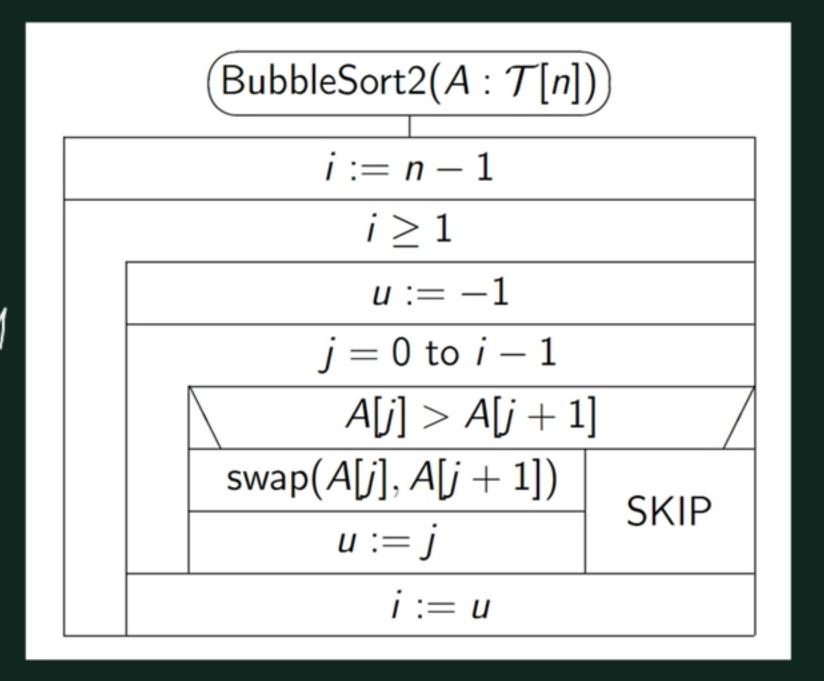
$$j = 0 \text{ to } i - 1$$

$$A[j] > A[j + 1]$$

$$\text{swap } (A[j], A[j + 1]) \text{ SKIP}$$

$$e. \text{ is elymin}$$

$$n(n-1)$$



 $MT(n) = 1 + n-1 + \frac{n(n-1)}{2} + \frac{n[n-1]}{2}$ AT(h)

alkling it?

jovo het

