Ефективност и избор на структурата данни

Основното послание на тази лекция е, че
 ефективността на дадена програма зависи от избора на структурата данни.

Ще демонстрираме това на примера на класа **EditorBuffer**, реализиращ **прост текстов редактор**.

Ще видим как различните представяния за

буфера дават различна ефективност на отделните операции.

Изпращането на текстови съобщения е най-разпространената форма на комуникация в съвременния свят. Съобщения можем да изпращаме например с телефоните си, които поддържат текстов редактор.

Съвременните телефони (и не само те) използват в своя дизайн така наречения Model-View-Controller pattern (MCV)

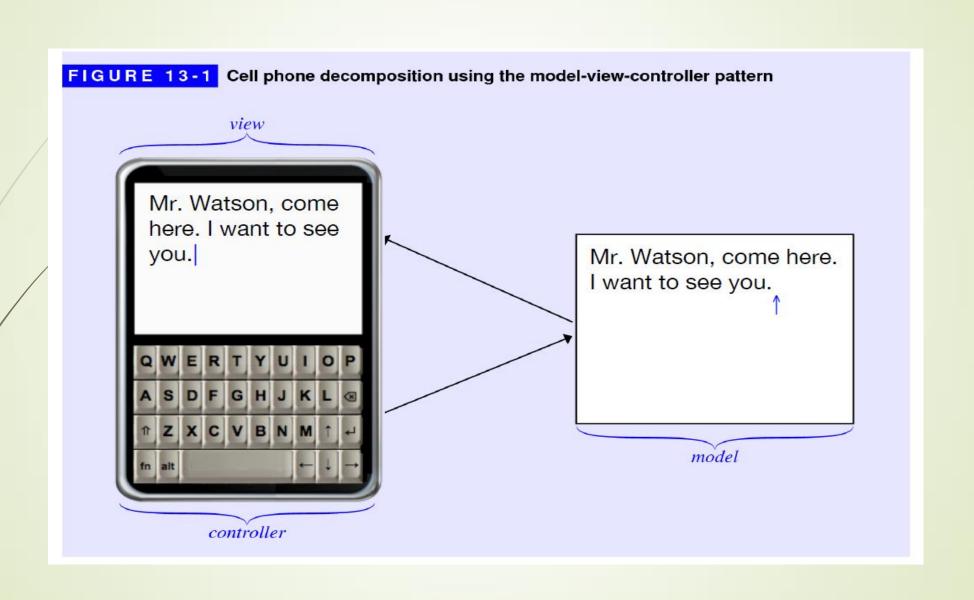
**Клавиатурата** представя controller-a.

**Дисплеят** представя това което виждаме (view).

Структурата данни, която се използва за съобщението, представя модела.

Съобщение е редица от символи (наричана често буфер), Имаме и мигаща вертикална черта (курсор), при която можем да добавяме и трием символи.

Макар програмирането на дисплея и клавиатурата да е също така предизвикателно, ние ще се концентрираме върху програмирането на буфера на текстовия редактор.



#### TABLE 13-1 Commands available in a simple command-based editor

F	Moves the editing cursor forward one character position.	
В	Moves the editing cursor backward one character position.	
J	Jumps to the beginning of the buffer.	
Е	Moves the cursor to the end of the buffer.	
Ixxx	Inserts the characters xxx at the current cursor position.	
D	Deletes the character just after the current cursor position.	
Н	Prints out a help message listing the commands.	
Q	Quit the editor program.	

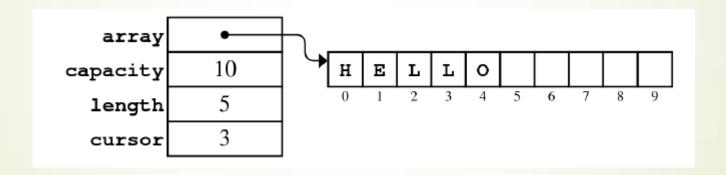
Когато нашата програма се изпълнява, искаме екранът да изглежда така:

```
*Iaxc
 a \times c
*J
ахс
 axc
*D
*Ib
 abc
*
```

# Реализация на буфера с масив

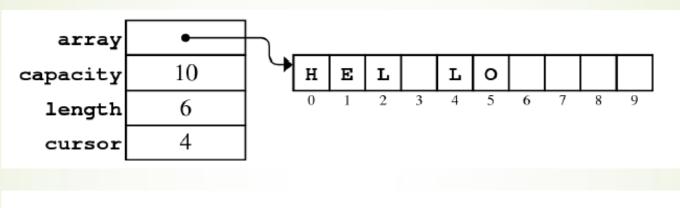
HEL\_LO

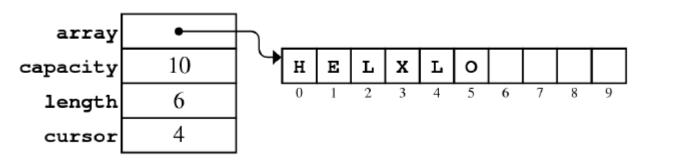
Паметта изглежда така:



## Реализация на буфера с масив

■ Как ще вмъкнем X след първото L?





А как ще трием символи?

### Дефиниция за О (о-голямо)

За характеризация на сложността на алгоритмите използваме символа О (о-голямо).

Нека са дадените функции f(N) и g(N) дефинирани в множеството на естествените числа и със стойности в това множество. Казваме, че f(N) е O(g(N)), ако съществува const>0 и N0>0 такива, че за всяко N>N0 е в сила неравенството f(N) < const\*g(N).

Много често g(N)=1, g(N)=N,  $g(N)=N^2$ ,  $g(N)=N\log(N)$ , а f(N) е броят на операциите за решаването на някаква задача с използване на някакъв алгоритъм.

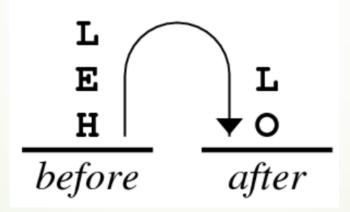
Тогава казваме, че имаме изчислителна сложност (computational complexity) съответно: O(1), O(N),  $O(N^2)$ ,  $O(N\log(N))$ .

### TABLE 13-2 Computational complexity of the array-based buffer

Operation	Array
moveCursorForward	O(1)
moveCursorBackward	O(1)
moveCursorToStart	O(1)
moveCursorToEnd	O(1)
insertCharacter	O(N)
deleteCharacter	O(N)

Реализация на буфера с два стека (before и after)

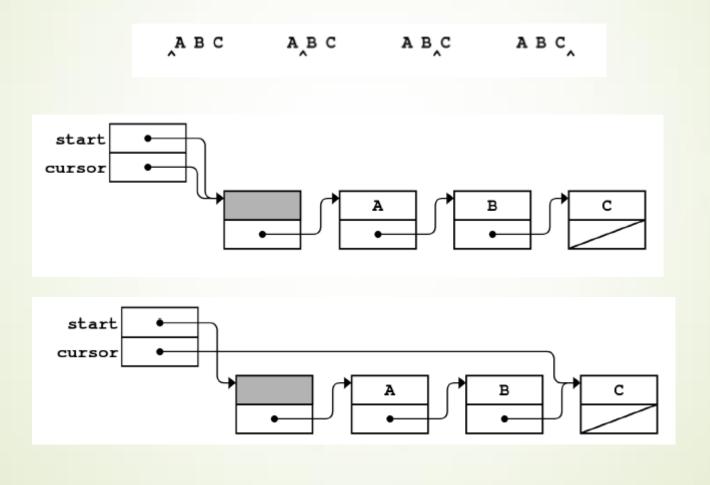




#### TABLE 13-3 Computational complexity of the array- and stack-based buffers

Operation	Array	Stack
moveCursorForward	<i>O</i> (1)	<i>O</i> (1)
moveCursorBackward	<i>O</i> (1)	<i>O</i> (1)
moveCursorToStart	<i>O</i> (1)	O(N)
moveCursorToEnd	<i>O</i> (1)	O(N)
insertCharacter	O(N)	<i>O</i> (1)
deleteCharacter	O(N)	O(1)

# Реализация със свързан списък, в който имаме **dummy node**

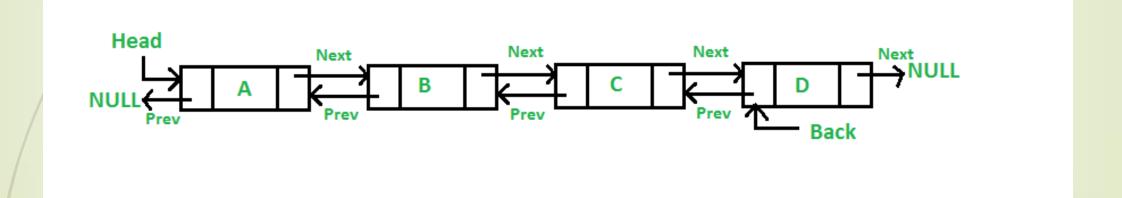


#### TABLE 13-4 Computational complexity of the three buffer models

Operation	Array	Stack	List
moveCursorForward	O(1)	O(1)	O(1)
moveCursorBackward	O(1)	O(1)	O(N)
moveCursorToStart	O(1)	O(N)	O(1)
moveCursorToEnd	O(1)	O(N)	O(N)
insertCharacter	O(N)	O(1)	O(1)
deleteCharacter	O(N)	O(1)	O(1)

А можем ли да изберем структура данни, така че цялата колона да съдържа О(1)?

### Отговор: Да. Двусвързан списък (Doubly Linked List)



### Използвани източници

 http://web.stanford.edu/dept/cs\_edu/BXReader-Beta-2012.pdf (chapter 13 "Efficiency and Representation", страници 570-614)