

Какво беше това?



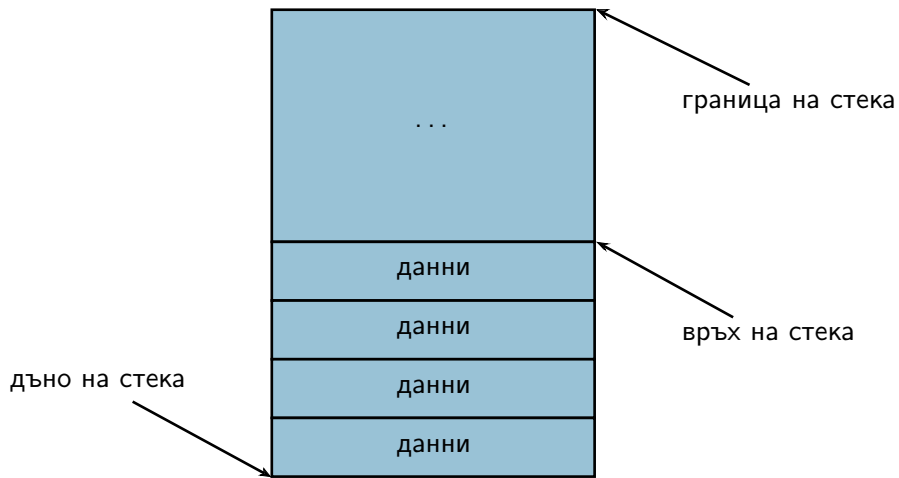
Стек

Трифон Трифонов

Обектно-ориентирано програмиране,
спец. Компютърни науки, 1 поток,
спец. Софтуерно инженерство,
2016/17 г.

9–16 март 2017 г.

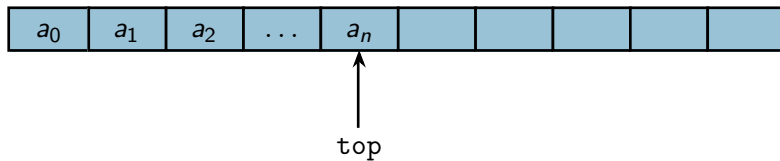
Програмен стек



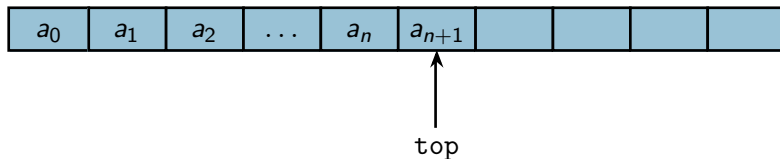
Структура от данни стек

- Организация на данни от тип Last In First Out (LIFO)
- Операции:
 - създаване на празен стек (create)
 - проверка за празнота (empty)
 - включване на елемент (push)
 - намиране на последния включен елемент (peek)
 - изключване на последния включен елемент (pop)

Последователно представяне на стек

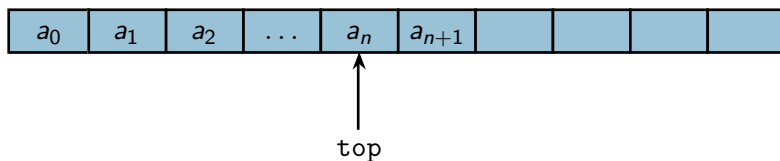


Последователно представяне на стек



- включване на елемент (push)

Последователно представяне на стек



- включване на елемент (push)
- изключване на елемент (pop)

Примерни приложения на стек

- 1 Намиране на записа на дадено число в k-ична бройна система

$$\begin{array}{r}
 20 : 2 = 10 \quad | \quad 0 \\
 10 : 2 = 5 \quad | \quad 0 \\
 5 : 2 = 2 \quad | \quad 1 \\
 2 : 2 = 1 \quad | \quad 0 \\
 \boxed{1} : 2 = 0 \quad | \quad 1
 \end{array}$$

$$10100_2 = 20_{10}$$

Примерни приложения на стек

- 1 Намиране на записа на дадено число в k-ична бройна система
- 2 Пресмятане на аритметичен израз

$$((2 + (4 * 5)) - 3) \quad \dots \quad \begin{array}{|l} + \\ 20 \\ + \\ 2 \end{array}$$

Handwritten diagram illustrating the evaluation of the expression $((2 + (4 * 5)) - 3)$ using a stack. The expression is written in red. A bracket under $(4 * 5)$ points to the value 20, with an arrow labeled 'S' indicating it is pushed onto the stack. The stack is shown as a vertical container with a '+' sign at the top, followed by the values 20 and 2. A dashed line indicates the next step in the evaluation process.

Примерни приложения на стек

$$(a[])]$$

- 1 Намиране на записа на дадено число в k -ична бройна система
- 2 Пресмятане на аритметичен израз
- 3 Проверка за коректност на вложени скоби

$$(2 + [3 * 4] - a)$$

f g

$$f(g(7))$$

$$()$$

$$[,] -$$

$$\{ \} -$$

Ограничения на последователния стек

- Нашата реализация изисква предварително да зададем горна граница на броя на елементите в стека!

Ограничения на последователния стек

- Нашата реализация изисква предварително да зададем горна граница на броя на елементите в стека!
- Ако стекът се препълни, програмата няма да може да продължи да работи... въпреки че компютърът има много налична свободна памет

Ограничения на последователния стек

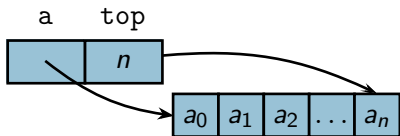
- Нашата реализация изисква предварително да зададем горна граница на броя на елементите в стека!
- Ако стекът се препълни, програмата няма да може да продължи да работи... въпреки че компютърът има много налична свободна памет
- Дали е възможно стекът да се “разширява” при нужда?

Разширяващ се стек

- Обектът няма да съдържа целия масив
- Ще се пази указател към масив в динамичната памет

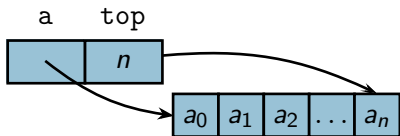
Разширяващ се стек

- Обектът няма да съдържа целия масив
- Ще се пази указател към масив в динамичната памет



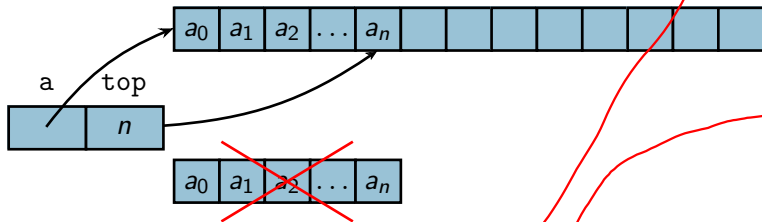
Разширяващ се стек

- Обектът няма да съдържа целия масив
- Ще се пази указател към масив в динамичната памет
- При нужда стеът ще се разширява



Разширяващ се стек

- Обектът няма да съдържа целия масив
- Ще се пази указател към масив в динамичната памет
- При нужда стекът ще се разширява



Ограничения на разширяващия се стек

- При разширяване трябва да се копират всички съществуващи данни!

Ограничения на разширяващия се стек

- При разширяване трябва да се копират всички съществуващи данни!
- Операцията push обикновено е бърза, но ако се случи да правим разширение може да са доста по-бавни

Ограничения на разширяващия се стек

- При разширяване трябва да се копират всички съществуващи данни!
- Операцията push обикновено е бърза, но ако се случи да правим разширение може да са доста по-бавни
- Ако стекът се пълни рядко, то в по-голямата част от живота му паметта няма да се използва

Ограничения на разширяващия се стек

- При разширяване трябва да се копират всички съществуващи данни!
- Операцията push обикновено е бърза, но ако се случи да правим разширение може да са доста по-бавни
- Ако стекът се пълни рядко, то в по-голямата част от живота му паметта няма да се използва
- Дали може да се направи стек, при който:

Ограничения на разширяващия се стек

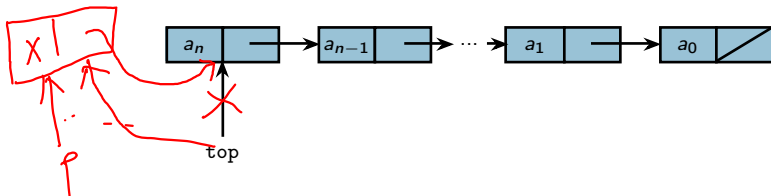
- При разширяване трябва да се копират всички съществуващи данни!
- Операцията push обикновено е бърза, но ако се случи да правим разширение може да са доста по-бавни
- Ако стекът се пълни рядко, то в по-голямата част от живота му паметта няма да се използва
- Дали може да се направи стек, при който:
 - не се налага копиране на памет

Ограничения на разширяващия се стек

- При разширяване трябва да се копират всички съществуващи данни!
- Операцията push обикновено е бърза, но ако се случи да правим разширение може да са доста по-бавни
- Ако стекът се пълни рядко, то в по-голямата част от живота му паметта няма да се използва
- Дали може да се направи стек, при който:
 - не се налага копиране на памет
 - не се държи излишна памет

Свързано представяне на стек

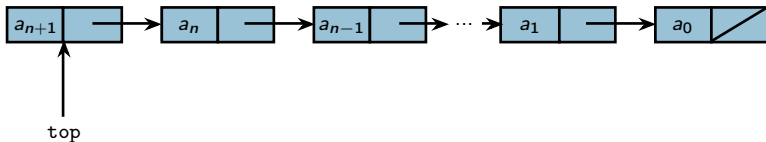
Представяме стека като “верига” от двойни кутии



```
struct StackElement {
    int data;
    StackElement* next;
};
```


Свързано представяне на стек

Представяме стека като “верига” от двойни кутии

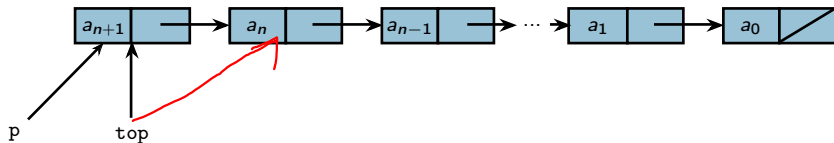


```
struct StackElement {
    int data;
    StackElement* next;
};
```

- включване на елемент (push)

Свързано представяне на стек

Представяме стека като “верига” от двойни кутии

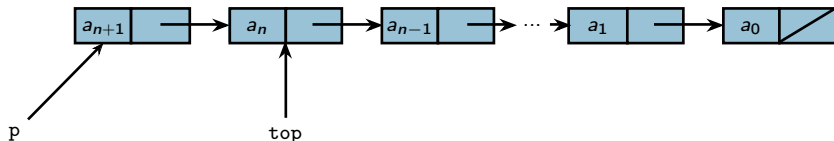


```
struct StackElement {
    int data;
    StackElement* next;
};
```

- включване на елемент (push)
- изключване на елемент (pop)

Свързано представяне на стек

Представяме стека като “верига” от двойни кутии

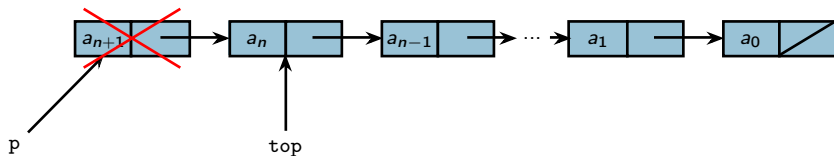


```
struct StackElement {
    int data;
    StackElement* next;
};
```

- включване на елемент (push)
- изключване на елемент (pop)

Свързано представяне на стек

Представяме стека като “верига” от двойни кутии

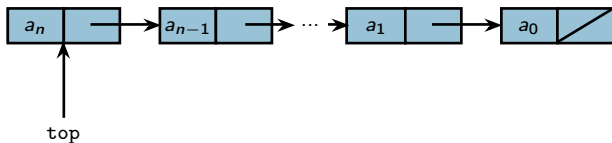


```
struct StackElement {
    int data;
    StackElement* next;
};
```

- включване на елемент (push)
- изключване на елемент (pop)

Свързано представяне на стек

Представяме стека като “верига” от двойни кутии



```
struct StackElement {
    int data;
    StackElement* next;
};
```



- включване на елемент (push)
- изключване на елемент (pop)

Ограничения на свързания стек

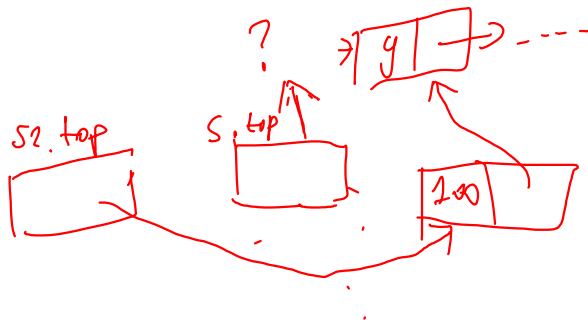
- За всеки елемент се изразходва 2-3 пъти повече памет

Ограничения на свързания стек

- За всеки елемент се изразходва 2-3 пъти повече памет
- Често се заделят и освобождават малки парчета памет

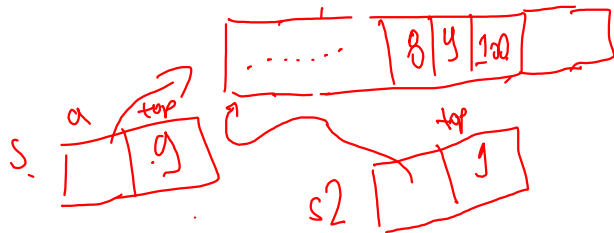
Ограничения на свързания стек

- За всеки елемент се изразходва 2-3 пъти повече памет
- Често се заделят и освобождават малки парчета памет
- Какво се случва при копиране на стек?



Ограничения на свързания стек

- За всеки елемент се изразходва 2-3 пъти повече памет
- Често се заделят и освобождават малки парчета памет
- Какво се случва при копиране на стек?
 - `LinkedList s2 = s1; s1.pop(); s2.pop(); s2.push(10);`



Ограничения на свързания стек

- За всеки елемент се изразходва 2-3 пъти повече памет
- Често се заделят и освобождават малки парчета памет
- Какво се случва при копиране на стек?
 - `LinkedList s2 = s1; s1.pop(); s2.pop(); s2.push(10);`
- Какво се случва при унищожаване на стек?

```
for(int i = 0; i < 1E8; i++) { LinkedList s; .... }
```

Ограничения на свързания стек

- За всеки елемент се изразходва 2-3 пъти повече памет
- Често се заделят и освобождават малки парчета памет
- Какво се случва при копиране на стек?
 - `LinkedList s2 = s1; s1.pop(); s2.pop(); s2.push(10);`
- Какво се случва при унищожаване на стек?

```
for(int i = 0; i < 1E8; i++) { LinkedList s; .... }
```

```
for(int i = 0; i < 1E8; i++) {
  LinkedList* s = new LinkedList;
  ....
  delete s;
}
```

