

[Табло](#) / [Моите курсове](#) / [Бакалаври, зимен семестър 2021/2022](#) / [КН](#)/ [Структури от данни и програмиране \(И, ИС, КН1\), зимен семестър 2021/2022](#) / Зимна сесия 2021/22 г./ [Теоретичен изпит \(31.01.2022 г.\)](#)**Започнат на** Monday, 31 January 2022, 13:00**Състояние** Завършен**Приключен на** Monday, 31 January 2022, 13:59**Изминало време** 58 мин. 20 сек.Въпрос **1**

Отговорен

От максимално 2,00

Обяснете как се отразява Data Locality на операциите със свързан списък.

Обяснете какъв е ефектът върху основните операции и коментирайте дали той е положителен или негативен.

Свързаният списък не може да се възползва от data locality по същия начин, по който един масив би могъл, понеже указателите, които свързаният списък държи в себе си могат да сочат на произволно място в паметта, а не в една последователна част от тях, както при масива.

Тази особеност забавя операциите върху списъка, тъй като трябва да се "разхождаме" из паметта, за да намерим следващия елемент.

Списъкът държи в себе си както стойността на елемента си, така и указател към следващия елемент, което в някои случаи може да заема повече памет, отколкото биха заели същите данни, поставени в масив.

Плюсът на това, че не работим в един последователен блок от памет е, че ако искаме да добавим нов елемент на k-та позиция в списъка, не трябва да се съобразяваме с това дали имаме достатъчно място за този елемент в блока от памет, в който работим, както при един масив.

Въпрос **2**

Отговорен

От максимално 1,00

Нека е даден **сортиран** масив, който съдържа N-елемента.

Каква ще бъде сложността на всяка от дадените по-долу операции с масива?

*Забележка: В списъка с отговорите със знак ^ е обозначена операцията степенуване. По-конкретно:*

- $O(N^2)$  обозначава сложността  $O(N^2)$
- $O(2^N)$  обозначава сложността  $O(2^N)$

Проверка дали даден елемент се съдържа в масива (с изчерпващо търсене)

Намиране на максималния елемент в масива

Извличане на стойността на елемент намиращ се на даден индекс k в масива

Добавяне на елемент на първа позиция в масива

Проверка дали даден елемент се съдържа в масива (с двоично търсене)

Вмъкване на елемент на произволна позиция



Въпрос **3**

Отговорен

От максимално 1,00

Вярно ли е, че всяко двоично наредено дърво за търсене (binary search tree) е също и двоична пирамида (binary heap)?

Изберете едно:

- ☐ Истина
- ☒ Лъжа

Въпрос **4**

Отговорен

От максимално 1,00

Ако трябва да намерим най-дългия (като брой дъги) път между два върха в граф, можем ли да използваме за тази цел алгоритъма за обхождане в широчина (breadth-first search)?

Изберете едно:

- ☒ Истина
- ☐ Лъжа

Въпрос **5**

Отговорен

От максимално 1,00

Нека е даден **едносвързан** списък, който съдържа N-елемента. Считаме, че представянето е такова, че разполагаме с указатели към първата и последната кутия в списъка.

Каква ще бъде сложността на всяка от дадените по-долу операции със списъка?

*Забележка: В отговорите със знак ^ е обозначена операцията степенуване. По-конкретно:*

- $O(N^2)$  обозначава сложността  $O(N^2)$
- $O(2^N)$  обозначава сложността  $O(2^N)$

Вмъкване на елемент на първа позиция в списъка

Намиране на максималния елемент в списъка

Вмъкване на елемент на последна позиция в списъка

Изтриване на първия елемент на списъка

Вмъкване на елемент на произволна позиция в списъка

Изтриване на последния елемент на списъка

Проверка дали даден елемент се съдържа в списъка

Въпрос **6**

Отговорен

От максимално 1,00

Нека имаме имплементация на separate chaining или linear probing хеш съдържащ  $N$  елемента. Ако трябва да намерим най-малкия или най-големия елемент в нея, това в общия случай е операция със сложност:

Изберете едно

- ☐ a.  $O(2^N)$
- ☐ b.  $O(1)$
- ☐ c.  $O(\log N)$
- ☐ d.  $O(N^2)$
- ☒ e.  $O(N)$

Въпрос **7**

Отговорен

От максимално 2,00

Нека е даден Separate Chaining хеш, който съхранява цели числа и използва хешираща функция еквивалентна на следното:

```
unsigned int hash(int x) {  
    return abs(x % 10);  
}
```

Дайте пример за такава поредица от числа, която би предизвикала серия от колизии и в резултат всяко добавяне (или търсене) на число от поредицата ще бъде със сложност  $O(N)$ , вместо с  $O(1)$ . Тук  $N$  е броят на числата съхранени в хеша.

Ако разгледаме поредица от числа, чиито модул по 10 е винаги 2 или (-2), то всички ще се хешират с една и съща стойност и търсенето би било със сложност  $O(N)$ . Същото би се случило и ако голяма част от поредицата от числа има еднакъв абсолютен модул по 10, а друга не. За другата част търсенето ще остане със сложност  $O(1)$  или малко по-голяма.

Въпрос **8**

Отговорен

От максимално 1,00

Нека изпълняваме бързо сортиране (quicksort) върху масив с  $N$ -елемента.

Делителния елемент (pivot) за всеки pass избираме да бъде първият елемент в частта от масива, която се сортира.

Кое/кои от следните условия водят до най-лошия случай на изпълнение -  $O(N^2)$ ?

Изберете едно или повече:

- ☐ a. Всички (или почти всички) елементи в масива са еднакви
- ☒ b. Масивът е (почти) сортиран в обратен ред
- ☐ c. Масивът е (почти) сортиран
- ☒ d. Избран е делителен елемент (pivot), който е прекалено голям (например най-големият елемент в масива).
- ☒ e. Избран е делителен елемент (pivot), който е прекалено малък (например най-малкият елемент в масива).

Въпрос 9

Отговорен

От максимално 1,00

Нека е дадено произволно двоично наредено дърво за търсене (binary search tree), което съдържа  $N$ -елемента.

Каква е сложността на търсенето, вмъкването и премахването на елемент в най-лошия случай?

Изберете едно

- ☐ a.  $O(1)$
- ☒ b.  $O(\log N)$
- ☐ c.  $O(N)$
- ☐ d.  $O(N \log N)$
- ☐ e.  $O(N^2)$
- ☐ f.  $O(2^N)$

Въпрос 10

Отговорен

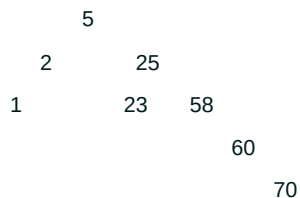
От максимално 2,00

Обяснете накратко какво означава за едно двоично наредено дърво да бъде "изродено".

Обяснете как израждането влияе върху операциите с дървото.

Ако едно двоично дърво е изродено, това значи, че едната му част ще съдържа много малък брой елементи, а всички останали ще попаднат в другата - която ще се изроди в даден момент в едносвързан списък. Основните операции върху дървото са със сложност  $O(\log N)$ , когато то е балансирано. При наличието на изродено дърво (едносвързан списък някъде в дървото) тези операции вече ще са със сложност  $O(N)$ , което нарушава хубавите свойства на добре нареденото двоично дърво.

Пример:



Въпрос **11**

Отговорен

От максимално 1,00

В общия случай кои от следните са предимства на балансираните двоични наредени дървета пред хешовете?

Изберете едно или повече:

- ☒ a. Ако искаме да обходим съхранените елементите в нарастващ ред, това става по-бързо в дървото.
- ☐ b. Добавянето на елемент става по-бързо в дървото.
- ☐ c. Всички хешове имат максимален брой елементи N, които могат да се запишат в тях, докато дървото може да нараства колкото поискаме.
- ☒ d. Ако искаме да намерим всички елементи от интервала [A, B], които се съдържат в структурата, това става по-бързо в дървото.
- ☒ e. Ако имаме стойност N и искаме да намерим най-близкия по стойност елемент съхранен в структурата, това става по-бързо в дървото.
- ☐ f. Търсенето на елемент става по-бързо в дървото.

Въпрос **12**

Отговорен

От максимално 1,00

Вярно ли е, че алгоритъмът за обхождане в дълбочина (depth-first search) винаги има нужда от повече памет за работата си, отколкото алгоритъма за обхождане в широчина (breadth-first search)?

Изберете едно:

- ☐ Истина
- ☒ Лъжа

Въпрос **13**

Отговорен

От максимално 1,00

Нека е дадено празно двоично наредено дърво за търсене T.

В дървото добавяме числата от 1 до 9 в следния ред: 7, 1, 3, 5, 4, 9, 2, 6, 8.

Ако обхождаме дървото в ред ляво-корен-дясно (in-order) и извеждаме числата на екрана, какво ще се изведе на екрана?

(От падащите менюта изберете стойностите така, че да се получат числата точно в реда, в който ще се изведат на екрана)

4	5	6	2	3	8	7	1	9
---	---	---	---	---	---	---	---	---

Въпрос **14**

Отговорен

От максимално 1,00

Трябва да създадем контейнер, за който имаме следните изисквания:

1. Да можем да добавяме произволен брой елементи към контейнера;
2. Добавянето да бъде със сложност  $O(1)$  (може да бъде амортизирана);
3. Няма нужда елементите да се поддържат в някакъв определен ред

Кои от следните структури от данни може да се използват за реализирането му?

Изберете едно или повече:

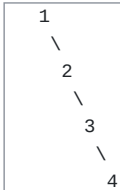
- ☒ a. Свързан списък с една връзка
- ☐ b. Динамичен масив
- ☐ c. Двоично наредено дърво
- ☐ d. Статичен масив
- ☒ e. Хеш
- ☐ f. Пирамида (heap)
- ☒ g. Свързан списък с две връзки

Въпрос **15**

Отговорен

От максимално 1,00

Вярно ли е, че дадено по-долу дърво е двоично дърво за търсене (binary search tree)?



Изберете едно:

- ☒ Истина
- ☐ Лъжа

Въпрос **16**

Отговорен

От максимално 1,00

Кое от следните е необходимо, за да може да приложим алгоритъма за двоично търсене (binary search) върху даден масив?

Изберете едно

- ☐ a. Масивът да има не повече от  $2^{32}$  елемента
- ☒ b. Масивът да е сортиран
- ☐ c. Никое от посочените -- алгоритъмът може да се приложи върху произволен масив
- ☐ d. Масивът да не съдържа отрицателни числа
- ☐ e. В масива да няма повтарящи се елементи
- ☐ f. Масивът да съдържа цели числа

Въпрос **17**

Отговорен

От максимално 1,00

Трябва да създадем контейнер, за който имаме следните изисквания ( $N$  е броят на елементите, които се съдържат в контейнера):

1. Намирането на  $k$ -ия най-малък елемента да става със сложност  $O(1)$ ;
2. Намирането на  $k$ -ия най-голям елемента да става със сложност  $O(1)$ ;
3. Търсенето за произволен елемент да става със сложност не по-голяма от  $O(\log N)$ ;

Коя от следните структури от данни може да се използва за реализирането му?

Изберете едно

- ☐ a. Сортиран списък с две връзки
- ☐ b. Динамичен масив
- ☐ c. Двоично наредено дърво
- ☒ d. Сортиран динамичен масив
- ☐ e. Пирамида (heap)

Въпрос **18**

Отговорен

От максимално 3,00

Обяснете накратко каква е разликата между свързан списък и двоично дърво за търсене. След това посочете какви са предимствата на дървото пред списъка и на списъка пред дървото (ако има такива).

Свързаният списък не ни дава никакви математически връзки между елементите си - той ги пази в последователността, в която ги добавим към него.

Двоичното дърво за търсене разглежда стойностите на елементите, които биват добавени в него. Ако стойността, която добавяме е по-малка от стойността в корена, то тя бива добавена в ляво от него, а ако е по-голяма - отдясно. Това правило се прилага рекурсивно при изграждането на дървото. Благодарение на него ние имаме наредба на елементите.

Предимства на списъка пред двоичното дърво:

- При добавяне на елементи в края или в началото на свързания списък сложността е  $O(1)$ , докато при дървото добавянето на елемент е със сложност  $O(\log N)$ , понеже се търси мястото на елемента в дървото;
- При изтриване на елементи в края или в началото на свързания списък сложността е  $O(1)$ . Изтриване на произволен елемент от дървото е със сложност  $O(\log N)$  в общия случай;

Предимства на дървото пред свързания списък:

- При добавяне на елемент на произволна позиция сложността при дървото е  $O(\log N)$ , а при свързания списък  $O(N)$ ;
- Същото важи и за изтриване на елемент на произволна позиция;
- Търсенето на елемент в дървото отново е със сложност  $O(\log N)$ , а в списъка  $O(N)$ ;
- Дървото се "сортира" още при създаването си, докато списъкът трябва да бъде допълнително сортиран, ако не се създаде сортиран.

Въпрос **19**

Отговорен

От максимално 1,00

Нека са дадени четирите числа 1, 5, 10 и 100. По колко начина тези числа могат да бъдат наредени в двоично дърво, така че то да бъде двоично дърво за търсене (binary search tree)?

Отговор:

24

Въпрос **20**

Отговорен

От максимално 1,00

По-долу е даден кодът на функцията Mystery, която сортира масив от цели числа. Кой алгоритъм използва функцията?

```
void Mystery(int* pArr, size_t Size)
{
    size_t i = Size / 2;

    while (i--)
        Help(pArr, i, Size);

    i = Size;

    while (--i)
    {
        std::swap(pArr[0], pArr[i]);
        Help(pArr, 0, i);
    }
}

void Help(int* pArr, size_t pos, size_t Size)
{
    int elem(pArr[pos]);

    size_t ni = pos;
    size_t si = pos * 2 + 1;

    while (si < Size)
    {
        if (si < Size - 1 && pArr[si] < pArr[si + 1])
            si++;

        if (elem > pArr[si])
            break;

        pArr[ni] = pArr[si];
        ni = si;
        si = si * 2 + 1;
    }

    pArr[ni] = elem;
}
```

Изберете едно

- ☐ a. Броене на честоти (Counting sort)
- ☒ b. Пирамидално сортиране (Heap sort)
- ☐ c. Сортировка на Шел (Shell sort)
- ☐ d. Сортиране чрез сливане (Merge sort)
- ☐ e. Функцията не реализира никой от алгоритмите посочени в другите отговори
- ☐ f. Метод на мехурчето (Bubble sort)
- ☐ g. Сортиране чрез клатене (Shaker sort)

◀ [Шаблон за практическата част](#)

Отиди на ...

[Списък с препоръчвани източници за C/C++ ▶](#)