

Министерство науки и высшего образования Российской Федерации
Федеральное государственное автономное образовательное учреждение
высшего образования
«СЕВЕРО-КАВКАЗСКИЙ ФЕДЕРАЛЬНЫЙ УНИВЕРСИТЕТ»

Институт цифрового развития
Кафедра инфокоммуникаций

ОТЧЕТ
ПО ЛАБОРАТОРНОЙ РАБОТЕ № 11
дисциплины «Алгоритмизация»

Выполнила:
Кубанова Ксения Олеговна
2 курс, группа ИВТ-б-о-22-1,
09.03.01 «Информатика и
вычислительная техника», очная
форма обучения

(подпись)

Руководитель практики:
Воронкин Р. А.

(подпись)

Отчет защищен с оценкой _____ Дата защиты _____

Ставрополь, 2023 г.

Тема: динамическое программирование алгоритмов

Цель: изучить и реализовать алгоритмы, используя динамическое программирование

Порядок выполнения работы:

Задание 1.

Нахождение числа Фибоначчи при помощи динамического программирования

Вход: число

Выход: число Фибоначчи

Инициализация

$F[0 \dots n] = [-1, -1, \dots, -1]$

Функция FIBTD(n)

если $F[n] = -1$:

если $n \leq 1$:

$F[n] \leftarrow n$

иначе:

$F[n] \leftarrow \text{FIBTD}(n-1) + \text{FIBTD}(n-2)$

вернуть $F[n]$

Рисунок 1 – Алгоритм нахождения числа Фибоначчи (назад)

Реализация этого алгоритма представлена в файле fib.cpp на строках 5-11.

Функция FIBBU(n)

создать массив $F[0 \dots n]$

$F[0] \leftarrow 0, F[1] \leftarrow 1$

для i от 2 до n :

$F[i] \leftarrow F[i-1] + F[i-2]$

вернуть $F[n]$

Рисунок 2 – Алгоритм нахождения числа Фибоначчи (вперёд)

Реализация этого алгоритма представлена в файле fib.cpp на строках 14-22.

Ниже представлен алгоритм динамического программирования с уменьшением количества потребления памяти (рис.3):

Функция FIBBUIMPROVED(n)

```
если  $n \leq 1$ :  
    вернуть  $n$   
  
 $prev \leftarrow 0$   
 $curr \leftarrow 1$   
  
повторить  $(n - 1)$  раз:  
     $next \leftarrow prev + curr$   
     $prev \leftarrow curr$   
     $curr \leftarrow next$   
вернуть  $curr$ 
```

Рисунок 3 – Алгоритм нахождения числа Фибоначчи

Реализация этого алгоритма представлена в файле fib.cpp на строках 5-25-39.

```
Число Фибоначчи(10):  
fibonacci(10, 0) = 55  
fibonacci(10, 1) = 55  
fibonacci(10, 2) = 55
```

Рисунок 4 – Результат работы файла fib.cpp

Задание 2.

Нахождение длины НВП и самой НВП

Вход: последовательность $A[1 \dots n] = [a_1, a_2, \dots, a_n]$.

Выход: НВП: $a_{i_1}, a_{i_2} \dots a_{i_n}$, что $i_1 < i_2 < \dots i_k$.

Ниже представлен алгоритм поиска длины НВП (рис.5):

Функция LISBOTTOMUP($A[1 \dots n]$)

```
создать массив  $D[1 \dots n]$ 
для  $i$  от 1 до  $n$ :
     $D[i] \leftarrow 1$ 
    для  $j$  от 1 до  $i - 1$ :
        если  $A[j] < A[i]$  и  $D[j] + 1 > D[i]$ :
             $D[i] \leftarrow D[j] + 1$ 
ans  $\leftarrow 0$ 
для  $i$  от 1 до  $n$ :
    ans  $\leftarrow \max(ans, D[i])$ 
вернуть ans
```

Рисунок 5 – Алгоритм нахождения длины НВП

Реализация этого алгоритма представлена в файле list.cpp на строках 6-19.

Ниже представлен алгоритм восстановления с помощью списка prev:

Восстановление ответа

```
создать массив  $L[1 \dots ans]$     {индексы НВП}
 $k \leftarrow 1$ 
для  $i$  от 2 до  $n$ :
    если  $D[i] > D[k]$ :
         $k \leftarrow i$ 
 $j \leftarrow ans$ 
пока  $k > 0$ :
     $L[j] \leftarrow k$ 
     $j \leftarrow j - 1$ 
     $k \leftarrow prev[k]$ 
```

Рисунок 6 – Алгоритм нахождения НВП

Реализация этого алгоритма представлена в файле list.cpp на строках 21-32.

Ниже представлен алгоритм восстановления без помощи списка prev:

Функция LISBOTTOMUP2($A[1 \dots n]$)

```
создать массивы  $D[1 \dots n]$  и  $prev[1 \dots n]$ 
для  $i$  от 1 до  $n$ :
     $D[i] \leftarrow 1$ ,  $prev[i] \leftarrow -1$ 
    для  $j$  от 1 до  $i - 1$ :
        если  $A[j] < A[i]$  и  $D[j] + 1 > D[i]$ :
             $D[i] \leftarrow D[j] + 1$ ,  $prev[i] \leftarrow j$ 

 $ans \leftarrow 0$ 
для  $i$  от 1 до  $n$ :
     $ans = \max(ans, D[i])$ 
вернуть  $ans$ 
```

Рисунок 7 – Алгоритм нахождения НВП

Реализация этого алгоритма представлена в файле list.cpp на строчках 34-51.

```
5
5
Using prev: [1, 3, 5, 9, 11]
Without prev: [2, 3, 5, 10, 11]
```

Рисунок 8 – Результат работы файла list.cpp

Задание 3.

Поиск максимальной стоимости предметов в рюкзаке

Вход: веса и стоимости n предметов, вместимость рюкзака W

Выход: максимальная стоимость предметов веса не более W

Ниже представлен алгоритм поиска максимальной стоимости предметов в рюкзаке при том, что предметы могут повторяться:

Функция

KNAPSACKWITHREPSBU($W, w_1, \dots, w_n, c_1, \dots, c_n$)

```
создать массив  $D[0 \dots W] = [0, 0, \dots, 0]$ 
для  $w$  от 1 до  $W$ :
    для  $i$  от 1 до  $n$ :
        если  $w_i \leq w$ :
             $D[w] \leftarrow \max(D[w], D[w - w_i] + c_i)$ 
вернуть  $D[W]$ 
```

Рисунок 9 – Алгоритм поиска максимальной стоимости предметов в рюкзаке

Реализация этого алгоритма представлена в файле knapsack.cpp на строчках 6-16.

Ниже представлен алгоритм поиска максимальной стоимости предметов в рюкзаке при том, что предметы не могут повторяться:

KNAPSACKWITHOUTREPSBU($W, w_1, \dots, w_n, c_1, \dots, c_n$)

создать массив $D[0 \dots W, 0 \dots n]$

для w от 0 до W :

$D[w, 0] \leftarrow 0$

для i от 0 до n :

$D[0, i] \leftarrow 0$

для i от 1 до n :

- для w от 1 до W :
- $D[w, i] \leftarrow D[w, i - 1]$
- если $w_i \leq w$:

$D[w, i] = \max(D[w, i], D[w - w_i, i - 1] + c_i)$

вернуть $D[W, n]$

Handwritten notes:
 $D[i, w_i]$
перейти к
 $D[w, i-1]$
 $D[w-w_i, i]$

Рисунок 10 – Алгоритм поиска максимальной стоимости предметов в рюкзаке

Реализация этого алгоритма представлена в файле knapsack.cpp на строчках 18-48.

```
with_rep_bu = 48  
without_rep_bu = 46, solution = [1, 0, 1, 0]
```

Рисунок 11 – Результат работы файла knapsack.cpp

Вывод: в ходе выполнения работы были исследованы алгоритмы динамического программирования: нахождение числа Фибоначчи, нахождение длины НВП и самой НВП и алгоритм расчёта максимальной стоимости предметов в рюкзаке.