2021

PISL 02

Жадные алгоритмы. Введение.





Оценки за задания

| | | - | | - | - | | | | Максиму | ум баллов: | за лаборат | орную раб | оту (ПИСм | 3 курс) | | |
|--------------------------------|----------------------------|-----------------|---------------|---------------|---------------|--|-------------------|----------------------|-------------------|----------------|-------------------|-------------------|-------------------|--------------------|-------------------------------------|-------------------------------------|
| 1 | | Максимум баллов | | | | | ЛР1 lesson1,2 | ЛР2 lesson3 | ЛР3 lesson4 | ЛР4 lesson5 | ЛР5 lesson6 | ЛР6 lesson7,8 | ЛР7 lesson9 | ЛР8 lesson10,11 | Начало недели | Конец недели |
| 2 | N:/ | ЛР1 | ЛР2 | ЛРЗ | ЛР4 | 1 неделя | 8 8 | 8 8 | 8 8 | 8 | 8 8 | 8 8 | 8 8 | 8 | 23.01.2017 30.01.2017 | 29.01.2017 05.02.2017 |
| _ | № п/п | lesson1,2 | lesson3 | lesson4 | lesson5 | 2 неделя 3 неделя | 8 | 8 | 8 | 8 | 8 | 8 | 8 | 8 | 06.02.2017 | 12.02.2017 |
| 3 | 1 неделя | 10 | 10 | 10 | 10 | 4 неделя | 8 | 8 | 8 | 8 | 8 | 8 | 8 | 8 | 13.02.2017 | 19.02.2017 |
| 4 | 2 неделя | 10 | 10 | 10 | 10 | 5 неделя | 7 | 8 | 8 | 8 | 8 | 8 | 8 | 8 | 20.02.2017 | 26.02.2017 |
| 5 | 3 неделя | 10 | 10 | 10 | 10 | 6 неделя | 6 | 8 | 8 | 8 | 8 | 8 | 8 | 8 | 27.02.2017 | 05.03.2017 |
| 6 | 4 неделя | 10 | 10 | 10 | 10 | 7 неделя | 5 | 7 | 8 | 8 | 8 | 8 | 8 | 8 | 06.03.2017 | 12.03.2017 |
| 7 | 5 неделя | 9 | 10 | 10 | 10 | 8 неделя | 4 | 6 | 8 | 8 | 8 | 8 | 8 | 8 | 13.03.2017 | 19.03.2017 |
| 8 | 6 неделя | 8 | , 10 | 10 | 10 | 9 неделя | 3 | 5 | 7 | 8 | 8 | 8 | 8 | 8 | 20.03.2017 | 26.03.2017 |
| 9 | 7 неделя | 7 | 9 | 10 | 10 | 10 неделя | 2 | 4 | 6 | 8 | 8 | 8 | 8 | 8 | 27.03.2017 | 02.04.2017 |
| 10 | | 6 | 8 | 10 | 10 | 11 неделя | 1 | 3 | 5 | 7 | 8 | 8 | 8 | 8 | 03.04.2017 | 09.04.2017 |
| _ | 8 неделя | | | | | 12 неделя | 0 | 2 | 4 | 6 | 8 | 8 | 8 | 8 | 10.04.2017 | 16.04.2017 |
| 11 | 9 неделя | 5 | 7 | 9 | 10 | 13 неделя | -1 | 1 | 3 | 5 | 7 | 8 | 8 | 8 | 17.04.2017 | 23.04.2017 |
| 12 | 10 неделя | 4 | 6 | 8 | 10 | 14 неделя | -2 | 0 | 2 | 4 | 6 | 8 | 8 | 8 | 24.04.2017 | 30.04.2017 |
| 13 | 11 неделя | 3 | 5 | 7 | | 15 неделя | -3 | -1 | 1 | 3 | 5 | 7 | 8 | 8 | 01.05.2017 | 07.05.2017 |
| 14 | 12 неделя | 2 | 4 | 6 | | 16 неделя -4 -2 0 2 4 6 8 8 08.05.2017 | | | | | | | | | | 14.05.2017 |
| 15 | 13 неделя | 1 | 3 | 5 | | Выберите лист с вашим уровнем сложности лабораторных работ внизу Сегодня 02.02.2017 | | | | | | | | | | |
| 16 | 14 неделя | 0 | 2 | 4 | 6 | | | | | | | | | Сегодня | 02.02.2017 | esareansiio) |
| 17 | 15 неделя | -1 | 1 | 3 | 5 | 7 | 7 9 | | | 10 01.05.2017 | | | 07.05.2017 | | | |
| 18 | 16 неделя | -2 | 0 | 2 | 4 | 6 | | | ЛР1 | ЛР2 | ЛРЗ | ЛР4 | ЛР5 | ЛР6 | | |
| 19 | Выберите лист с ват им уро | | | | внем сл | ожі | № п/п | lesson1,2 | lesson3 | lesson4 | lesson5 | lesson6 | lesson7,8 | | | |
| 20 | | | r | | Jane J P | | | I неделя | 6 | 6 | 6 | 6 | 6 | 6 | | |
| 20 | | | | | | | | 2 неделя | 6 | 6 | 6 | 6 | 6 | 6 | | |
| Добавить строки вниз (1000). | | | | | | _ | 3 неделя | 6 | 6 | 6 | 6 | 6 | 6 | | | |
| | | | | | | | _ | 4 неделя 5 неделя | 5 | 6 | 6 | 6 | 6 | 6 | | |
| | | | | | | | _ | 5 неделя 5 неделя | 4 | 6 | 6 | 6 | 6 | 6 | | |
| | | | | | | | | 7 неделя | 3 | 5 | 6 | 6 | 6 | 6 | | |
| | | | | | | | | 3 неделя | 2 | 4 | 6 | 6 | 6 | 6 | | |
| | | | | | | | _ | 9 неделя | 1 | 3 | 5 | 6 | 6 | 6 | | |
| | | | | | | | | 0 неделя | 0 | 2 | 4 | 6 | 6 | 6 | | |
| | | | | | | | _ | 1 неделя | -1 | 1 | 3 | 5 | 6 | 6 | | |
| | | | | | | | | 2 неделя | -2 | 0 | 2 | 4 | 6 | 6 | | |
| | | | | | | | 3 неделя | -3 | -1 | 1 | 3 | 5 | 6 | | | |
| | | 00.4.0.0 | | | | | | 4 неделя | -4 | -2 | 0 | 2 | 4 | 6 | | |
| + | ⊦ ≣ [⊓να | СЛ А,В,С ▽ | ПИСЛ А,В | → ПИСЛ А | ~ | | | 5 неделя | -5 | -3 | -1 | 1 | 3 | 5 | | |
| | | | | | | | | 6 неделя | -9 | -7 | -5 | -3 | -1 @ |) jaSarografiilk | | |

- Определение.
- Примеры жадных алгоритмов.
- Программируем камеру наблюдения (покрытие точек отрезками) (задача A)
 - наивный алгоритм
 - более быстрый алгоритм
- Рассчитаем расписание аудитории (задача о выборе заявок) (задача В)
 - наивный алгоритм
 - более быстрый алгоритм
- Планируем новогодний корпоратив (задача о независимом множестве в деревьях)
- Задача о непрерывном рюкзаке (задача C)



Заглавная страница Рубрикация

Указатель А — Я

Избранные статьи

Случайная статья Текущие события

Участие

Сообщить об ошибке

Портал сообщества

Форум

Свежие правки Новые страницы

Справка

Пожертвовать

Инструменты

Ссылки сюда Связанные правки

Спецстраницы

Постоянная ссылка

Сведения о странице

Цитировать страницу

Печать/экспорт

Создать книгу Скачать как PDF

Версия для печати

В других проектах Викисклад

Статья Обсуждение

Читать Текущая версия Править Править вики-текст История

Искать в Википедии

Жадный алгоритм

Материал из Википедии — свободной энциклопедии

[править | править вики-текст]

Q

Текущая версия страницы пока не проверялась опытными участниками и может значительно отличаться от версии, проверенной 21 июля 2016; проверки требуют 3 правки.

Жадный алгоритм (англ. Greedy algorithm, также известен как алгоритм Гатиятуллина) — алгоритм, заключающийся в принятии локально оптимальных решений на каждом этапе, допуская, что конечное решение также окажется оптимальным. Известно, что, если структура задачи задается матроидом, тогда применение жадного алгоритма выдаст глобальный оптимум.

Если глобальная оптимальность алгоритма имеет место практически всегда, его обычно предпочитают другим методам оптимизации, таким как динамическое программирование.

Содержание [показать]

Условия применимости [править | править вики-текст]

Общего критерия оценки применимости жадного алгоритма для решения конкретной задачи не существует, однако для задач, решаемых жадными алгоритмами, характерны две особенности: во-первых, к ним применим Принцип жадного выбора, а во-вторых, они обладают свойством Оптимальности для подзадач,

Принцип жадного выбора [править | править вики-текст]

Говорят, что к оптимизационной задаче применим **принцип жадного выбора**, если последовательность локально оптимальных выборов даёт глобально оптимальное решение. В типичном случае доказательство оптимальности следует такой схеме:

- 1. Доказывается, что жадный выбор на первом шаге не закрывает пути к оптимальному решению: для всякого решения есть другое, согласованное с жадным выбором и не хуже первого.
- Показывается, что подзадача, возникающая после жадного выбора на первом шаге, аналогична исходной.
- Рассуждение завершается по индукции.

Оптимальность для подзадач [править | править вики-текст]

Говорят, что задача обладает свойством оптимальности для подзадач, если оптимальное решение задачи содержит в себе оптимальные решения для всех её подзадач. Например, в задаче о выборе заявок можно заметить, что если A — оптимальный набор заявок, содержащий заявку номер 1, то $A' = A \setminus \{1\}$ оптимальный набор заявок для меньшего множества заявок S', состоящего из тех заявок, для которых $s_i \leq f_1$

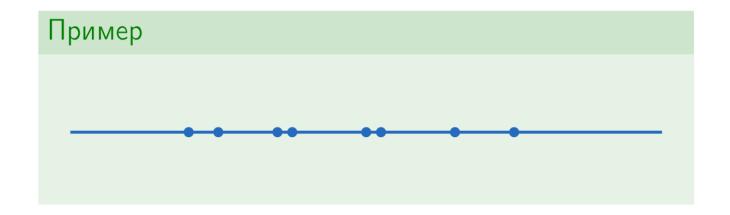
Покрытие точек отрезками

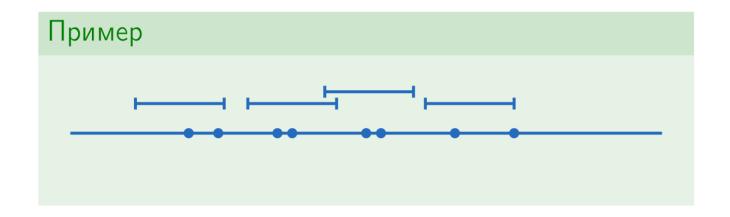
```
Вход: множество n точек на прямой x_1, \ldots, x_n \in \mathbb{R}.
```

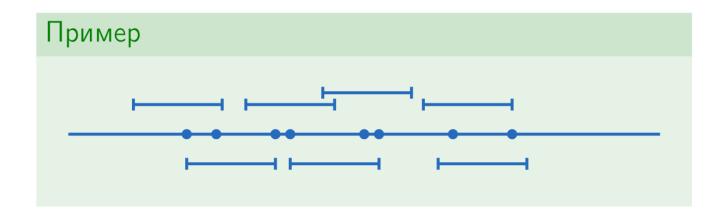
Выход: минимальное количество отрезков единичной

длины, которыми можно покрыть все точки.

```
public static void main(String[] args) {
    VideoRegistrator instance=new VideoRegistrator();
    double[] events=new double[]{1, 1.1, 1.6, 2.2, 2.4, 2.7, 3.9, 8.1, 9.1, 5.5, 3.7};
    List<Double> starts=instance.calcStartTimes(events,1);
    System.out.println(starts);
}
```

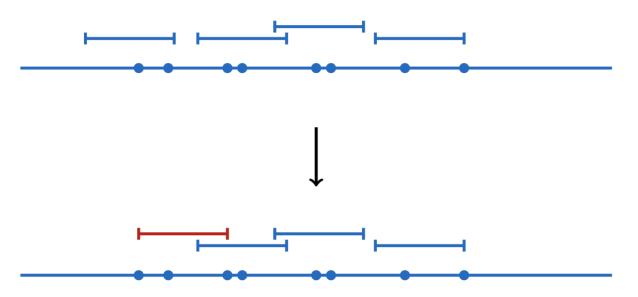






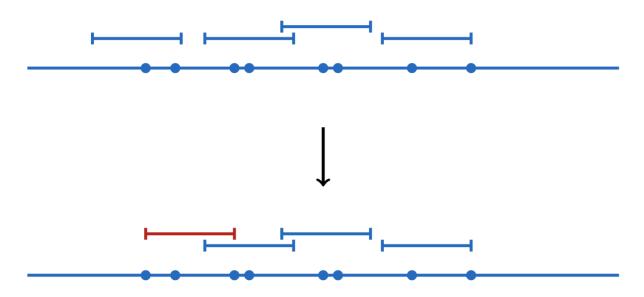
Надёжный шаг

Существует оптимальное покрытие, в котором самая левая точка покрыта левым концом отрезка.



Надёжный шаг

Существует оптимальное покрытие, в котором самая левая точка покрыта левым концом отрезка.



Поэтому можно сразу добавить в решение отрезок, левый конец которого совпадает с самой левой точкой.

Алгоритм

Функция POINTSCOVER (x_1, \ldots, x_n)

```
S \leftarrow \{x_1, \dots, x_n\} пока S не пусто: x_m \leftarrow минимальная точка S добавить к решению отрезок [\ell, r] = [x_m, x_m + 1] выкинуть из S точки, покрытые отрезком [\ell, r] вернуть построенное решение
```

Алгоритм

Функция POINTSCOVER (x_1, \ldots, x_n)

```
S \leftarrow \{x_1, \dots, x_n\} пока S не пусто: x_m \leftarrow минимальная точка S добавить к решению отрезок [\ell, r] = [x_m, x_m + 1] выкинуть из S точки, покрытые отрезком [\ell, r] вернуть построенное решение
```

Время работы: $O(n^2)$.

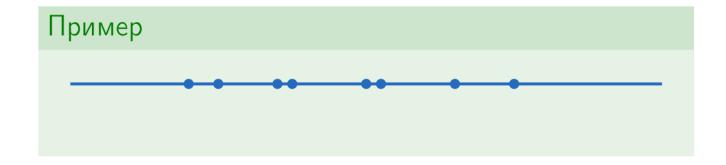
Улучшенный алгоритм

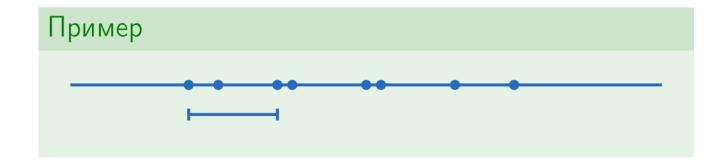
```
Функция POINTSCOVER(x_1, \dots, x_n)
x_1, \dots, x_n \leftarrow \text{SORT}(x_1, \dots, x_n)
i \leftarrow 1
пока i \leq n:
добавить к решению отрезок [\ell, r] = [x_i, x_i + 1]
i \leftarrow i + 1
пока i \leq n и x_i \leq r:
i \leftarrow i + 1
вернуть построенное решение
```

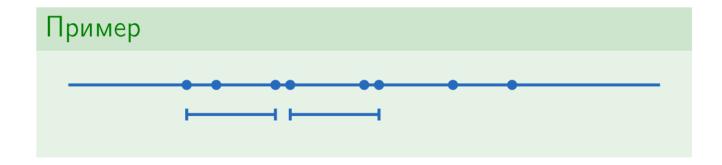
Улучшенный алгоритм

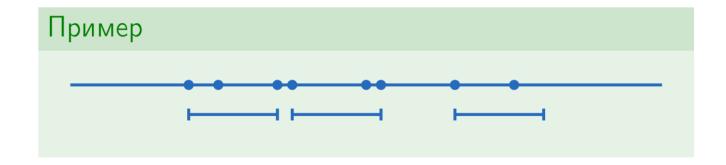
```
Функция POINTSCOVER(x_1, \dots, x_n)
x_1, \dots, x_n \leftarrow \text{SORT}(x_1, \dots, x_n)
i \leftarrow 1
пока i \leq n:
добавить к решению отрезок [\ell, r] = [x_i, x_i + 1]
i \leftarrow i + 1
пока i \leq n и x_i \leq r:
i \leftarrow i + 1
вернуть построенное решение
```

Время работы: $T(\mathtt{SORT}) + O(n) = O(n \log n)$.









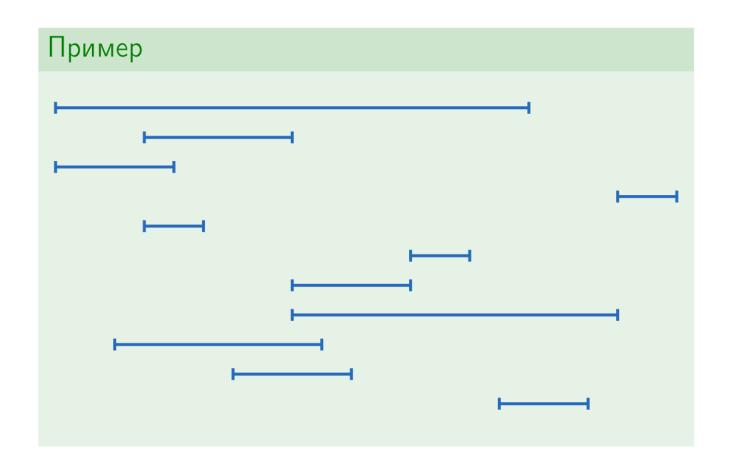
```
public class VideoRegistrator {
    public static void main(String[] args) {
        VideoRegistrator instance=new VideoRegistrator();
        double[] events=new double[]{1, 1.1, 1.6, 2.2, 2.4, 2.7, 3.9, 8.1, 9.1, 5.5, 3.7};
        List<Double> starts=instance.calcStartTimes(events,1);
        System.out.println(starts);
    private List<Double> calcStartTimes(double[] events, double workDuration) {
        //events - события которые нужно зарегистрировать
        //timeWorkDuration время работы видеокамеры после старта
        List<Double> result;
        result = new ArrayList<>();
                                               //i - это индекс события events[i]
        int i=0;
                                               //подготовка к жадному поглощению массива событий
                                               //hint: сортировка Arrays.sort обеспечит скорость алгоритма
                                               //C*(n log n) + C1*n = O(n log n)
                                               //пока есть незарегистрированные события
                                                 //получим одно событие по левому краю
                                                 //и запомним время старта видеокамеры
                                                 //вычислим момент окончания работы видеокамеры
                                                 //и теперь пропустим все покрываемые события
                                                 //за время до конца работы, увеличивая индекс
                                               VideoRegistrator
        return result;
                                                   "H:\Program Files\Java\jdk1.8.0 101\bin\java" ...
                                                   [1.0, 2.2, 3.7, 5.5, 8.1]
                                                   Process finished with exit code 0
```

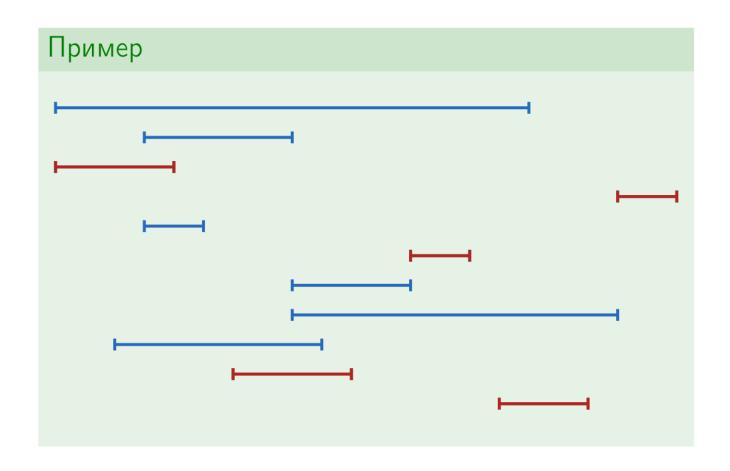
Задача о выборе заявок

Вход: множество n отрезков на прямой.

Выход: максимальное количество попарно не

пересекающихся отрезков.



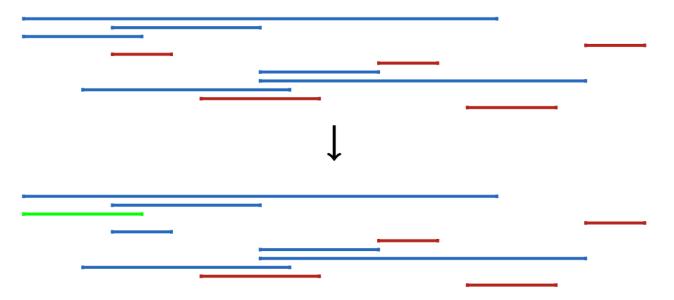


Замечание

Выбирая в первую очередь более короткие отрезки, можно получить неоптимальное решение.

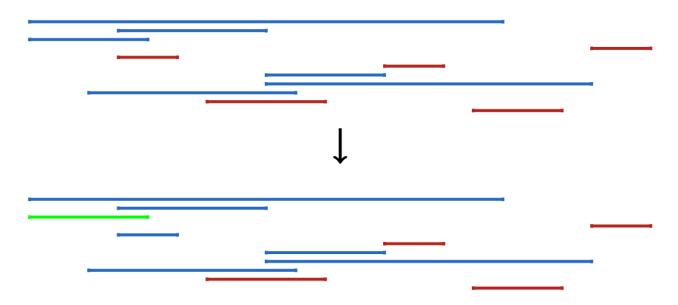
Надёжный шаг

Существует оптимальное решение, содержащее отрезок, правый конец которого минимален.



Надёжный шаг

Существует оптимальное решение, содержащее отрезок, правый конец которого минимален.



Можно сразу добавить в решение отрезок, правый конец которого минимален.

Алгоритм

```
Функция ACTSEL(\ell_1, r_1, \ldots, \ell_n, r_n)
S \leftarrow \{[\ell_1, r_1], \ldots, [\ell_n, r_n]\} пока S не пусто: [\ell_m, r_m] \leftarrow отрезок из S с мин. правым концом добавить [\ell_m, r_m] к решению выкинуть из S отрезки, пересекающиеся с [\ell_m, r_m] вернуть построенное решение
```

Алгоритм

```
Функция ACTSEL(\ell_1, r_1, \ldots, \ell_n, r_n)
S \leftarrow \{[\ell_1, r_1], \ldots, [\ell_n, r_n]\} пока S не пусто: [\ell_m, r_m] \leftarrow отрезок из S с мин. правым концом добавить [\ell_m, r_m] к решению выкинуть из S отрезки, пересекающиеся с [\ell_m, r_m] вернуть построенное решение
```

Время работы: $O(n^2)$.

Улучшенный алгоритм

```
Функция ACTSEL(\ell_1, r_1, \ldots, \ell_n, r_n)
```

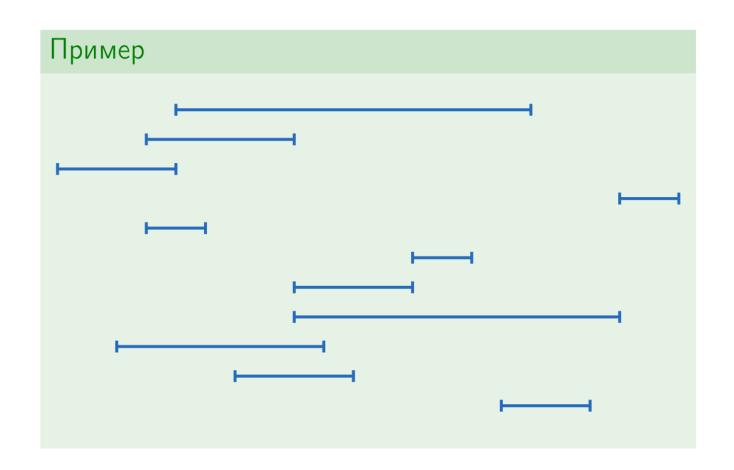
```
отсортировать п отрезков по правым концам для всех отрезков в полученном порядке: если текущий отрезок не пересекает последний добавленный: взять его в решение вернуть построенное решение
```

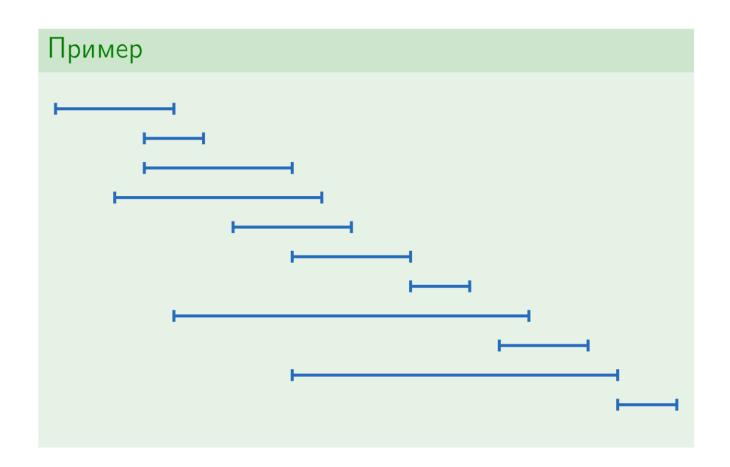
Улучшенный алгоритм

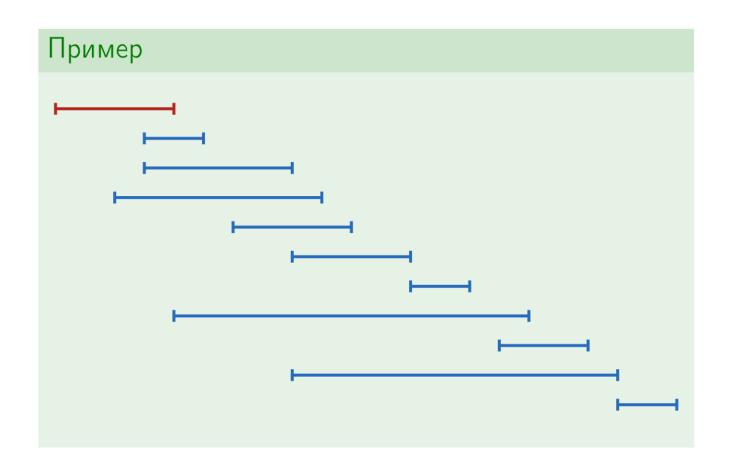
```
Функция ACTSEL(\ell_1, r_1, \ldots, \ell_n, r_n)
```

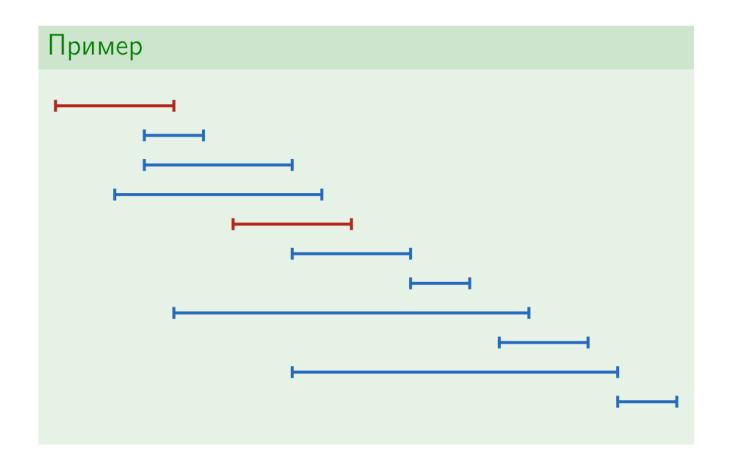
отсортировать *п* отрезков по правым концам для всех отрезков в полученном порядке: если текущий отрезок не пересекает последний добавленный: взять его в решение вернуть построенное решение

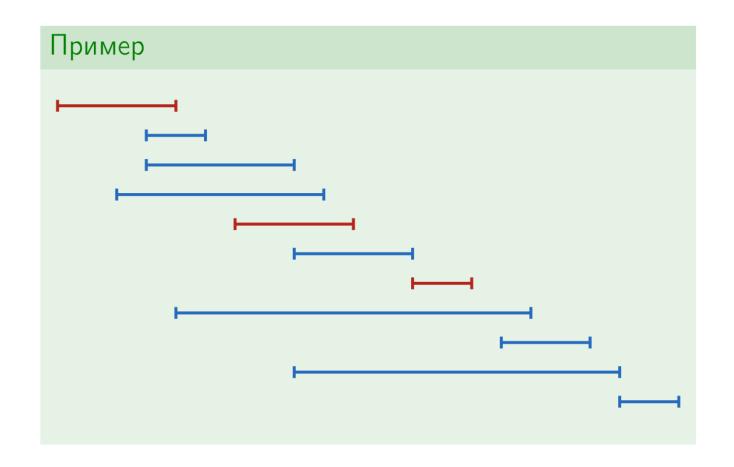
Время работы:
$$T(\mathtt{SORT}) + O(n) = O(n \log n)$$
.

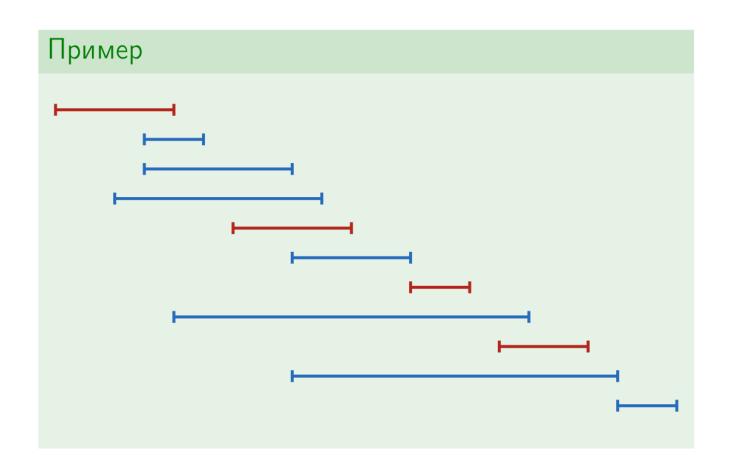


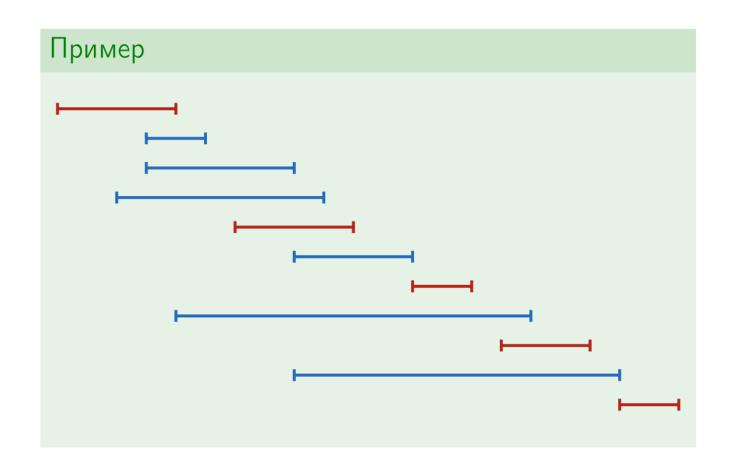












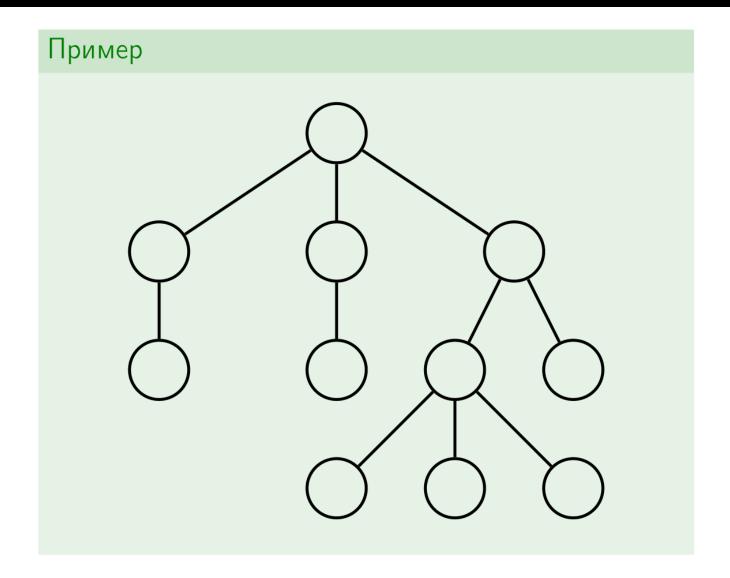
Планирование вечеринки в компании

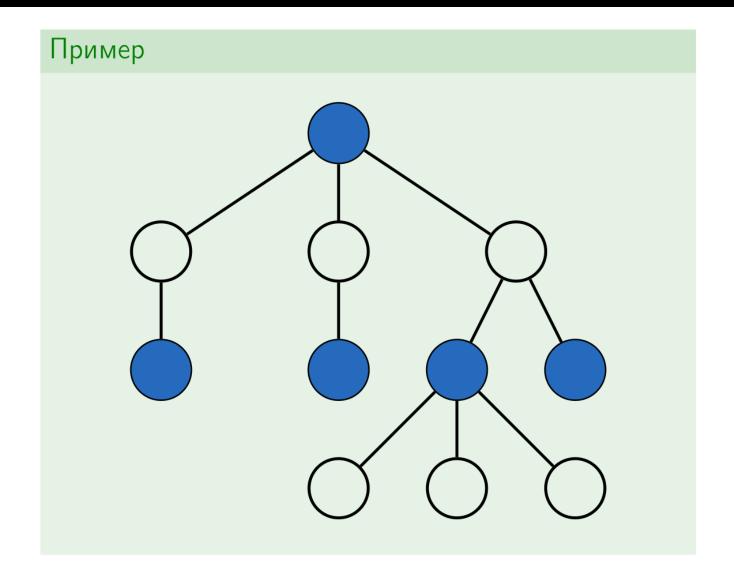
Вход: дерево.

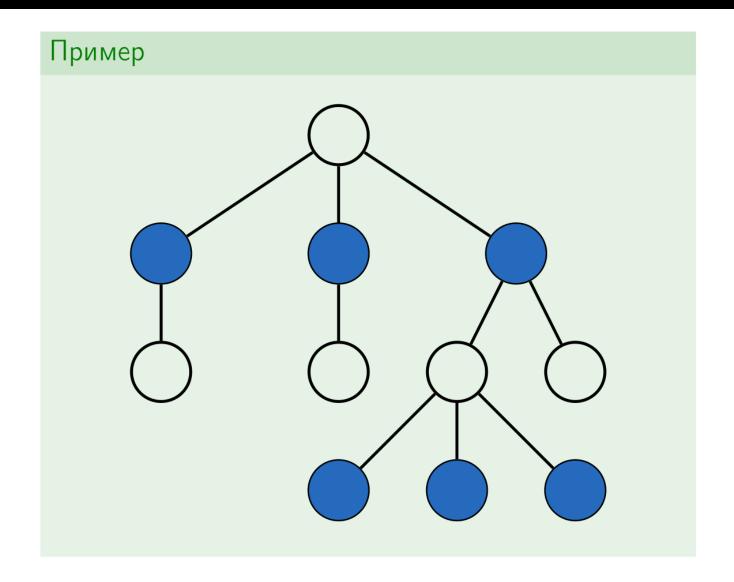
Выход: независимое множество (множество не

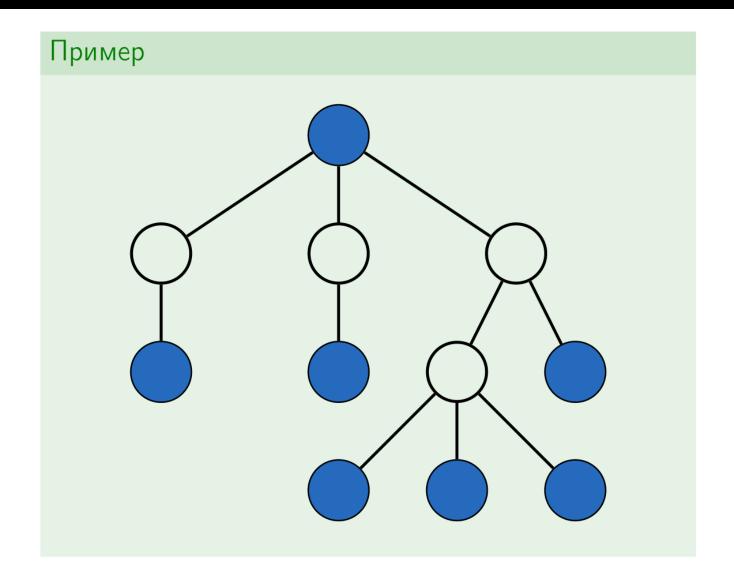
соединённых друг с другом вершин)

максимального размера.



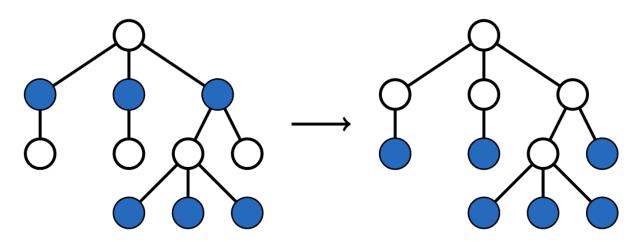






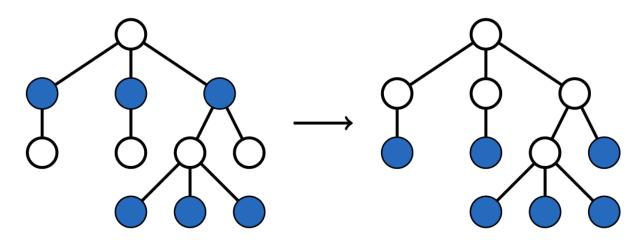
Надёжный шаг

Существует оптимальное решение, содержащее каждый лист дерева.



Надёжный шаг

Существует оптимальное решение, содержащее каждый лист дерева.



Можно взять в решение все листья.

Алгоритм

Функция MAXINDEPENDENTSET(T)

```
пока T не пусто: взять в решение все листья выкинуть их и их родителей из T вернуть построенное решение
```

Алгоритм

```
Функция MAXINDEPENDENTSET(T)
```

```
пока T не пусто: взять в решение все листья выкинуть их и их родителей из T вернуть построенное решение
```

Время работы: O(|T|).

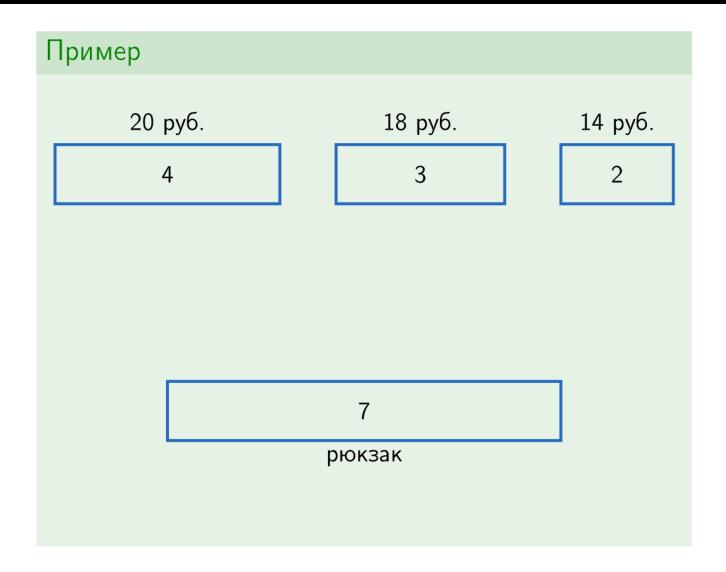
Непрерывный рюкзак

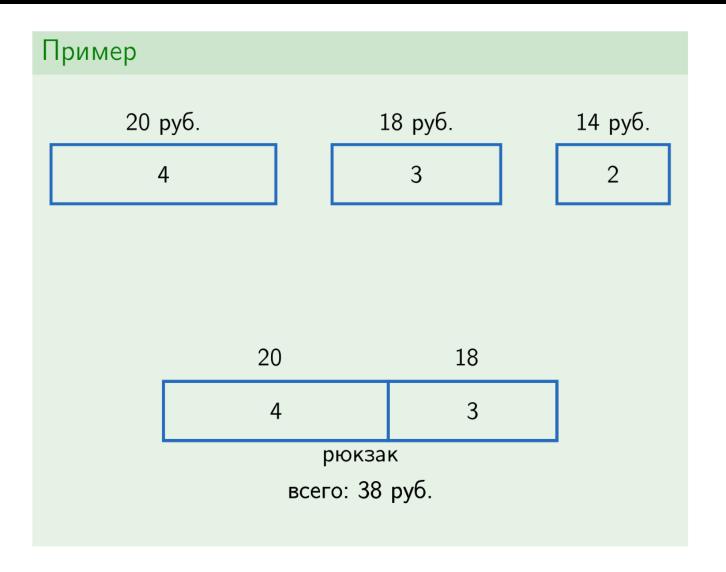
Вход: веса w_1, \ldots, w_n и стоимости c_1, \ldots, c_n данных

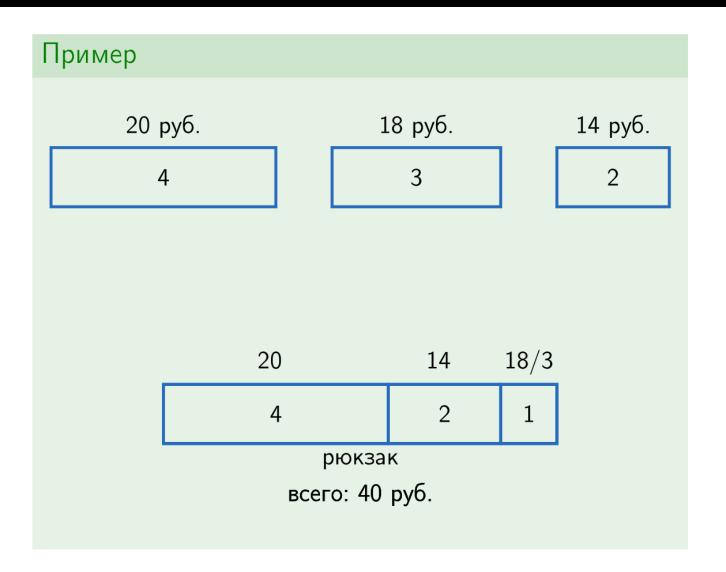
n предметов; вместимость рюкзака W.

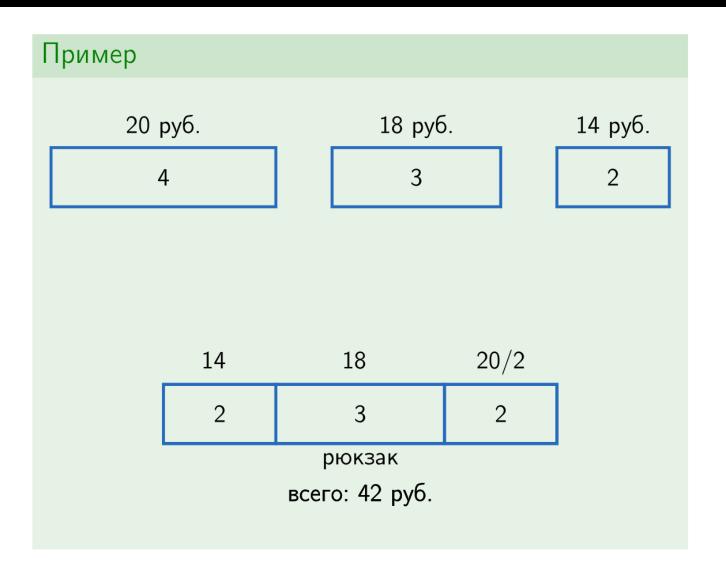
Выход: максимальная стоимость частей предметов

суммарного веса не более W.



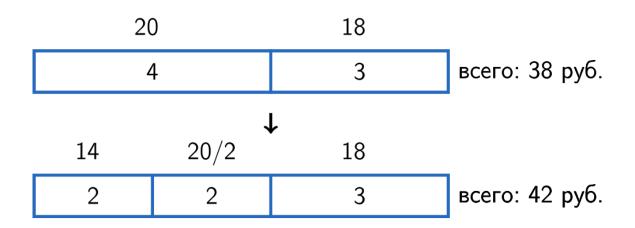






Надёжный шаг

Существует оптимальное решение, содержащее максимально возможную часть предмета, стоимость которого за килограмм максимальна.



Алгоритм

Функция KNAPSACK $(w_1, c_1, \ldots, w_n, c_n)$

отсортировать предметы по убыванию c/w для всех предметов в полученном порядке: взять по максимуму текущего предмета вернуть построенное решение

Алгоритм

Функция KNAPSACK $(w_1, c_1, \ldots, w_n, c_n)$

отсортировать предметы по убыванию c/w для всех предметов в полученном порядке: взять по максимуму текущего предмета вернуть построенное решение

Время работы:
$$T(\mathtt{Sort}) + O(n) = O(n \log n)$$
.

Основные идеи

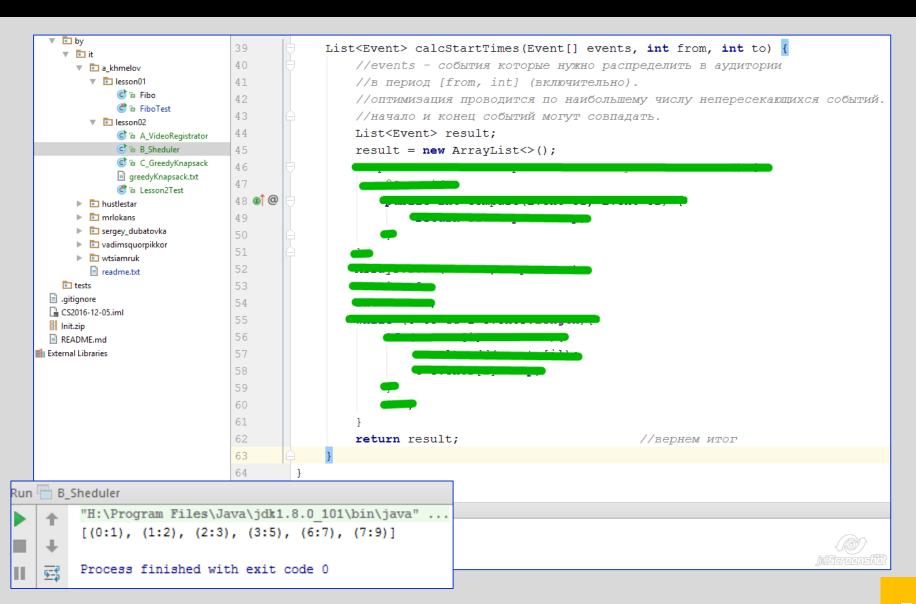
Надёжный шаг. Существует оптимальное решение, согласованное с локальным жадным шагом.

Оптимальность подзадач. Задача, остающаяся после жадного шага, имеет тот же тип.

Задание А. Видеокамера (покрыть точки)

```
public class VideoRegistrator {
    public static void main(String[] args) {
        VideoRegistrator instance=new VideoRegistrator();
        double[] events=new double[]{1, 1.1, 1.6, 2.2, 2.4, 2.7, 3.9, 8.1, 9.1, 5.5, 3.7};
        List<Double> starts=instance.calcStartTimes(events,1);
        System.out.println(starts);
    private List<Double> calcStartTimes(double[] events, double workDuration) {
        //events - события которые нужно зарегистрировать
        //timeWorkDuration время работы видеокамеры после старта
        List<Double> result;
        result = new ArrayList<>();
                                               //i - это индекс события events[i]
        int i=0;
                                               //подготовка к жадному поглощению массива событий
                                               //hint: сортировка Arrays.sort обеспечит скорость алгоритма
                                               //C*(n log n) + C1*n = O(n log n)
                                               //пока есть незарегистрированные события
                                                 //получим одно событие по левому краю
                                                 //и запомним время старта видеокамеры
                                                 //вычислим момент окончания работы видеокамеры
                                                 //и теперь пропустим все покрываемые события
                                                 //за время до конца работы, увеличивая индекс
                                              VideoRegistrator
        return result;
                                                   "H:\Program Files\Java\jdk1.8.0 101\bin\java" ...
                                                   [1.0, 2.2, 3.7, 5.5, 8.1]
                                                   Process finished with exit code 0
```

Задание Б. Расписание (тах событий)



Задание С. Непрерывный рюкзак

