

Лекция 3

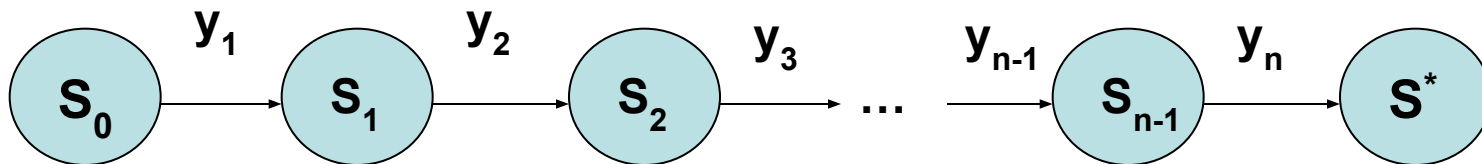
- 1. Понятие о динамическом программировании***
- 2. Принцип оптимальности и уравнения Беллмана***
- 3. Задача о выборе оптимального пути и ее решение***
- 4. Задача о распределении средств между двумя предприятиями***
- 5. Решение задачи методом динамического программирования.***

1. Понятие о динамическом программировании.

Динамическое программирование – метод оптимизации, приспособленный к **операциям**, в которых процесс принятия решения может быть разбит на этапы (шаги). (Р.Беллман (1920) – американский математик).

Операция – управляемое мероприятие, направленное на достижение некоторой цели

Рассматривается некоторый **управляемый процесс**. В результате **управления** система (**объект управления**) S переводится из начального состояния S_0 в конечное состояние S^* . Управление можно разбить на n шагов, то есть решение принимается последовательно на каждом шаге.



Пусть y_k - управление на k -м шаге ($k=1,2,\dots,n$; y_k - число, точка в n -мерном пространстве, функция, качественный признак и т.д.).

Пусть $Y=(y_1, y_2, \dots, y_n)$ – управление, переводящее систему из состояния S_0 в состояние S^* .

Показатель эффективности – целевая функция, зависит от начального состояния и управления

$$Z = F(S_0, Y)$$

Основные предположения:

1. Состояние S_k системы в конце k -го шага зависит только от предшествующего состояния S_{k-1} и управления на k -м шаге y_k (*отсутствие последствий*).

$$S_k = \Phi(S_{k-1}, y_k)$$

2. Целевая функция является **аддитивной** от показателя эффективности каждого шага, т.е. если показатель эффективности k -го шага равен

$$Z_k = f_k(S_{k-1}, y_k) \quad k = 1, 2, \dots, n$$

то

$$Z = F(S_0, Y) = \sum_{k=1}^n f_k(S_{k-1}, y_k)$$

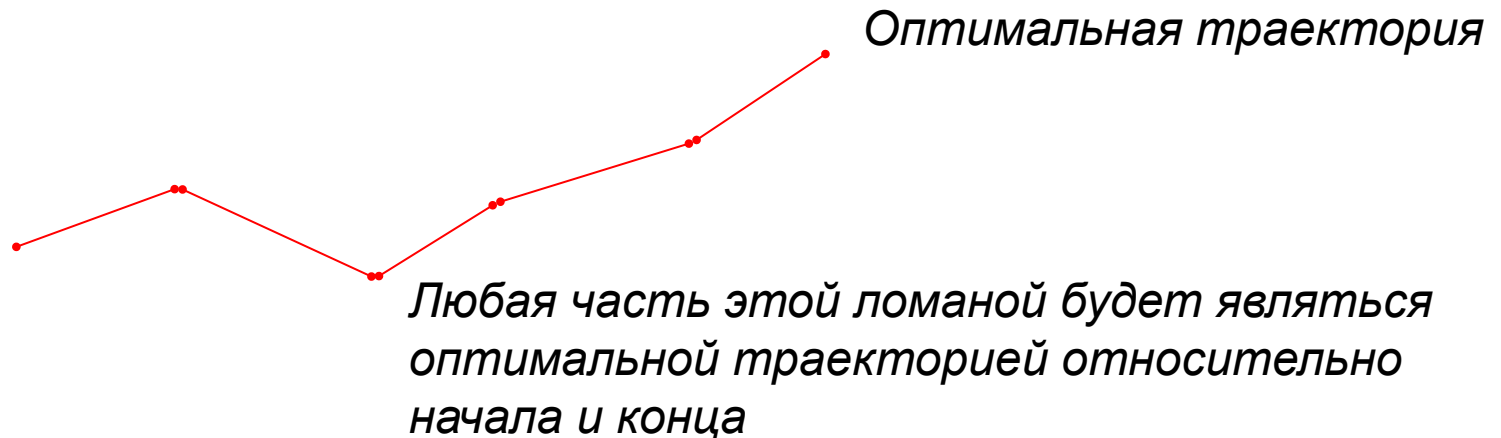
Задача. Определить такое допустимое управление Y , переводящее систему S из состояния S_0 в состояние S^* , при котором целевая функция принимает наибольшее (наименьшее) значение.

Такое управление называют **оптимальным**.

2. Принцип оптимальности и уравнения Беллмана

В 1953 году Р.Беллманом был сформулирован принцип:

Каково бы ни было состояние S системы в результате какого-либо числа шагов, на ближайшем шаге нужно выбирать управление так, чтобы оно в совокупности с оптимальным управлением на всех последующих шагах приводило к оптимальному выигрышу на всех оставшихся шагах, включая данный.



На каждом шаге решение Y_k нужно выбирать «с оглядкой», так как этот выбор влияет на последующее состояние S_k и дальнейший процесс управления, зависящий от S_k . *Но есть один шаг, последний, который можно для любого состояния S_{n-1} планировать локально-оптимально, исходя только из соображений этого шага.*

Пусть $Z_n^*(S_{n-1}) = \varphi_n(S_{n-1})$ - максимум целевой функции (показателя эффективности) n -го шага при условии, что к началу последнего шага система \mathbf{S} была в произвольном состоянии \mathbf{S}_{n-1} , а на последнем шаге управление было оптимальным.

$Z_n^*(S_{n-1})$ называется **условным максимумом целевой функции на n -м шаге**.

$$Z_n^*(S_{n-1}) = \varphi_n(S_{n-1}) = \max_{\{y_n\}} f_n(S_{n-1}, y_n)$$

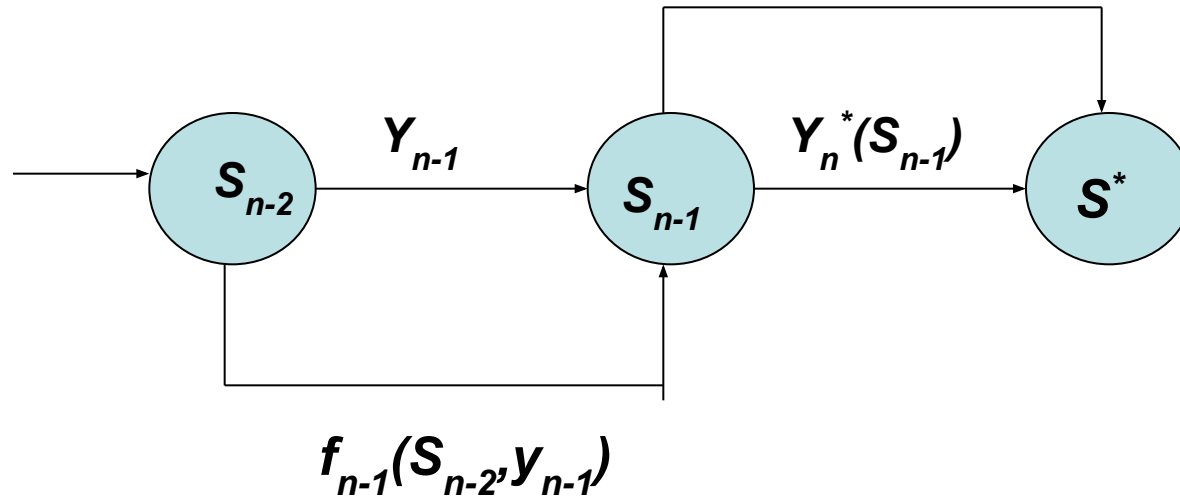
Максимизация ведется по всем допустимым управлениям y_n

Управление y_n , при котором достигается $Z_n^*(S_{n-1})$, также зависит от \mathbf{S}_{n-1}

и называется **условным оптимальным управлением на n -м шаге**. Оно обозначается через $y_n^*(S_{n-1})$

Рассмотрим два последних шага (двухшаговая задача)

$$Z_n^*(S_{n-1}) = \varphi_n(S_{n-1}) \quad \text{условный оптимальный выигрыш на } n\text{-м шаге}$$



$f_{n-1}(S_{n-2}, y_{n-1})$ - значение целевой функции **$n-1$** -го шага при произвольном

управлении y_{n-1} и состоянии S_{n-2} . Значение целевой функции на двух последних шагах равно

$$f_{n-1}(S_{n-2}, y_{n-1}) + \varphi_n(S_{n-1})$$

Тогда $Z_{n-1}^*(S_{n-2}) = \varphi_{n-1}(S_{n-2})$ называется условным максимумом целевой функции

при оптимальном управлении на двух последних шагах

Соответствующее управление y_{n-1} на $(n-1)$ -м шаге обозначается через $y_{n-1}^*(S_{n-2})$ и называется условным оптимальным управлением на $(n-1)$ -м шаге

$$Z_{n-1}^*(S_{n-2}) = \varphi_{n-1}(S_{n-2}) = \max_{\{y_{n-1}\}} \{f_{n-1}(S_{n-2}, y_{n-1}) + \varphi_n(S_{n-1})\}$$

где $S_{n-1} = \Phi(S_{n-2}, y_{n-1})$

Уравнения Беллмана имеют вид

$$Z_n^*(S_{n-1}) = \varphi_n(S_{n-1}) = \max_{\{y_n\}} \{f_n(S_{n-1}, y_n)\}$$

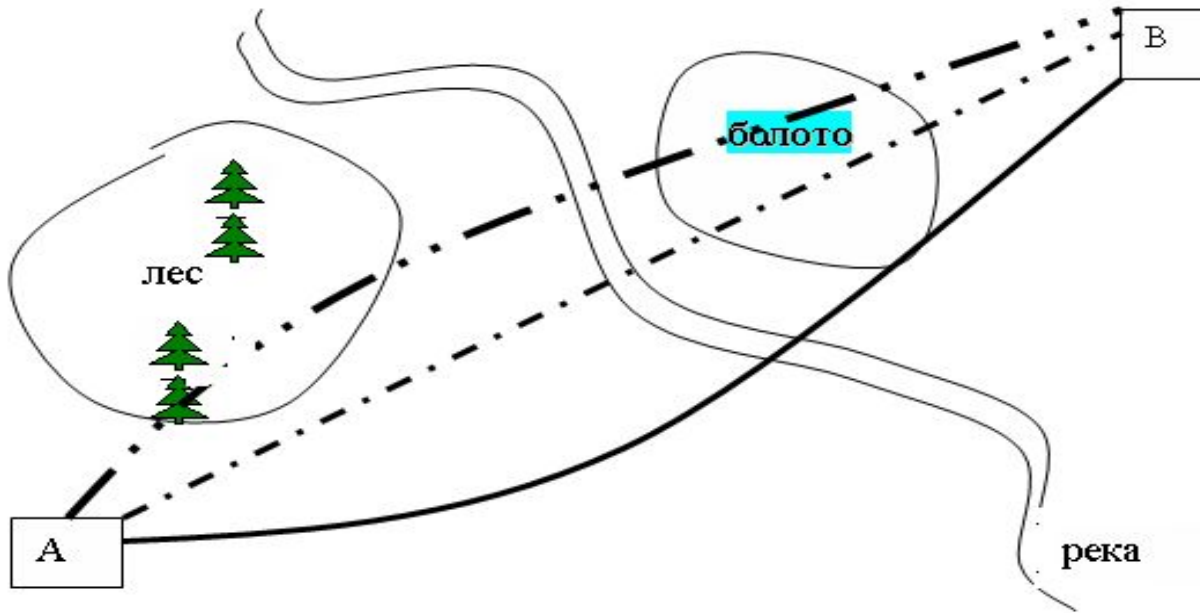
$$Z_k^*(S_{k-1}) = \varphi_k(S_{k-1}) = \max_{\{y_k\}} \{f_k(S_{k-1}, y_k) + \varphi_{k+1}(S_k)\} \quad k = n-1, n-2, \dots, 2, 1$$

$$S_k = \Phi(S_{k-1}, y_k) \quad \text{уравнение состояния}$$

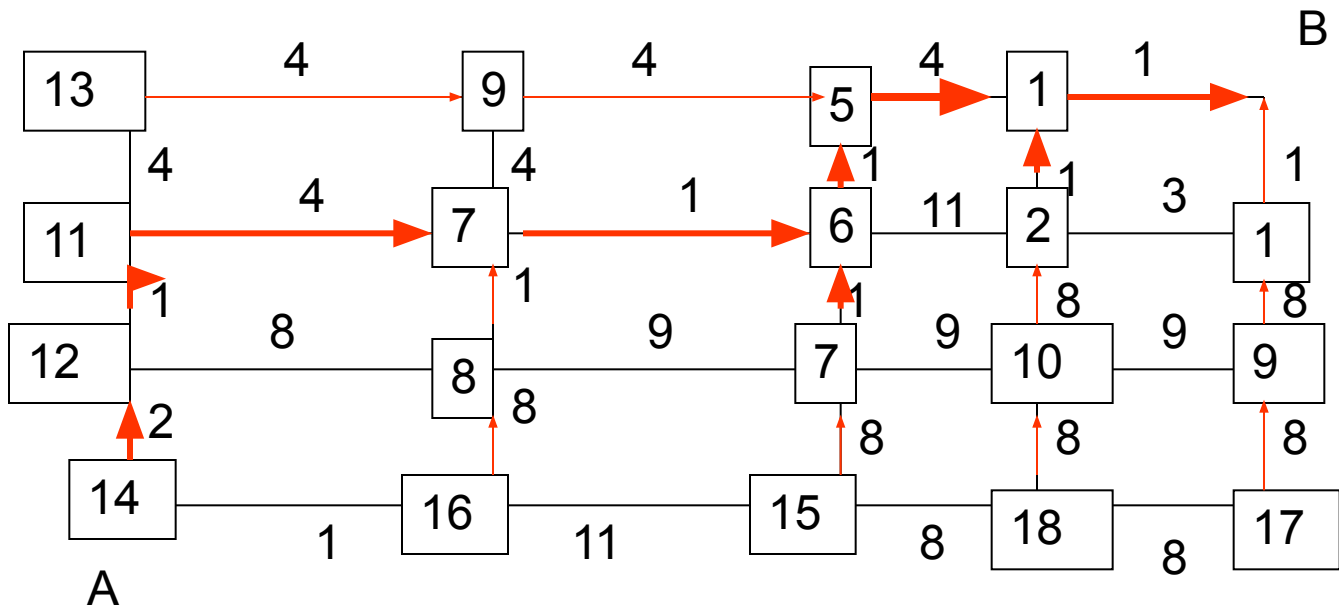
(рекуррентные соотношения, позволяющие найти предыдущее значение функции, зная последующее).

3. Задача о выборе оптимального пути

Необходимо выбрать путь из пункта А в пункт В, чтобы затраты на строительство магистрали были минимальными



Пример решения задачи динамического программирования



Оптимальное управление
 $Y^* = (с, с, в, в, с, в, в)$

↑ север

→ ВОСТОК

4. Задача о распределении средств между предприятиями

Двум предприятиям выделено $a = 2000$ единиц средств на 4 года. Необходимо распределить эти средства между предприятиями для получения **максимального дохода**, если **в первый год** средства распределяются между предприятиями в полном объеме, **во второй** распределяется неосвоенная за первый год часть средств (остаток) и т.д., а также известно, что

- **доход** от x единиц средств, вложенных на год в **первое предприятие**, равен $f_1(x) = 6x$;
- **доход** от y единиц средств, вложенных на год во **второе предприятие**, равен $f_2(y) = 4y$;
- **остаток** средств к концу года на **первом предприятии** составляет $g_1(x) = 0,3x$;
- **остаток** средств к концу года на **втором предприятии** составляет $g_2(y) = 0,6y$.

$$f_1(x) = 6x \quad f_2(y) = 4y \quad g_1(x) = 0,3x \quad g_2(y) = 0,6y$$

5. Решение задачи методом динамического программирования

Пусть в начале некоторого **произвольного года** мы должны распределить **x** единиц средств. Обозначим через **y ($0 \leq y \leq x$)** средства, выделяемые **второму** предприятию. Тогда **первое предприятие** получит **$x - y$** ед. средств.

Обозначим $f(x, y)$ суммарный доход за этот год.

$$f(x; y) = f_1(x - y) + f_2(y) = 6(x - y) + 4y = 6x - 2y$$

Остаток средств через год обозначим $g(x, y)$

тогда
$$g(x; y) = 0,3(x - y) + 0,6y = 0,3(x + y)$$

Здесь состояние системы в начале года определяется имеющимися средствами, т. е. числом **x** , а управление – способом распределения средств, т.е. числом **y** . Для состояния **x** при управлении **y** система к концу года перейдет в состояние, **определяемое остатком средств, т.е. значением $g(x, y) = 0,3(x + y)$**

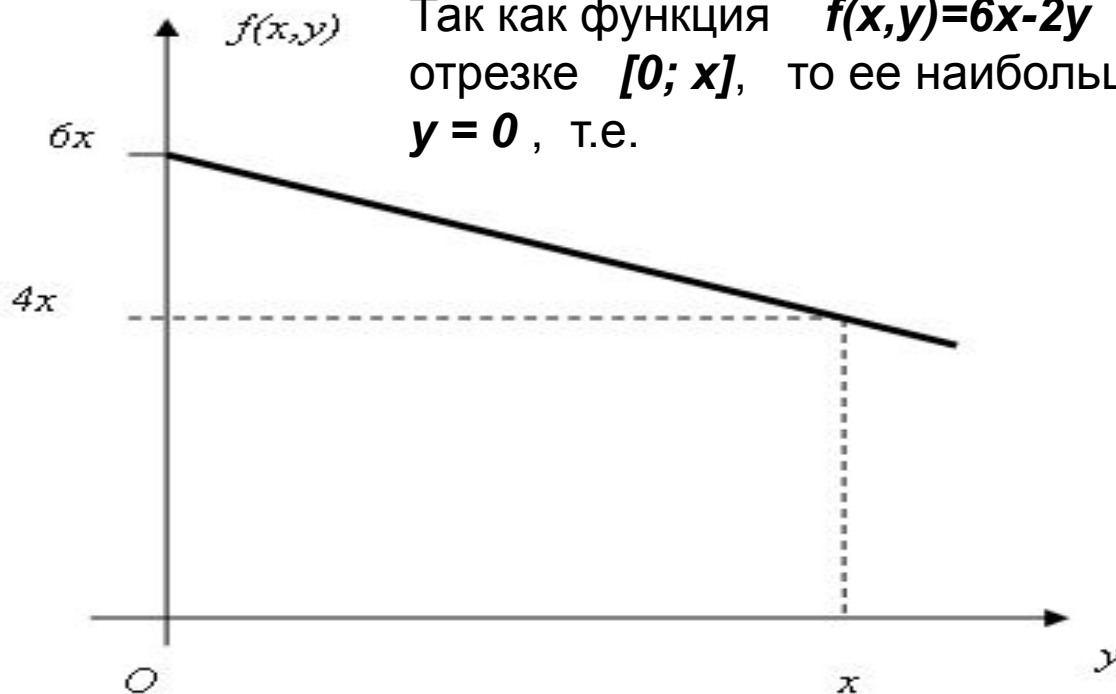
Обозначим **условный максимум показателя эффективности k -го шага**)

$$\varphi_k(x)$$

а условное оптимальное управление для этого состояния через **$y_k^*(x)$**

Тогда для **$k=4$**
$$\varphi_4(x) = \max_{0 \leq y \leq x} f(x; y) = \max_{0 \leq y \leq x} (6x - 2y) = 6x$$

Так как функция **$f(x, y) = 6x - 2y$** убывает по переменной **y** на отрезке **$[0; x]$** , то ее наибольшее значение достигается при **$y = 0$** , т.е.



$$\varphi_4(x) = 6x, \quad y_4^*(x) = 0$$

Здесь y_4^* – условное оптимальное управление на четвертом шаге

Для $k=3,2,1$ справедливо рекуррентное соотношение

$$\varphi_k(x) = \max_{0 \leq y \leq x} \{f(x; y) + \varphi_{k+1}(g(x; y))\}$$

поэтому для $k=3$ имеем

$$\begin{aligned} \varphi_3(x) &= \max_{0 \leq y \leq x} \{6x - 2y + \varphi_4(0, 3(x + y))\} = \\ &= \max_{0 \leq y \leq x} \{6x - 2y + 6 \cdot 0, 3(x + y)\} = \\ &= \max_{0 \leq y \leq x} \{7, 8x - 0, 2y\} \end{aligned}$$

Функция $z = 7, 8x - 0, 2y$ убывает по y на отрезке $[0, x]$, поэтому

$$\varphi_3(x) = 7, 8x, \quad y_3^*(x) = 0$$

Для $k=2$

$$\begin{aligned}\varphi_2(x) &= \max_{0 \leq y \leq x} \{6x - 2y + \varphi_3(0,3(x+y))\} = \\ &= \max_{0 \leq y \leq x} \{6x - 2y + 7,8 \cdot 0,3(x+y)\} = \max_{0 \leq y \leq x} \{8,34x + 0,34y\}\end{aligned}$$

Функция $z=8,34x + 0,34y$ возрастает по y поэтому ее максимальное значение на отрезке $[0, x]$ достигается при $y=x$, т.е.

$$\varphi_2(x) = 8,34x + 0,34x = 8,68x, \quad y_2^*(x) = x$$

Для $k=1$

$$\begin{aligned}\varphi_1(x) &= \max_{0 \leq y \leq x} \{6x - 2y + \varphi_2(0,3(x+y))\} = \\ &= \max_{0 \leq y \leq x} \{6x - 2y + 8,68 \cdot 0,3(x+y)\} = \max_{0 \leq y \leq x} \{8,604x + 0,604y\}\end{aligned}$$

Функция $z=8,604x + 0,604y$ возрастает по y , поэтому

$$\varphi_1(x) = 9,208x, \quad y_1^*(x) = x$$

$$\varphi_1(a) = \varphi_1(2000) = 9,208 \cdot 2000 = 18416$$

Получили наибольший суммарный доход, который может быть получен при заданных условиях за 4 года. При этом средства следует распределять следующим образом: в первые два года все отдавать второму предприятию , а в последующие два года – первому предприятию .

$$(y_1(x) = x; y_2(x) = x) \quad (y_3(x) = 0; y_4(x) = 0)$$