

Глава 1. Элементы Динамического программирования (ДП)

Тема 1.1. Модель и общая постановка математической задачи ДП. Метод решения на основе принципа оптимальности Беллмана.

§1. Примеры типичных экономических задач, решаемых с использованием метода ДП.

Пример 1 ("Задача о заготовке и продаже леса")

Участок леса объёма V_0 сдаётся в аренду для полной вырубki леса в течении n периодов (лет). В каждом периоде вырубленный лес сразу продаётся, а выручка кладётся в банк под q % годовых.. При этом цена зависит от объёма так, что выручка от продажи V м³ леса равна $P(V)$. Объём древесины растущего леса увеличивается за период на C %. В каждом периоде рубка осуществляется в начале периода.

Определить объёмы рубки и продажи леса в каждом периоде так, чтобы общая сумма денег на банковском счёте - после n периодов эксплуатации участка - была максимальной.

Пример 2 ("Задача о распределении средств между предприятиями").

Для каждого из N промышленных предприятий известна его функция отдачи $g_k(x)$ - зависимость прибыли от вложенных средств x .

Распределить S_0 единиц инвестиционных средств между этими предприятиями так, чтобы их суммарная прибыль была максимальной.

Пример 3 ("Задача о продаже актива").

Актив выставлен на продажу и должен быть продан в течении n временных периодов. Известно, что в каждый период может поступить одно из m возможных предложений о покупке по цене C_i с вероятностью P_i . Множества возможных значений цен $\{C_1 \dots C_m\}$ и их вероятностей $\{P_1 \dots P_m\}$ известны.

Рассчитать и описать оптимальную стратегию продажи, которой должен придерживаться продавец в течении всего периода продаж.

Пример 4 ("Задача об эксплуатации оборудования").

Оборудование эксплуатируется в течение n лет, после этого продается. В начале каждого года можно принять решение об одном из нескольких возможных действий: сохранить оборудование; произвести ремонт; заменить его новым; и т.д.. После t лет эксплуатации оборудование можно продать за $g(t)$ рублей (ликвидная стоимость). Затраты на эксплуатацию, на ремонт и доходы от эксплуатации в течение любого года зависят от возраста t оборудования к началу этого года и равны, соответственно, $r(t)$, $p(t)$ и $s(t)$.

Определить оптимальную стратегию эксплуатации оборудования в течении n лет, чтобы суммарные затраты с учетом начальной покупки по цене P_0 и заключительной продажи были минимальны. (Или, чтобы была максимальной суммарная прибыль).

§ 2. Описание математической модели типичных динамических экономических процессов, оптимизируемых с помощью ДП.

Структура, элементы, переменные, условия и особенности модели ДП.

1) Управляемый экономический процесс оптимизируется на временном интервале, разбитом на n **периодов (шагов)** с номерами $i = 1, 2, \dots, k, \dots, n-1, n$. Задача оптимизации формулируется как конечный многошаговый процесс управления экономической системой на временном интервале длины n .

2) На каждом шаге k состояние экономической системы (ЭС) характеризуется вектором \vec{x}_k , состоящим из p переменных состояния:

$$\vec{x}_k = (x_k^1, x_k^2, \dots, x_k^j, \dots, x_k^p), \quad k = 1, 2, \dots, n; \quad j = 1, 2, \dots, p$$

3) На каждом шаге k осуществляется управляющее воздействие, которое задаётся управляющим вектором (управлением) \vec{u}_k , состоящим из m переменных управления:

$$\vec{u}_k = (u_k^1, u_k^2, \dots, u_k^j, \dots, u_k^m), \quad k = 1, 2, \dots, n; \quad j = 1, 2, \dots, m;$$

$\vec{u}_k \in U_k$, U_k - множество всех допустимых управлений \vec{u}_k на k -м шаге.

4) На каждом шаге k задано правило (функция) φ_k , которое вычисляет состояние \vec{x}_k на k -м шаге в зависимости от предыдущего состояния \vec{x}_{k-1} и управления \vec{u}_k :

$$\vec{x}_k = \varphi_k(\vec{x}_{k-1}, \vec{u}_k), \quad (1)$$

это равенство называется **уравнением состояния на k -м шаге**, $k = 1, 2, \dots, n-1, n$.

5) На каждом шаге k имеем "результат" F_k работы системы на этом шаге. "Результат" рассчитывается с помощью заданной **"целевой функции k -го шага"**, $f_k(\vec{x}_{k-1}, \vec{u}_k)$, зависящей от управления \vec{u}_k на k -м шаге и состояния \vec{x}_{k-1}

на предыдущем шаге:

$$F_k = f_k(\vec{x}_{k-1}, \vec{u}_k), \quad k = 1, 2, \dots, n. \quad (2)$$

6) В модели задана **целевая функция $F(\vec{x}_0, \mathbf{u})$** процесса на всём интервале из n шагов. Для любых конкретных начального состояния \vec{x}_0 и допустимого набора управлений \mathbf{u} **целевая функция** вычисляет суммарный результат всего процесса, как сумму результатов отдельных шагов:

$$F(\vec{x}_0, \mathbf{u}) = \sum_{k=1}^n f_k(\vec{x}_{k-1}, \vec{u}_k) \quad (3)$$

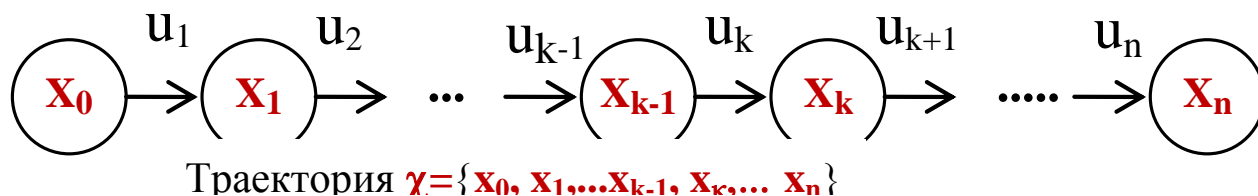
$$F(\vec{x}_0, \mathbf{u}) = \sum_{k=1}^n F_k$$

Целевая функция процесса является **аддитивной** и равна сумме целевых функций каждого шага.

7) Для любого набора допустимых управлений $\mathbf{u} = (\vec{u}_1, \vec{u}_2, \dots, \vec{u}_k, \dots, \vec{u}_n)$, $\mathbf{u} \in \mathbf{U}$, последовательность χ векторов состояний

$$\chi = \{ \vec{x}_0, \vec{x}_1, \vec{x}_2, \dots, \vec{x}_k, \dots, \vec{x}_n \},$$

вычисленных с помощью уравнений состояния (1), называется **фазовой траекторией** из начальной "точки" \vec{x}_0 в конечную точку \vec{x}_n , соответствующей набору управлений \mathbf{u} (или просто, управлению \mathbf{u}). При этом говорим, что "управление \mathbf{u} переводит ЭС из состояния \vec{x}_0 в состояние \vec{x}_n ".



§ 3. Постановка задачи динамического программирования (ДП).

Пусть заданы объекты, функции, условия и предположения из рассмотренных пунктов 1) - 6), § 2.

Задача ДП (пошаговой оптимизации) формулируется следующим образом:

"определить такой оптимальный допустимый набор управлений u^ , переводящий ЭС из заданного начального состояния \vec{x}_0 в конечное состояние \vec{x}_n , при котором целевая функция $F(\vec{x}_0, u)$ принимает наибольшее (наименьшее) значение."*

Символическая математическая запись:

$$\max_{u \in U} F(\vec{x}_0, u) = \max_{u \in U} \sum_{k=1}^n f_k(\vec{x}_{k-1}, \vec{u}_k), \quad (\text{Задача ДП})$$

или

$$F(\vec{x}_0, u) = \sum_{k=1}^n f_k(\vec{x}_{k-1}, \vec{u}_k) \rightarrow \max_{u \in U} \quad (\text{Задача ДП})$$

Обозначим **функцию максимума** $F^*(\vec{x}_0)$, зависящую от начального состояния ЭС:

$$F^*(\vec{x}_0) = \max_{u \in U} F(\vec{x}_0, u). \quad (4)$$

Т.е. $F^*(\vec{x}_0)$ - равна максимальному значению целевой функции (на всём интервале), которое можно получить при оптимальном наборе управлений, и если в начале, перед 1-м шагом, система находилась в состоянии \vec{x}_0 . Тогда:

$$F^*(\vec{x}_0) = F(\vec{x}_0, u^*),$$

где $u^* = \{\vec{u}_1^*, \dots, \vec{u}_k^*, \dots, \vec{u}_n^*\}$, - оптимальный набор управлений в задаче;

$\vec{u}_1^*, \dots, \vec{u}_k^*, \dots, \vec{u}_n^*$ - оптимальные управления на соответствующих отдельных шагах 1, 2, ..., k, ..., n.

Обозначают:

$$u^* = \arg \max_{u \in U} F(\vec{x}_0, u).$$

Запись означает:

" u^* - такой набор управлений из всех возможных наборов $u \in U$, при котором $F(\vec{x}_0, u)$ принимает наибольшее значение (равное $F(\vec{x}_0, u^*) = F^*(\vec{x}_0)$)"

Оптимальной фазовой траекторией называется такая траектория

$$\chi^* = \{\vec{x}_1^*, \vec{x}_2^*, \dots, \vec{x}_k^*, \dots, \vec{x}_n^*\},$$

состояния которой соответствуют оптимальному набору управлений $\mathbf{u}^* = \{\vec{u}_1^*, \dots, \vec{u}_k^*, \dots, \vec{u}_n^*\}.$

§ . Решение Задач ДП. Принцип оптимальности и уравнения Беллмана.



Принцип оптимальности впервые был сформулирован Р. Беллманом в 1953 г. :

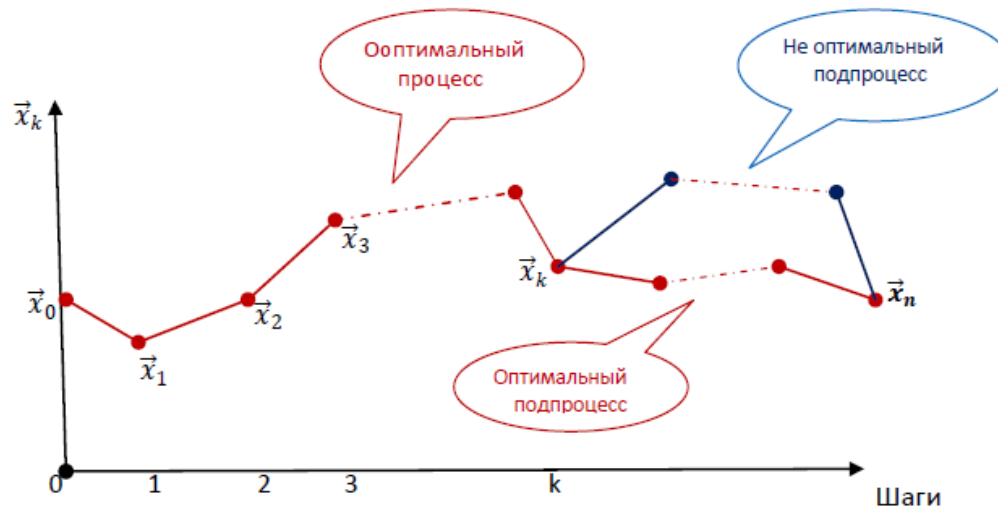
" Каково бы ни было состояние X системы в результате какого-либо числа шагов, на ближайшем шаге нужно выбирать управление так, чтобы оно в совокупности с оптимальным управлением на всех последующих шагах приводило к оптимальному выигрышу на всех оставшихся шагах, включая данный."

Основное требование для справедливости **Принципа оптимальности** - следующее условие **"отсутствия обратной связи "** :

"Выбор оптимального управления на любом k -м шаге зависит только от состояния системы к этому шагу и не влияет на предшествующие шаги."

Принцип оптимальности означает, что для любого процесса оптимальное управление таково, что оно является оптимальным и для любого подпроцесса по отношению к исходному состоянию этого подпроцесса.

Если изобразить геометрически **оптимальную фазовую траекторию** в виде ломаной линии, то любая часть этой ломаной будет являться оптимальной траекторией относительно начала и конца.



Для выражения **Принципа оптимальности** в математической форме введём следующие обозначения, объекты и конструкции:

Функции Беллмана

Обозначим через функцию $Z_k^*(\vec{x})$ следующий показатель:

"наилучший суммарный результат, который может быть получен при оптимальном управлении на $n-k+1$ шагах, начиная с k -го до конца (до n -го), при условии, что к началу k -го шага система находится в состоянии \vec{x} (т.е. можно считать, что \vec{x} есть состояние системы на $k-1$ шаге, $\vec{x} = \vec{x}_{k-1}$)."

$Z_k^*(\vec{x})$ называется: **" k -я функция Беллмана"**.

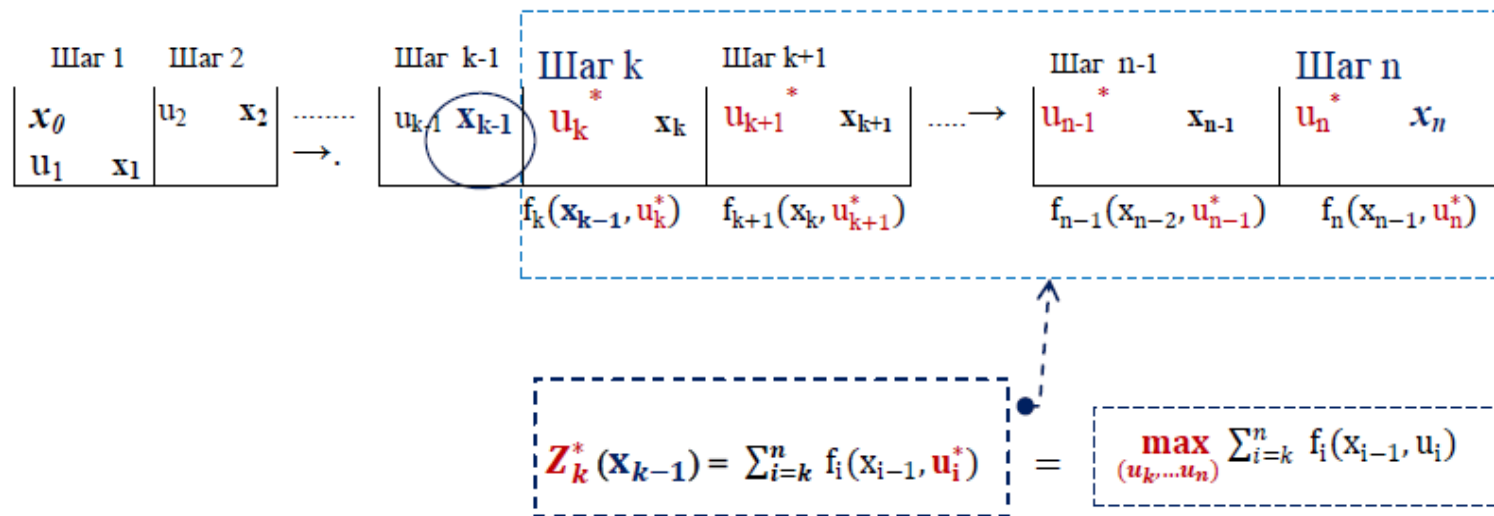
$Z_k^*(\vec{x})$ называется так же: **" k -й условный максимум целевой функции"**.

$Z_k^*(\vec{x})$ фактически равна:

$$Z_k^*(\vec{x}) = \max_{(u_k, \dots, u_n)} \sum_{i=k}^n f_i(\vec{x}_{i-1}, \vec{u}_i), \text{ при } \vec{x}_{k-1} = \vec{x}$$

Итак, для каждого k -го Шага динамического процесса определена своя " **k -я функция Беллмана**": $Z_k^*(\vec{x})$, $k = 1, 2, \dots, k, \dots, n-1, n$.

$$Z_1^*(\vec{x}), Z_2^*(\vec{x}), \dots, Z_k^*(\vec{x}), \dots, Z_{n-1}^*(\vec{x}), Z_n^*(\vec{x}).$$



Заметим **важный факт**:

$Z_1^*(\vec{x}_0)$ совпадает с $F^*(\vec{x}_0)$, оптимальным значением целевой функции на всём интервале задачи !!! :

$$Z_1^*(\vec{x}_0) = F^*(\vec{x}_0)$$

Поэтому нам особенно важно уметь находить первую "1-ю функцию Беллмана" $Z_1^*(\vec{x}_0)$.

Уравнения Беллмана

Можно показать, что из **Принципа оптимальности** вытекает следующая связь между k-ой и k+1-ой функциями Беллмана, для каждого $k = 1, 2, \dots, k, \dots, n-1$:

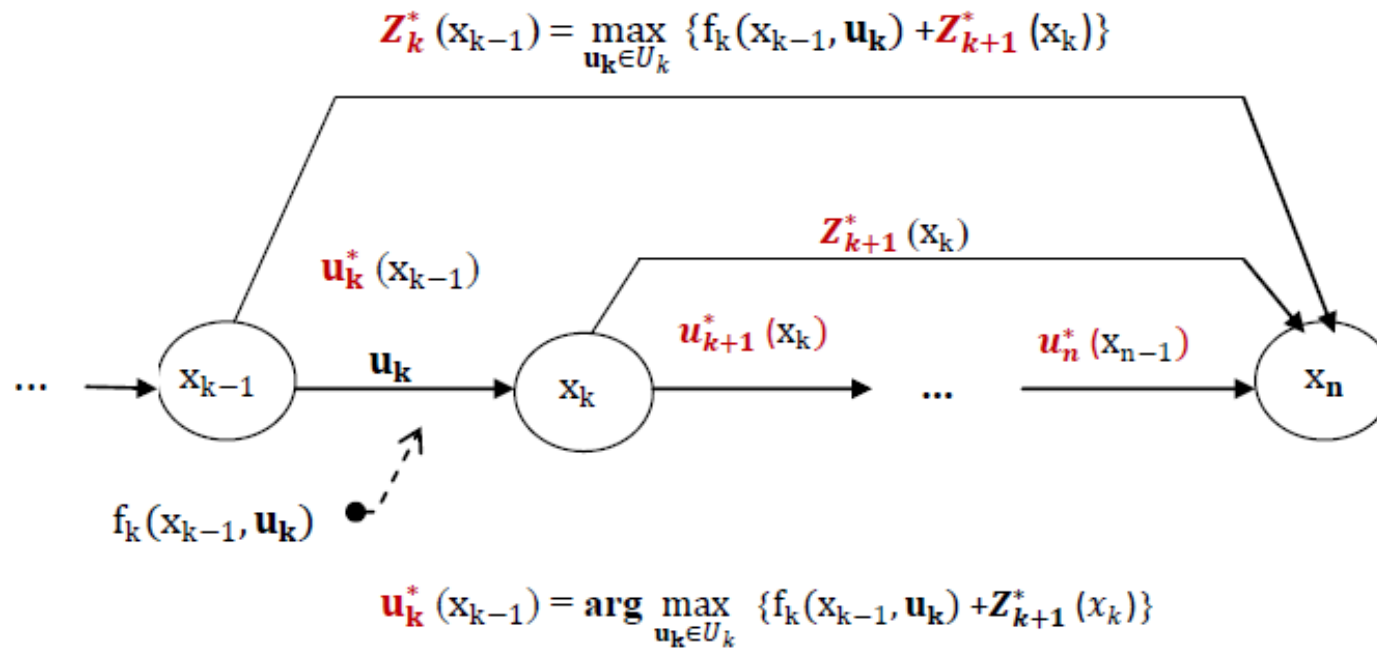
$$Z_k^*(\vec{x}_{k-1}) = \max_{\vec{u}_k \in U_k} \{f_k(\vec{x}_{k-1}, \vec{u}_k) + Z_{k+1}^*(\vec{x}_k)\} - (\text{к-е уравнение Беллмана})$$

где $\vec{x}_k = \varphi_k(\vec{x}_{k-1}, \vec{u}_k)$, (уравнение состояния на k - шаге)

$$k = n, n-1, \dots, k, \dots, 2, 1, 0.$$

к-тое уравнение Беллмана - есть соотношение между функциями Беллмана $Z_k^*(\vec{x}_{k-1})$ и $Z_{k+1}^*(\vec{x}_k)$, и позволяет вычислить $Z_k^*(\vec{x}_{k-1})$ зная $Z_{k+1}^*(\vec{x}_k)$.

"Графическая иллюстрация смысла **k**-го уравнения Беллмана"



Что значит "решить k-е уравнение Беллмана"?

Это значит решить его как задачу оптимизации, с учётом уравнения состояния на k -шаге. При этом мы должны найти:

- 1) Управление u_k^* как функцию $u_k^*(x_{k-1})$, зависящую от x_{k-1} . Эта функция называется "**условным оптимальным управлением на k -ом шаге.**"

2) k -ю функцию Беллмана $Z_k^*(x_{k-1})$ (k -й условный максимум целевой функции).
 $Z_k^*(x_{k-1})$ находим по формуле (**), подставляя $u_k^*(x_{k-1})$ в уравнение Беллмана и с учётом уравнения состояния:

$$Z_k^*(x_{k-1}) = f_k(x_{k-1}, u_k^*(x_{k-1})) + Z_{k+1}^*(\varphi_k(x_{k-1}, u_k^*(x_{k-1}))) \quad (**)$$

Отсюда следует, что:

начиная с $Z_n^*(\vec{x}_{n-1})$, используя **уравнения Беллмана**, можно вычислить последовательно все другие функции Беллмана:

$$Z_{n-1}^*(\vec{x}_{n-2}), Z_{n-2}^*(\vec{x}_{n-3}), \dots, Z_k^*(\vec{x}_{k-1}), \dots, Z_2^*(\vec{x}_1) \text{ и заканчивая } Z_1^*(\vec{x}_0). !!!$$

Общий Алгоритм решения Задачи ДП

I. Рекуррентное нахождение функций Беллмана.

"Обратная схема итераций"

"Обратная схема итераций" - это следующая совокупность этапов вычисления (отсчёт обратный):

Этап Вn. Вычисляем n -ю функцию Беллмана $Z_n^*(x_{n-1})$, —

"*условный максимум целевой функции на n -ом шаге*".

Поскольку это этап на последнем, n -м, шаге, то очевидно, что

$$Z_n^*(x_{n-1}) = \max_{u_n \in U_n} f_n(x_{n-1}, u_n). \quad (\exists 1.1)$$

Решая эту задачу оптимизации мы находим

"*условное оптимальное управление на n -ом шаге*", u_n^* , зависящее от x_{n-1} .

Т.е. как функцию $u_n^*(x_{n-1})$.

Далее, подставляя $u_n^*(x_{n-1})$ в $f_n(x_{n-1}, u_n)$ мы находим $Z_n^*(x_{n-1})$:

$$Z_n^*(x_{n-1}) = f_n(x_{n-1}, u_n^*(x_{n-1})) \quad (\exists 1.2)$$

Таким образом находим пару условных функций на n -ом шаге:

$$\{ u_n^*(x_{n-1}), Z_n^*(x_{n-1}) \}.$$

Этап В $n-1$. Вычисляем $n-1$ -ю функцию Беллмана $Z_{n-1}^*(x_{n-2})$, –
 "*условный максимум целевой функции на $n-1$ -ом шаге*".

Записываем $n-1$ -е уравнение Беллмана для шага $n-1$:

$$Z_{n-1}^*(x_{n-2}) = \max_{u_{n-1} \in U_{n-1}} \{ f_{n-1}(x_{n-2}, u_{n-1}) + Z_n^*(x_{n-1}) \} \quad (\exists 2.1)$$

$$\text{где } x_{n-1} = \varphi_{n-1}(x_{n-2}, u_{n-1}) \quad (\exists 2.2)$$

Решая (Э 2.1) как задачу оптимизации, с учётом (Э 2.2) мы находим

"*условное оптимальное управление на $n-1$ -ом шаге*", u_{n-1}^* , зависящее от x_{n-2} .

Т.е. как функцию $u_{n-1}^*(x_{n-2})$.

Далее, подставляя $u_{n-1}^*(x_{n-2})$ в Уравнение (Э 2.1), с учётом (Э 2.2), по формуле **(**)** мы находим $Z_{n-1}^*(x_{n-2})$.

Таким образом находим пару условных функций на $n-1$ -ом шаге :

$$\{ u_{n-1}^*(x_{n-2}), Z_{n-1}^*(x_{n-2}) \} \quad (\text{Э 2.3})$$

• • •

Предположим, что осуществили **Этап n , Этап $n-1$, ..., Этап $k+1$:**

Этап k . Вычисляем k -ю функцию Беллмана $Z_k^*(x_{k-1})$, –
"условный максимум целевой функции на k -ом шаге".

Записываем k -е уравнение Беллмана для шага k :

$$Z_k^*(x_{k-1}) = \max_{u_k \in U_k} \{ f_k(x_{k-1}, u_k) + Z_{k+1}^*(x_k) \} \quad (\text{Э 3.1})$$

$$\text{где } x_k = \varphi_k(x_{k-1}, u_k) \quad (\text{Э 3.2})$$

Решая (Э 3.1) как задачу оптимизации, с учётом (Э 3.2) мы находим

"условное оптимальное управление на k -ом шаге", u_k^* , зависящее от x_{k-1} .

Т.е. как функцию $u_k^*(x_{k-1})$.

Далее, подставляя $u_k^*(x_{k-1})$ в Уравнение (Э 3.1), с учётом (Э 3.2), по формуле **(**)** мы находим $Z_k^*(x_{k-1})$.

Таким образом находим пару условных функций на k -ом шаге:

$$\{\mathbf{u}_k^*(x_{k-1}), \mathbf{Z}_k^*(x_{k-1})\} \quad (\exists 3.3)$$

• • •

Этап В1. На последнем **Этап В1**, аналогично решая 1-е уравнение Беллмана

$$\mathbf{Z}_1^*(x_0) = \max_{u_1 \in U_1} \{f_1(x_0, u_1) + \mathbf{Z}_2^*(x_1)\} \quad (\exists 4.1)$$

$$\text{где } x_1 = \varphi_1(x_0, u_1) \quad (\exists 4.2)$$

находим последнюю пару :

$$\{\mathbf{u}_1^*(x_0), \mathbf{Z}_k^*(x_0)\} \quad (\exists 4.3)$$

Последовательность **Этапов В_n, В_{n-1}, ..., В_k, ..., В₂, В₁** называется

"обратной схемой итераций".

Процесс рекуррентного (последовательного) решения уравнений $(\exists 1.1), (\exists 2.1), \dots, (\exists 3.1), \dots, (\exists 4.1)$

и нахождение *условных оптимальных управлений*

$$\mathbf{u}_n^*(x_{n-1}), \mathbf{u}_{n-1}^*(x_{n-2}), \dots, \mathbf{u}_k^*(x_{k-1}), \dots, \mathbf{u}_1^*(x_0)$$

называется *условной оптимизацией* в соответствии с **"обратной схемой итераций".**

$Z_1^*(x_0)$ есть искомое максимальное значение целевой функции на всём интервале из шагов:

$$Z_1^*(x_0) = F^*(\vec{x}_0).$$

Теперь найдём весь набор оптимальных управлений $u^* = \{u_1^*, \dots, u_k^*, \dots, u_n^*\}$.

Для этого осуществляется следующая

"прямая схема итераций",

с Этапами $A_1, A_2, \dots, A_k, \dots, A_{n-1}, A_n$.

I. Нахождение оптимальных управлений и оптимальной траектории.
Прямая схема итераций.

Этап A1. Зная начальное x_0 и функцию *условного оптимального управления* на 1-ом шаге $u_1^*(x_0)$, определяем

$$u_1^* = u_1^*(x_0).$$

Далее находим x_1^* , зная x_0 и u_1^* , и используя уравнение состояния на Шаге 1:

$$x_1^* = \varphi_1(x_0, u_1^*).$$

Таким образом, находим оптимальную пару (u_1^*, x_1^*) Шага 1.

Этап А2. Далее, зная x_1^* и функцию *условного оптимального управления на 2 -ом шаге* $u_2^*(x_1)$, определяем значение

$$u_2^* = u_2^*(x_1^*).$$

Далее находим x_2^* , зная x_1^* и функцию u_2^* , и используя уравнение состояния на Шаге 2:

$$x_2^* = \varphi_2(x_1^*, u_2^*).$$

Таким образом находим оптимальную пару (u_2^*, x_2^*) Шага 2.

• • •

Этап А k. Далее, зная x_{k-1}^* и функцию *условного оптимального управления на k -ом шаге* $u_k^*(x_{k-1})$, определяем

$$u_k^* = u_k^*(x_{k-1}^*).$$

Далее находим x_k^* , зная x_{k-1}^* и функцию u_k^* , и используя уравнение состояния на Шаге k :

$$x_k^* = \varphi_k(x_{k-1}^*, u_k^*).$$

Находим оптимальную пару (u_k^*, x_k^*) Шага k.

• • •

Этап An На последнем **Этапе An** зная x_{n-1}^* и функцию *условного оптимального управления на n-1-ом шаге*, $u_k^*(x_{n-1}^*)$, определяем

$$u_n^* = u_k^*(x_{k-1}^*).$$

Находим x_n^* , зная x_{n-1}^* и функцию u_n^* , и используя уравнение состояния на Шаге k :

$$x_n^* = \varphi_n(x_{n-1}^*, u_n^*).$$

Т.о., находим **последнюю** оптимальную пару (u_n^*, x_n^*) Шага n.

Последовательность действий **Этапов A1, ..., Ak, ..., An** называется "*прямая схема итераций*", и её можно представить в виде условной цепочки:

$$\begin{aligned} x_0 \rightarrow u_1^* = u_1^*(x_0) \Rightarrow x_1^* = \varphi_1(x_0, u_1^*) \rightarrow \dots \rightarrow u_k^* = u_k^*(x_{k-1}^*) \Rightarrow \\ \Rightarrow x_k^* = \varphi_k(x_{k-1}^*, u_k^*) \rightarrow \dots \rightarrow u_n^* = u_n^*(x_{n-1}^*) \Rightarrow x_n^* = \varphi_n(x_{n-1}^*, u_n^*) \end{aligned}$$

Или, кратко:

$$x_0 \rightarrow u_1^* \Rightarrow x_1^* \rightarrow u_2^* \Rightarrow x_2^* \rightarrow \dots \rightarrow u_k^* \Rightarrow x_k^* \rightarrow \dots \rightarrow u_n^* \Rightarrow x_n^*$$

Таким образом, в результате последовательного осуществления операций по *"обратной схеме итераций"* и по *"прямой схеме итераций"*, находим:

1. Набор оптимальных управлений $u^* = \{u_1^*, \dots, u_k^*, \dots, u_n^*\}$.

2. Оптимальную траекторию, соответствующую оптимальному набору :

$$\chi = \{x_0, x_1^*, x_2^*, \dots, x_k^*, \dots, x_n^*\},$$

3. Максимальное значение целевой функции на всём интервале из n шагов:

$$F^*(\vec{x}_0) = Z_k^*(x_0)$$

Конец Темы 1.1.

Тема 1.2. Примеры решения типичных экономических задач с использованием метода ДП.

§1. "Задача об оптимальной эксплуатации лесного ресурса".