

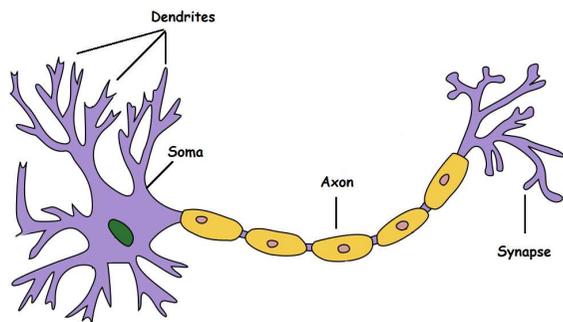
Ответы на вопросы к государственному экзамену

1. Многослойные нейронные сети. Алгоритм обратного распространения ошибки
2. Алгоритмическая парадигма плоского заметания. Алгоритм вычисления конечного множества отрезков на плоскости.
3. Классическая процедура динамического программирования для минимизации парно-сепарабельных целевых функций. Функции Беллмана.

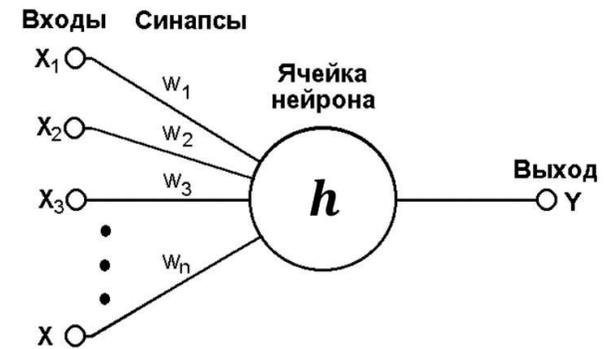
Вопрос №1

Многослойные нейронные сети. Алгоритм обратного распространения ошибки

Многослойные нейронные сети



Формальный нейрон



$$h = \sum_i x_i * w_i \quad y = f(h)$$

Многослойные нейронные сети

Реализация логических функций искусственным нейроном

A	B	A&B
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

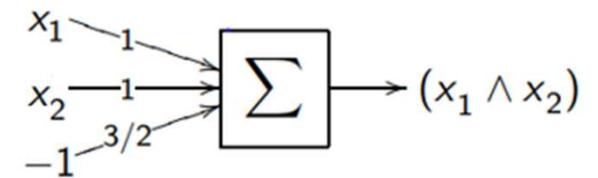
$$x_1 \wedge x_2 = \begin{cases} 1, & x_1 + x_2 - 1.5 > 0 \\ 0, & x_1 + x_2 - 1.5 < 0 \end{cases}$$

Многослойные нейронные сети

Реализация логических функций искусственным нейроном

A	B	A&B
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

$$x_1 \wedge x_2 = \begin{cases} 1, & x_1 + x_2 - 1.5 > 0 \\ 0, & x_1 + x_2 - 1.5 < 0 \end{cases}$$

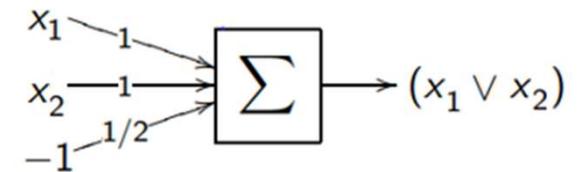


Многослойные нейронные сети

Реализация логических функций искусственным нейроном

A	B	A∨B
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1

$$x_1 \vee x_2 = \begin{cases} 1, & x_1 + x_2 - 0.5 > 0 \\ 0, & x_1 + x_2 - 0.5 < 0 \end{cases}$$

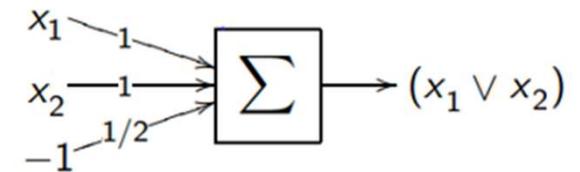


Многослойные нейронные сети

Реализация логических функций искусственным нейроном

A	B	A∨B
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1

$$x_1 \vee x_2 = \begin{cases} 1, & x_1 + x_2 - 0.5 > 0 \\ 0, & x_1 + x_2 - 0.5 < 0 \end{cases}$$

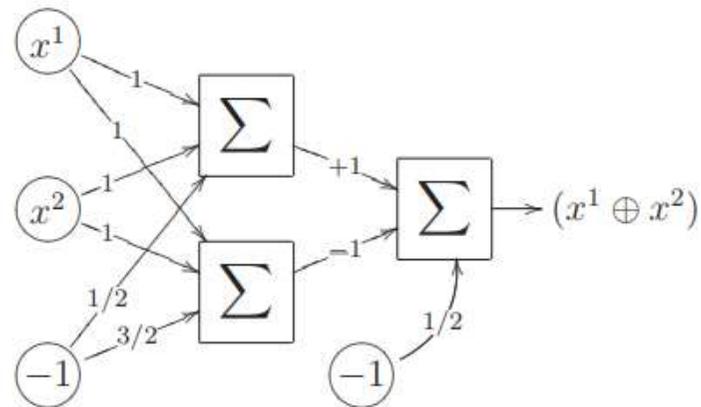


Многослойные нейронные сети

Реализация логических функций искусственным нейроном

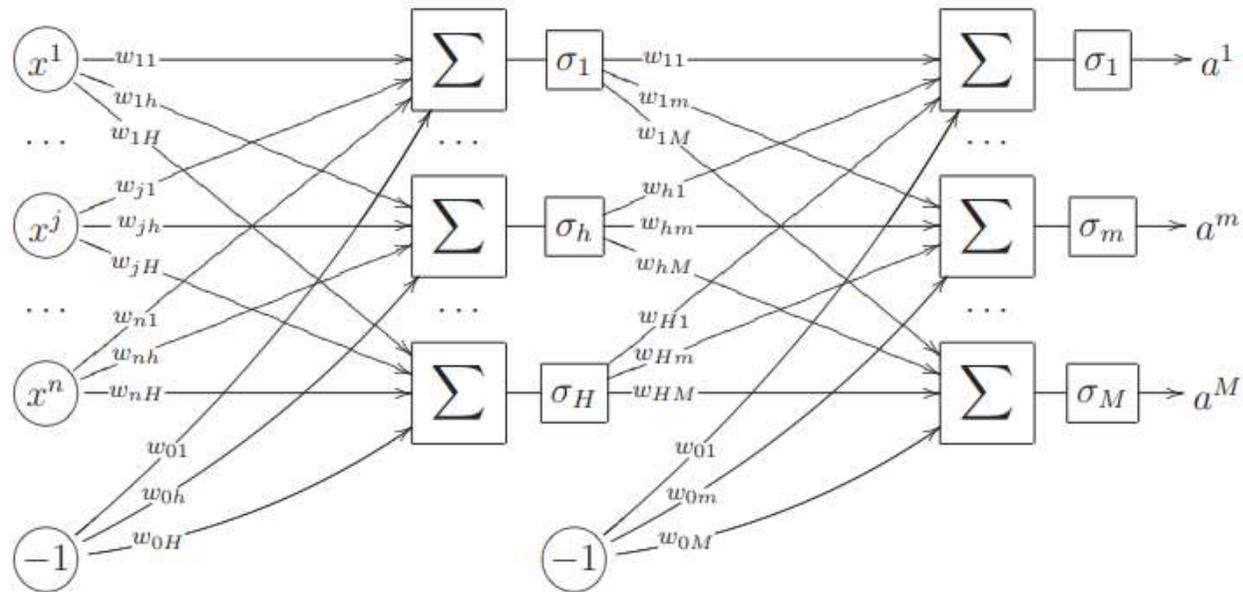
A	B	$A \oplus B$
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0

$$x_1 \oplus x_2 = (x_1 \wedge \neg x_2) \vee (x_2 \wedge \neg x_1)$$



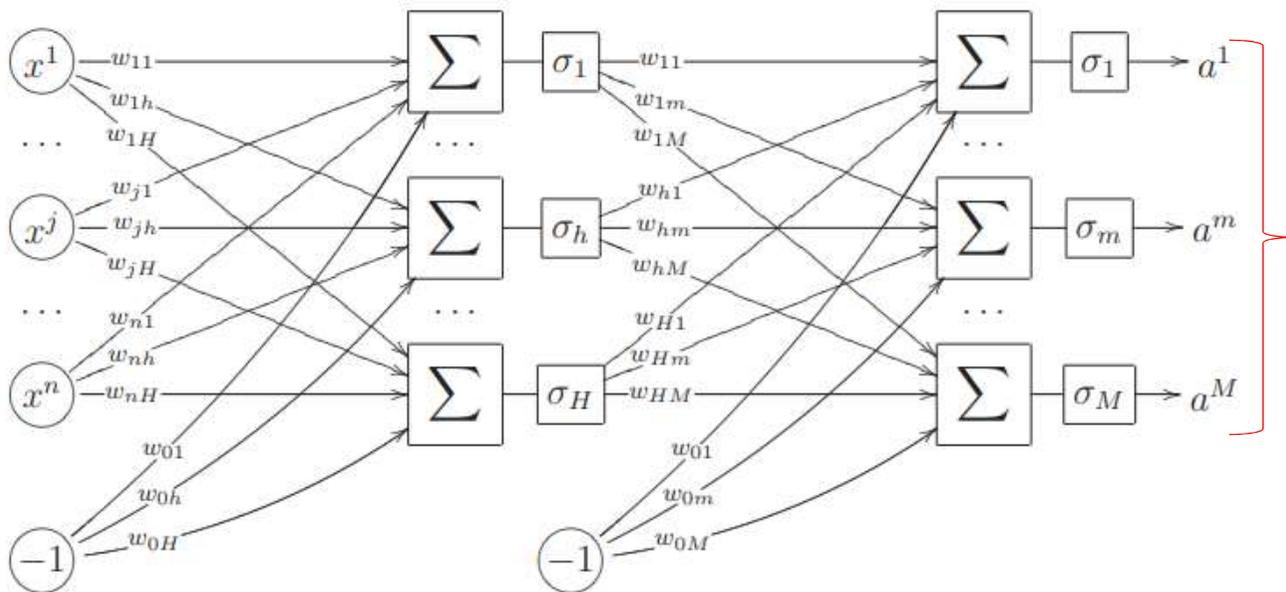
Многослойные нейронные сети

Многослойная нейронная сеть



Метод обратного распространения ошибок

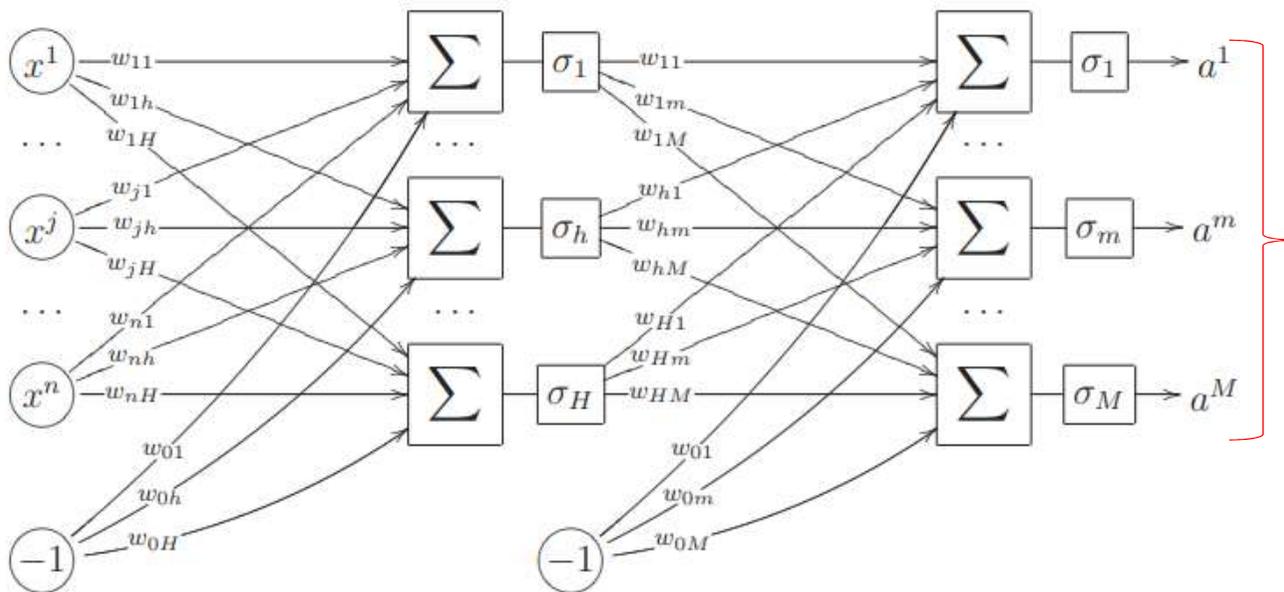
Обозначения:



1) Входной слой состоит из M нейронов

Метод обратного распространения ошибок

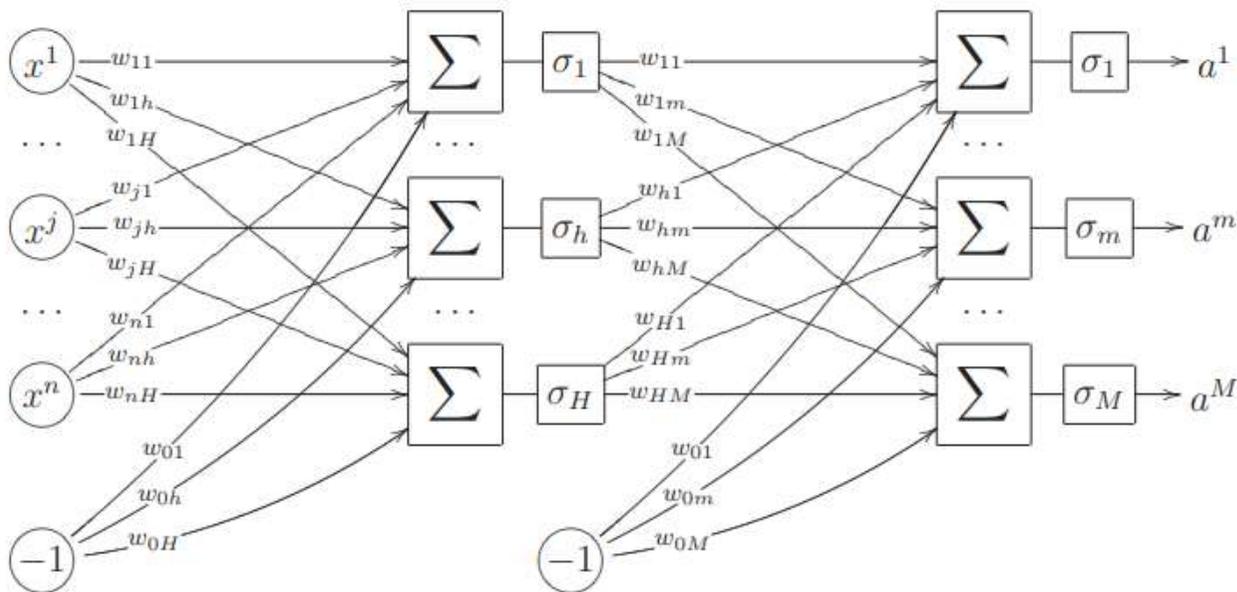
Обозначения:



- 1) Входной слой состоит из M нейронов
- 2) Функция активации $\sigma_m(x)$ с выходами a^m

Метод обратного распространения ошибок

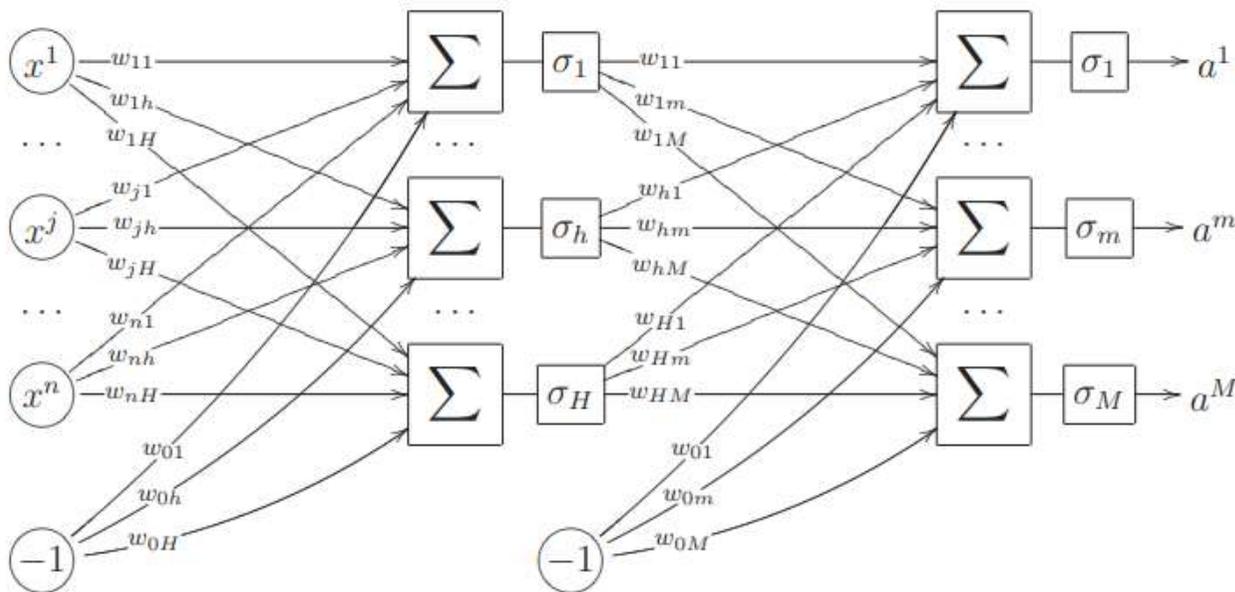
Обозначения:



- 1) Входной слой состоит из M нейронов
- 2) Функция активации $\sigma_m(x)$ с выходами a^m
- 3) Скрытый слой из N нейронов

Метод обратного распространения ошибок

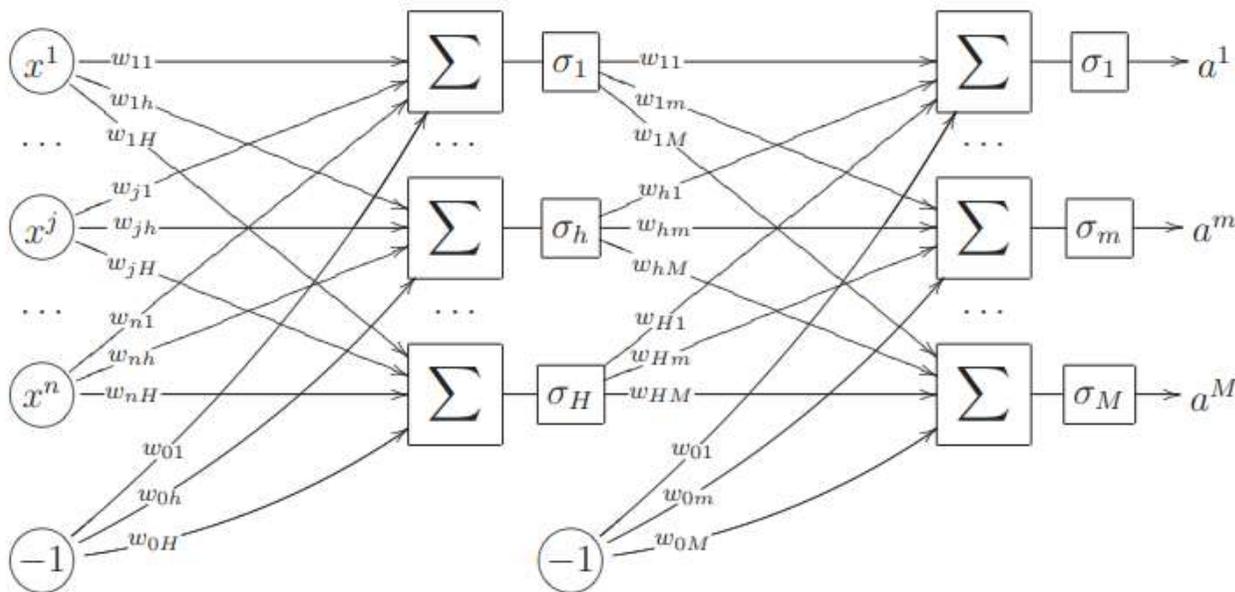
Обозначения:



- 1) Входной слой состоит из M нейронов
- 2) Функция активации $\sigma_m(x)$ с выходами a^m
- 3) Скрытый слой из N нейронов
- 4) Функции активации $\sigma_h(x)$ с выходами u^h

Метод обратного распространения ошибок

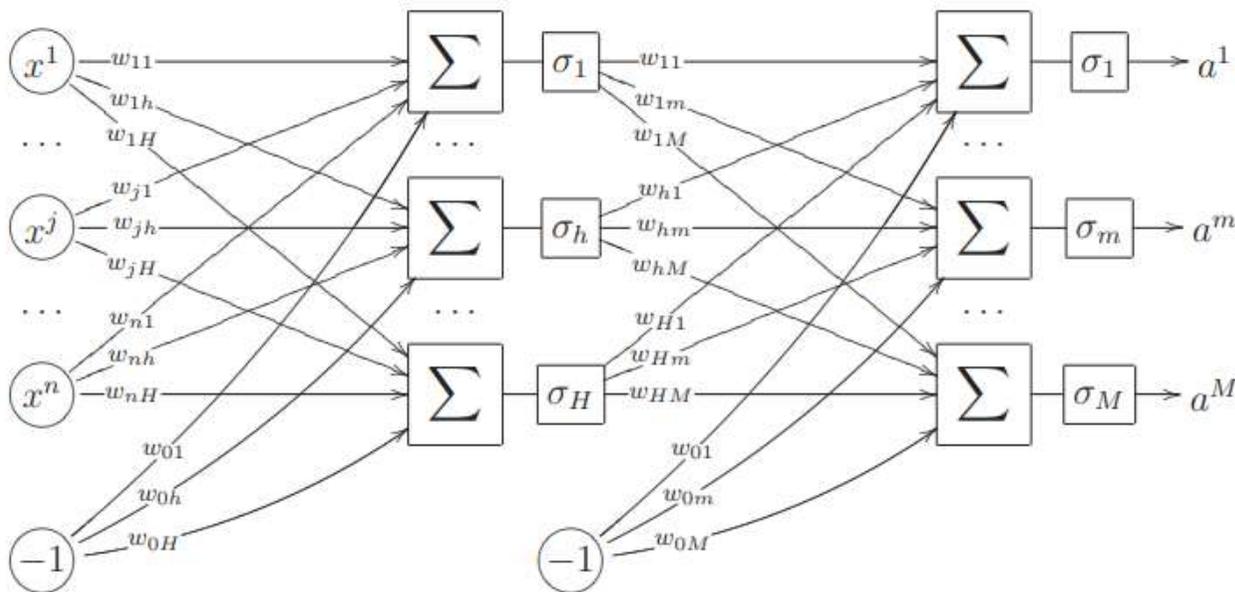
Обозначения:



- 1) Входной слой состоит из M нейронов
- 2) Функция активации $\sigma_m(x)$ с выходами a^m
- 3) Скрытый слой из N нейронов
- 4) Функции активации $\sigma_h(x)$ с выходами u^h
- 5) Веса w_{hm}, w_{jh}

Метод обратного распространения ошибок

Обозначения:



Выход на 3 слое нейросети

$$a^m(x_i) = \sigma_m \left(\sum_{h=0}^H w_{hm} u^h(x_i) \right)$$

Выход на скрытом слое нейросети

$$u^h(x_i) = \sigma_h \left(\sum_{j=0}^J w_{jh} v^j(x_i) \right).$$

Метод обратного распространения ошибок

Функционал ошибки:

$$Q(w) = \frac{1}{2} \sum_i^M (a^m(x_i) - y_i^m)^2.$$

$$\frac{\partial Q(w)}{\partial a^m} = a^m(x_i) - y_i^m = \epsilon_i^m.$$

Метод обратного распространения ошибок

Функционал ошибки:

$$Q(w) = \frac{1}{2} \sum_{m=1}^M (a^m(x_i) - y_i^m)^2.$$

$$\frac{\partial Q(w)}{\partial a^m} = a^m(x_i) - y_i^m = \varepsilon_i^m.$$

Частные производные по выходам скрытого слоя:

$$\frac{\partial Q(w)}{\partial u^h} = \sum_{m=1}^M (a^m(x_i) - y_i^m) \sigma'_m w_{hm} = \sum_{m=1}^M \varepsilon_i^m \sigma'_m w_{hm} = \varepsilon_i^h.$$

Метод обратного распространения ошибок

Частные производные по весам:

$$\frac{\partial Q(w)}{\partial w_{hm}} = \frac{\partial Q(w)}{\partial a^m} \frac{\partial a^m}{\partial w_{hm}} = \varepsilon_i^m \sigma'_m u^h(x_i), \quad m = 1, \dots, M, \quad h = 0, \dots, H;$$

$$\frac{\partial Q(w)}{\partial w_{jh}} = \frac{\partial Q(w)}{\partial u^h} \frac{\partial u^h}{\partial w_{jh}} = \varepsilon_i^h \sigma'_h v^j(x_i), \quad h = 1, \dots, H, \quad j = 0, \dots, J;$$

Метод обратного распространения ошибок

Частные производные по весам:

$$\frac{\partial Q(w)}{\partial w_{hm}} = \frac{\partial Q(w)}{\partial a^m} \frac{\partial a^m}{\partial w_{hm}} = \varepsilon_i^m \sigma'_m u^h(x_i), \quad m = 1, \dots, M, \quad h = 0, \dots, H;$$

$$\frac{\partial Q(w)}{\partial w_{jh}} = \frac{\partial Q(w)}{\partial u^h} \frac{\partial u^h}{\partial w_{jh}} = \varepsilon_i^h \sigma'_h v^j(x_i), \quad h = 1, \dots, H, \quad j = 0, \dots, J;$$

Метод обратного распространения ошибок

Достоинства метода:

- 1) Высокая эффективность
- 2) Простота реализации на вычислительных устройствах
- 3) Масштабируемость

Недостатки:

- 1) Медленная сходимость
- 2) Застревание в локальных экстремумах

Вопрос №2

Алгоритмическая парадигма плоского заметания. Алгоритм вычисления пересечений конечного множества отрезков на плоскости.

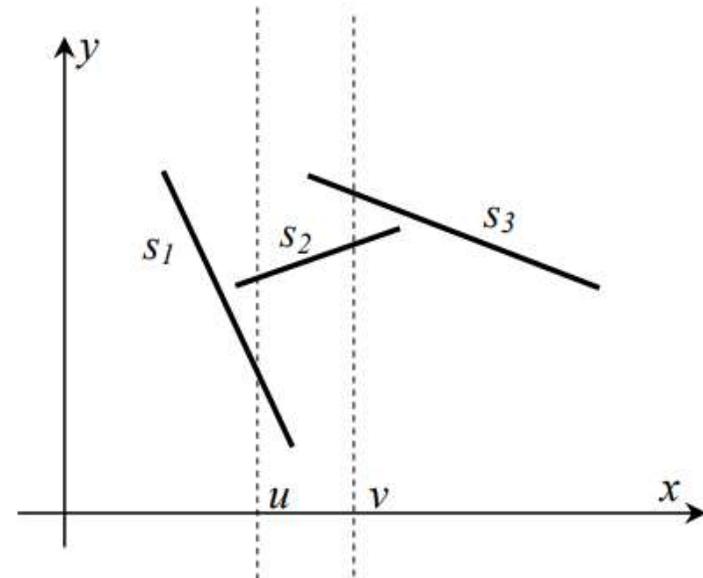
Задача о пересечении геометрических объектов

Примеры задач:

Пересечение отрезков

N прямолинейных отрезков на плоскости.

Требуется определить факт пересечения хотя бы двух из них

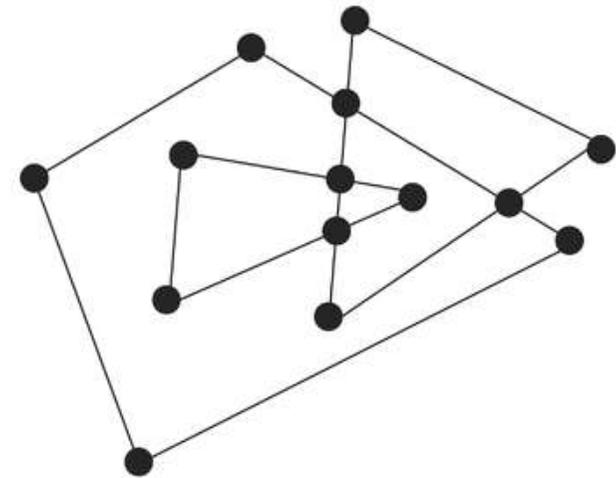


Задача о пересечении геометрических объектов

Примеры задач:

Пересечение простых многоугольников

Даны два простых многоугольника.
Требуется определить, пересекаются ли они.

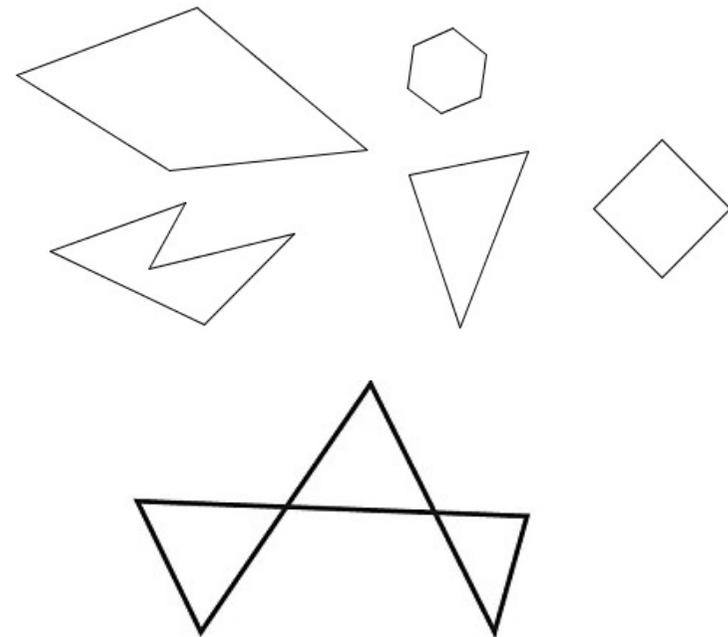


Задача о пересечении геометрических объектов

Примеры задач:

Проверка простоты прямоугольников

Дан многоугольник на плоскости. Проверить, прост ли он.

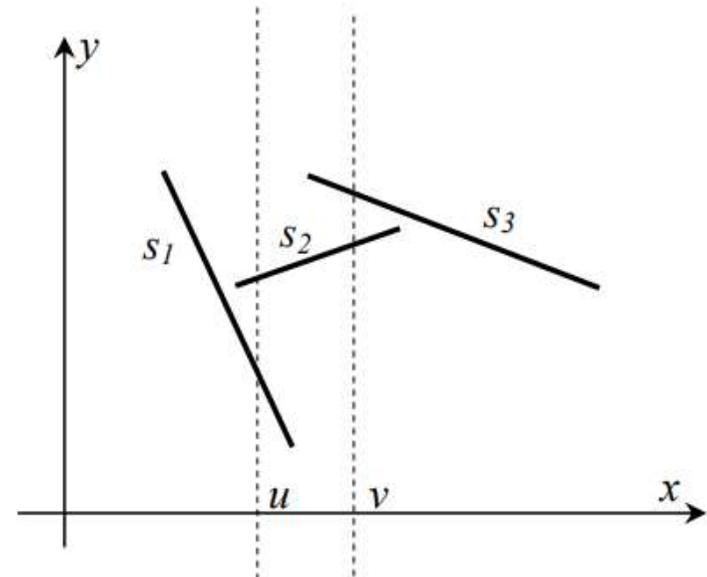


Алгебраическая парадигма плоского заметания

Множество отрезков $\{S_1, S_2, \dots, S_n\}$

Отношение порядка $>_x$

В данном случае $S_2 >_u S_1, S_3 >_v S_2$



Необходимое условие пересечения пары отрезков:

Если отрезки S_1 и S_2 пересекаются, то существует абсцисса x такая, что S_1 и S_2 являются смежными в упорядочении $>_x$.

Алгебраическая парадигма плоского заметания

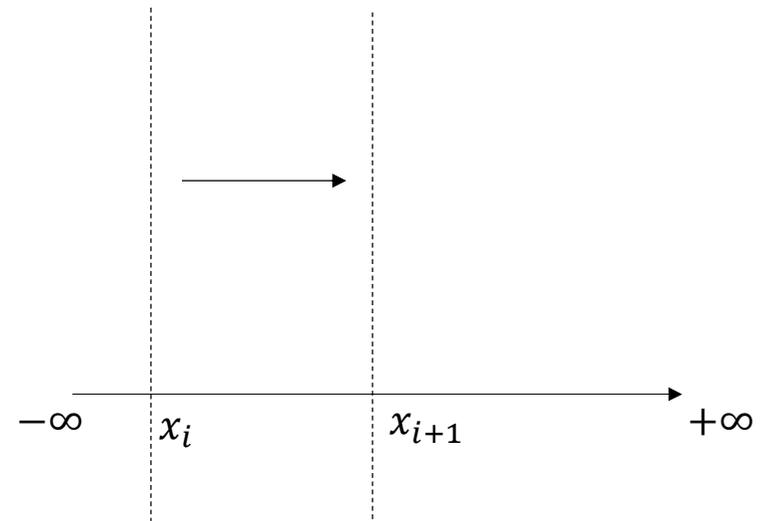
L – статус заметающей прямой.

$$L = \{S_1, S_2, \dots, S_k\}$$

E – перечень событий

$$E = \{x_1, x_2, \dots, x_m\}$$

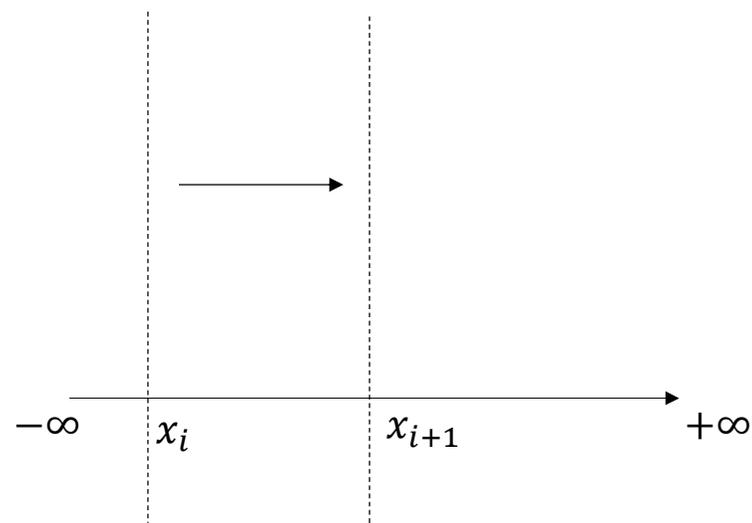
x_i – точка события



Алгебраическая парадигма плоского заметания

Действия:

- 1) Редактирование перечня событий E
- 2) Редактирование статуса заметающей прямой L



Алгебраическая парадигма плоского заметания

Структура, описывающая статус заметающей прямой L

- 1) $\text{Insert}(s,L)$ – установка отрезка в статус
- 2) $\text{Delete}(s,L)$ – удаление отрезка из статуса
- 3) $\text{Upper}(s,L)$ – найти отрезок в статусе, смежный с s и лежащий выше его
- 4) $\text{Under}(s,L)$ – найти отрезок в статусе, смежный с s и лежащий ниже его

Структура, описывающая перечень событий E

- 1) $\text{Min}(E)$ – определить минимальный элемент в E и удалить его
- 2) $\text{Insert}(x,E)$ – вставить элемент x в упорядоченное множество точек событий
- 3) $\text{member}(x,E)$ – является ли элемент x членом E

Алгебраическая парадигма плоского заметания

Алгоритм:

Вход: $S = \{S_1, S_2, \dots, S_k\}$ – множество отрезков

Выход: пары пересекающихся отрезков $\{S_1, S_2, \dots, S_m\}, m \leq k$

1. Sort(S)
2. $A = \emptyset$
3. Пока $E \neq \emptyset$:
 - $p = \min(E)$
 - If (p – левый конец отрезка){
 - $s :=$ отрезок с концом p
 - $s1 := \text{Upper}(s, L)$
 - $s2 := \text{Under}(s, L)$
 - if (s1 пересекается с s) : A.add(s,s1)
 - if (s2 пересекается с s) : A.add(s,s2)

Алгебраическая парадигма плоского заметания

Алгоритм:

```
else If (p – правый конец отрезка){
  s := отрезок с концом p
  s1 := Upper(s,L)
  s2:= Under(s,L)
  if (s1 пересекает s2) : A.add(s1,s2)
  delete(s,L)
}
else If (p – правый конец отрезка){
  s1,s2 := отрезки, пересекающиеся в p
  s3 := Upper(s,L)
  s4:= Under(s,L)
  if (s3 пересекается с s2) : A.add(s3,s2)
  if (s1 пересекается с s4) : A.add(s1,s4)
  replace s1, s2
}
```

Вопрос №3

Классическая процедура динамического программирования для минимизации парно-сепарабельных целевых функций. Функции Беллмана.

Классическая процедура динамического программирования

Массив данных $Y = \{y_t, t \in T\}$

Искомый массив данных: $X = \{x_t, t \in T\}$

Целевая функция $J(X|Y)$ - степень несоответствия X и Y

Результат анализа массива данных:

$$\hat{X}(Y) = \arg \min_{x_t \in X} J(X | Y).$$

Классическая процедура динамического программирования

Предварительная оценка значения отдельно взятой x_t :

$$\psi_t(x) = \psi_t(x | Y_t)$$

Однако неизбежные возмущения различной природы не позволяют принять

$$\hat{x}_t(Y_t) = \arg \min_{x_t \in X} \psi(x_t | Y_t), \quad t \in T$$

Классическая процедура динамического программирования

Предварительная оценка значения отдельно взятой x_t :

$$\Psi_t(x) = \psi_t(x | Y_t)$$

Однако неизбежные возмущения различной природы не позволяют принять

$$\hat{x}_t(Y_t) = \arg \min_{x_t \in X} \psi(x_t | Y_t), \quad t \in T$$

Классическая процедура динамического программирования

И в тоже время специфика задачи предполагает наличия некоторых модельных знаний об ожидаемой комбинации значений скрытых переменных.

$\gamma_{t't''}(x_{t'}, x_{t''})$ - функция связи

Комбинированный критерий:

$$J(X | Y) = \sum_{t \in T} \psi_t(x_t | Y_t) + \sum_{(t', t'') \in G} \gamma_{t't''}(x_{t'}, x_{t''})$$

Данная функция – сепарабельна, граф G – граф смежности аргументов сепарабельной целевой функции

Комбинированный критерий:

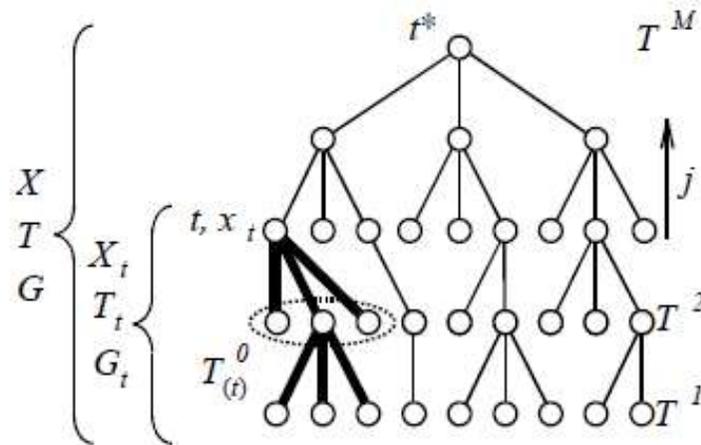
$$J(X | Y) = \sum_{t \in T} \psi_t(x_t | Y_t) + \sum_{(t', t'') \in G} \gamma_{t't''}(x_{t'}, x_{t''})$$

Проблема оптимизации – вычислительная трудность.

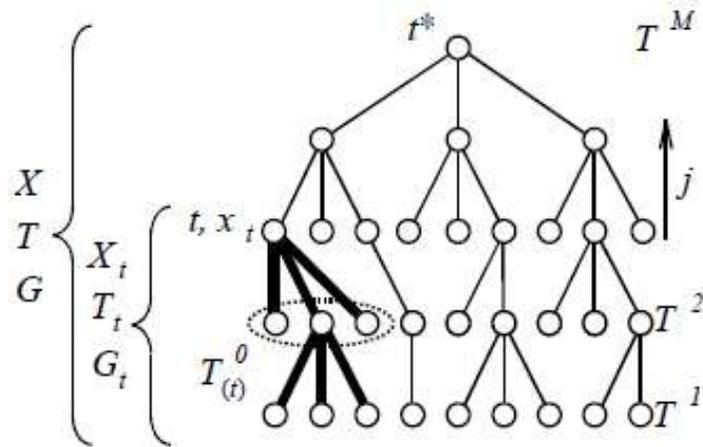
Классическая процедура динамического программирования

Обобщение классической процедуры динамического программирования

$$J(X) = \sum_{t \in T} \psi_t(x_t) + \sum_{(t', t'') \in G} \gamma_{t't''}(x_{t'}, x_{t''}), \quad x_t \in X_t \quad - \text{древовидная сепарабельная целевая функция}$$



Классическая процедура динамического программирования



t^* – корень дерева

$$T = \bigcup_{j=1}^M T^j, T^j \cap T^k = \emptyset, j \neq k. \quad \text{- разбиение множества узлов}$$

T_t – множество всех узлов в дереве потомков узла t
 $T_{(t)} = T_t \setminus t$

$T_{(t)}^0 \subseteq T_{(t)}$ – подмножество непосредственных потомков узла t

$X_t = (x_s, s \in T_t)$ и $X_{(t)} = (x_s, s \in T_{(t)})$ – соответствующие частичные совокупности узловых переменных

Частичная целевая функция

$$J_t(X_t) = J_t(x_t, X_{(t)}) = \sum_{s \in T_t} \psi_s(x_s) + \sum_{(s', s'') \in G_t} \gamma_{s' s''}(x_{s'}, x_{s''}),$$

откуда получаем

$$J_t(X_t) = J_t(x_t, X_{(t)}) = \psi_t(x_t) + \sum_{s \in T_{(t)}^0} \left\{ \gamma_{ts}(x_t, x_s) + J_s(x_s, X_{(s)}) \right\}.$$

Классическая процедура динамического программирования

Основная идея процедуры оптимизации основана на понятии функции Беллмана

$$\tilde{J}_t(x_t) = \min_{X_{(t)}} J_t(x_t, X_{(t)}) = \psi_t(x_t) + \min_{x_s, X_{(s)}, s \in T_{(t)}^0} \sum_{s \in T_{(t)}^0} \{ \gamma_{ts}(x_t, x_s) + J_s(x_s, X_{(s)}) \}, \quad x_t \in X_t$$

Фундаментальное свойство $\tilde{J}_t(x_t) = \psi_t(x_t) + \sum_{s \in T_{(t)}^0} \min_{x_s \in X_s} \{ \gamma_{ts}(x_t, x_s) + \tilde{J}_s(x_s) \}$

примем за прямое рекуррентное соотношение

$$\tilde{x}_s(x_t) = \arg \min_{x_s \in X_s} \{ \gamma_{ts}(x_t, x_s) + \tilde{J}_s(x_s) \}, \quad s \in T_{(t)}^0$$

примем за обратное рекуррентное соотношение

Классическая процедура динамического программирования

прямое рекуррентное соотношение:

$$\tilde{J}_t(x_t) = \psi_t(x_t), \quad x_t \in X_t, \quad t \in T^1. \quad \text{поскольку } T_{(t)}^0 = \emptyset$$

В конце получаем:

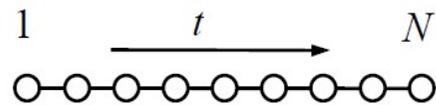
$$\hat{x}_{t^*} = \arg \min_{x_{t^*} \in X_{t^*}} \tilde{J}_{t^*}(x_{t^*}).$$

примем за обратное рекуррентное
соотношение

$$\hat{x}_s = \tilde{x}_s(\hat{x}_t), \quad s \in T_{(t)}^0.$$

Классическая процедура динамического программирования

Рассмотрим частный случай, когда дерево не имеет ветвлений



$$J(X) = \sum_{t=1}^N \psi_t(x_t) + \sum_{t=2}^N \gamma_t(x_{t-1}, x_t). \quad \text{— сепарабельная функция}$$

Классическая процедура динамического программирования

Рассмотрим частный случай, когда дерево не имеет ветвлений

Процедура начинается в $t = 1$ и равна

$$\tilde{J}_1(x_1) = \psi_1(x_1)$$

$$\tilde{J}_t(x_t) = \psi_t(x_t) + \min_{x_{t-1} \in X_{t-1}} \{ \gamma_t(x_{t-1}, x_t) + \tilde{J}_{t-1}(x_{t-1}) \}$$

Обратные рекуррентные соотношения

$$\tilde{x}_{t-1}(x_t) = \arg \min_{x_{t-1} \in X_{t-1}} \{ \gamma_t(x_{t-1}, x_t) + \tilde{J}_{t-1}(x_{t-1}) \}, \quad x_t \in X$$

Спасибо за внимание!