

СОФИЙСКИ УНИВЕРСИТЕТ  
"СВ. КЛИМЕНТ ОХРИДСКИ"  
ФАКУЛТЕТ ПО МАТЕМАТИКА И ИНФОРМАТИКА  
**МАШИННО САМООБУЧЕНИЕ**

спец. Изкуствен интелект, I курс, зимен семестър  
учебна година 2024/2025

*Изготвил:*

Кристиян Симов  
фак. номер 4MI3400288

*Дата:*

18. 11. 2024 г.  
София

**Домашна работа №3**



## Съдържание

1	Решение на задача №1	2
2	Решение на задача №2	3
3	Решение на задача №3	6
4	Решение на задача №4	8

## 1 Решение на задача №1

Единствената нужна промяна на алгоритъм **НАУЧИ-ЕДНО-ПРАВИЛО** от Лекция 5 Табл.5-2, която ще позволи той да работи коректно ако някой от атрибутите с непрекъснати стойности, е да прибавим генериране (вътре в цикъла "за всяка хипотеза  $h$  от *Кандидат-хипотези*" от първа точка) на ограничения  $s$  от вида  $A_i > v_{i,j}$  и  $A_i \leq v_{i,j}$ ,  $j \in \{1, n'\}$  за всеки непрекъснат атрибут  $A_i$ , където  $v_{i,1}, \dots, v_{i,n'}$  са намерените възможни гранични стойности за атрибута  $A_i$ , чрез сортиране на всички  $n'$  на брой примери, които се покриват от текущата хипотеза  $h$  в цикъла (в началото това коректно са всички примери, тъй като  $h$  е най-общата хипотеза, покриваща всичките  $n$  примера, т.е  $n' = n$ ) и намирането на средно аритметичното на всеки две съседни стойности по  $A_i$  в сортираната последователност  $a_{i1}, \dots, a_{in'}$ .

Така получаваме  $v_{i,1} = \frac{a_{i1}+a_{i2}}{2}, \dots, v_{i,n'} = \frac{a_{i(n'-1)}+a_{in'}}{2}$  и след това допълнителните възможни ограничения ( $A_i > v_{i,j}$ ) и ( $A_i \leq v_{i,j}$ ),  $j \in \{1, n'\}$ , които искаме да генерираме, тъй като сред тях е възможно да изберем (ако някое от тях има най-добра евристика) новата конюнкция към правилото което строим. Това правим за всеки непрекъснат атрибут  $A_i$ . Тоест вече избираме  $s$  от обединението на множеството *Всички-ограничения* (предварително генерираните ограничения за дискретните атрибути) и всички така генерирани допълнителни правила за непрекъснатите атрибути. Това правим за всяка хипотеза от цикъла, защото ако тя покрива различни примери, това променя вида на сортираната последователност и съответно изчисленията при средните стойности. Всяка спецификация чрез кое да е ограничение би могла потенциално да промени множеството от покриваните примери.

## 2 Решение на задача №2

Нека има два персептрона ( $A$  и  $B$ ), чиято повърхност на решение се определя с формулата:

$$w_0 + w_1x_1 + w_2x_2 > 0$$

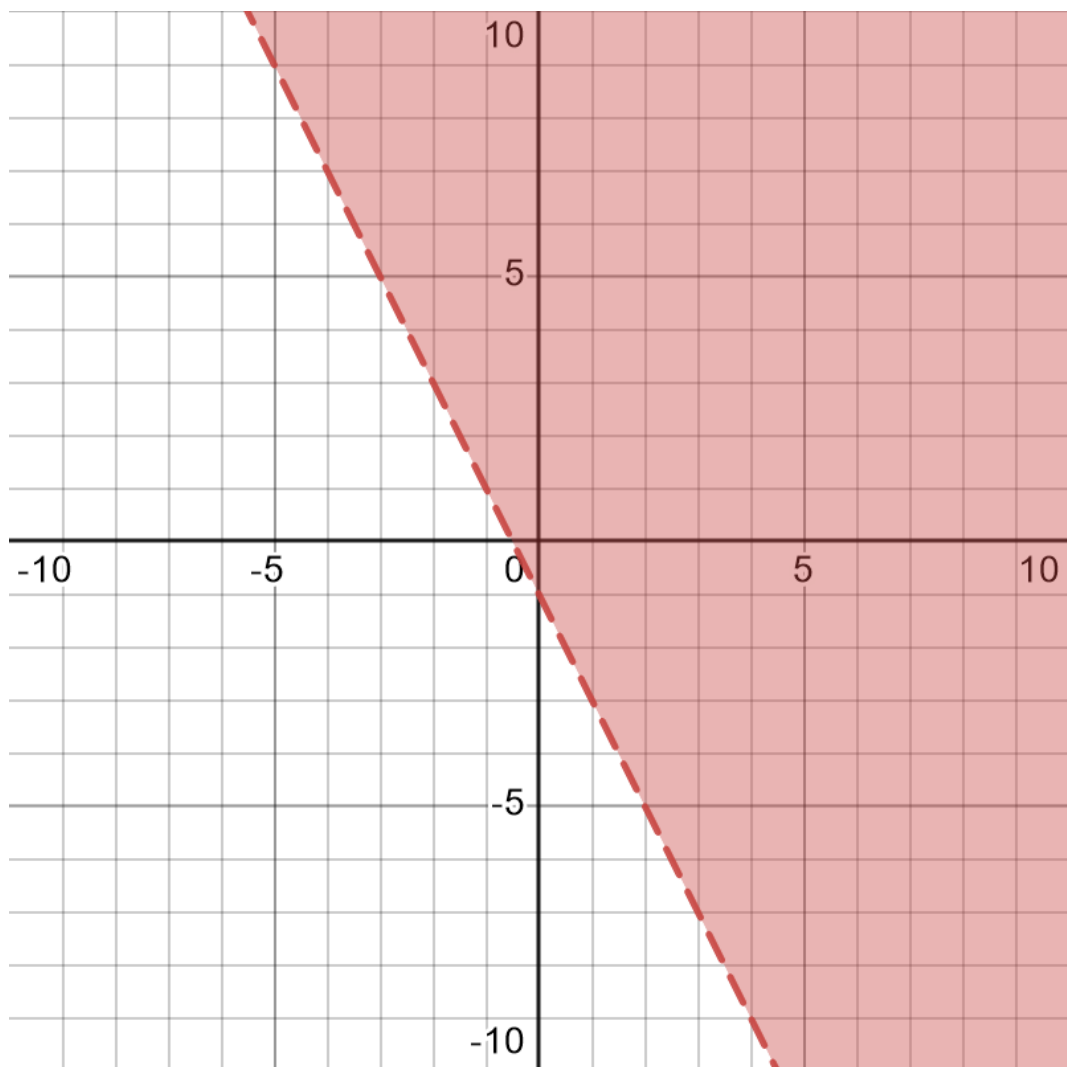
Нека персептрон  $A$  има следните стойности на теглата:

$$w_0 = 1, w_1 = 2, w_2 = 1$$

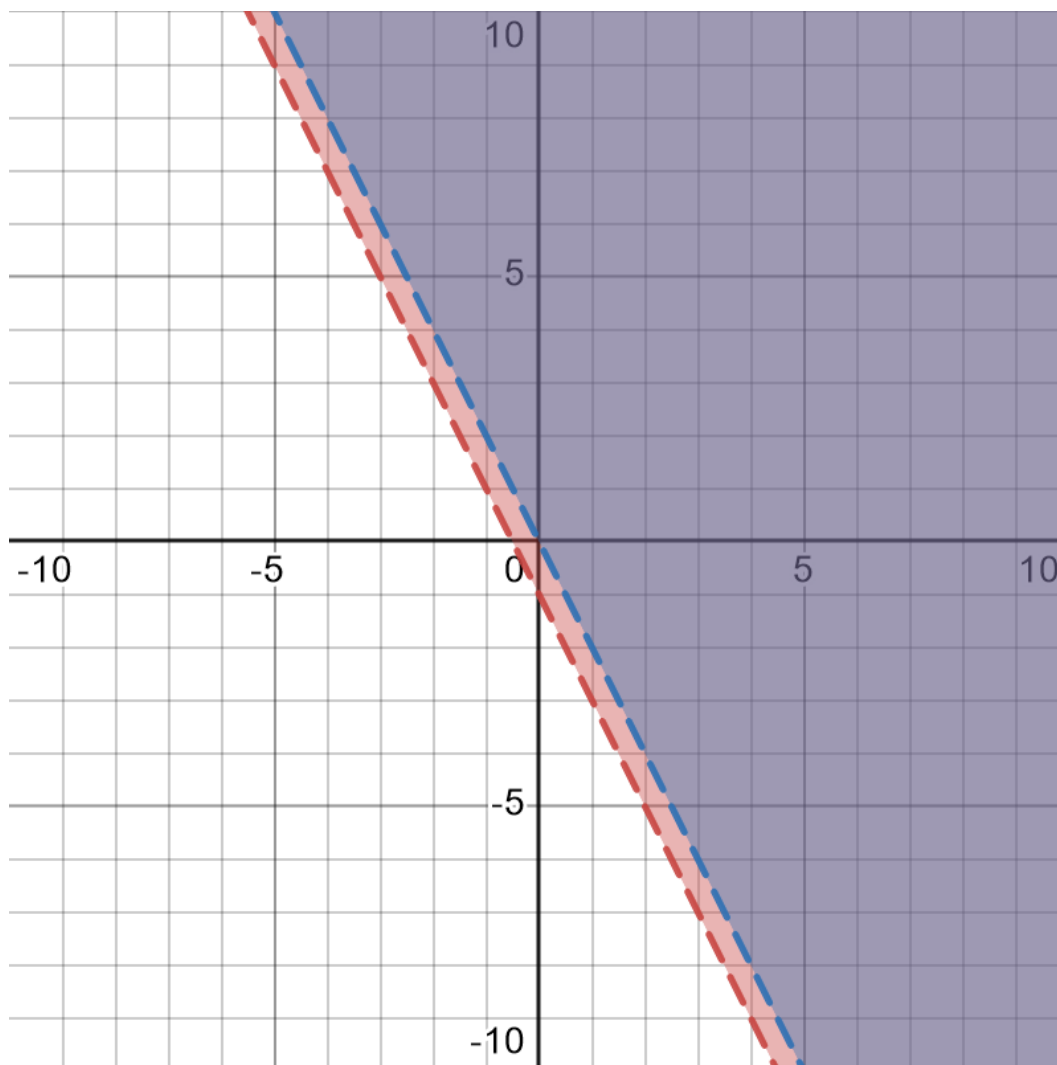
Нека персептрон  $B$  има следните стойности на теглата:

$$w_0 = 0, w_1 = 2, w_2 = 1$$

В случая имаме  $x_1$  и  $x_2$  (два входа). Следователно за персептрони  $A$  и  $B$   $n$ -мерните хиперплоскости, които отделят  $n$ -мерното пространство на примерите, представляват прави в двумерно пространство:

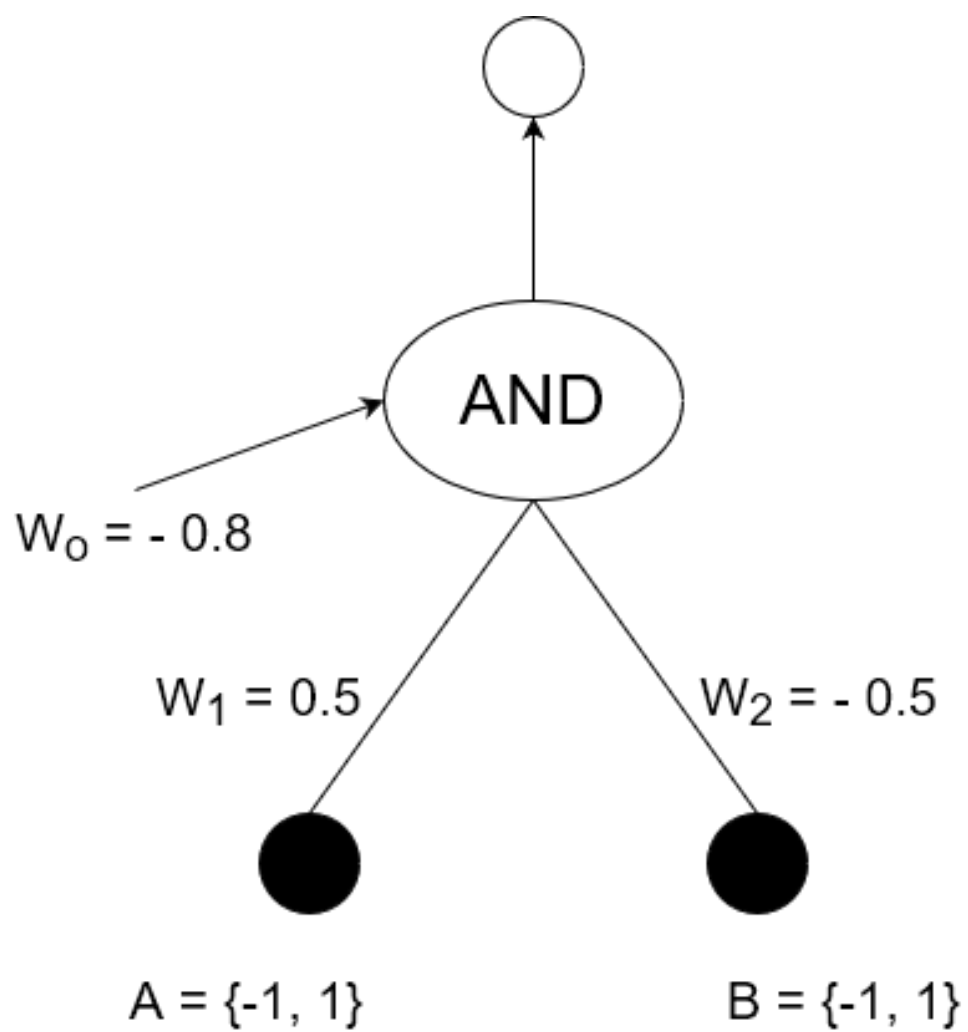


Фигура 1: Персептрон А. В червен пунктир виждаме графиката на правата  $1 + 2x_1 + x_2 = 0$ , която отделя пространството, а със светло червено е запълнено множеството от стойности които са решение на неравенството  $1 + 2x_1 + x_2 > 0$

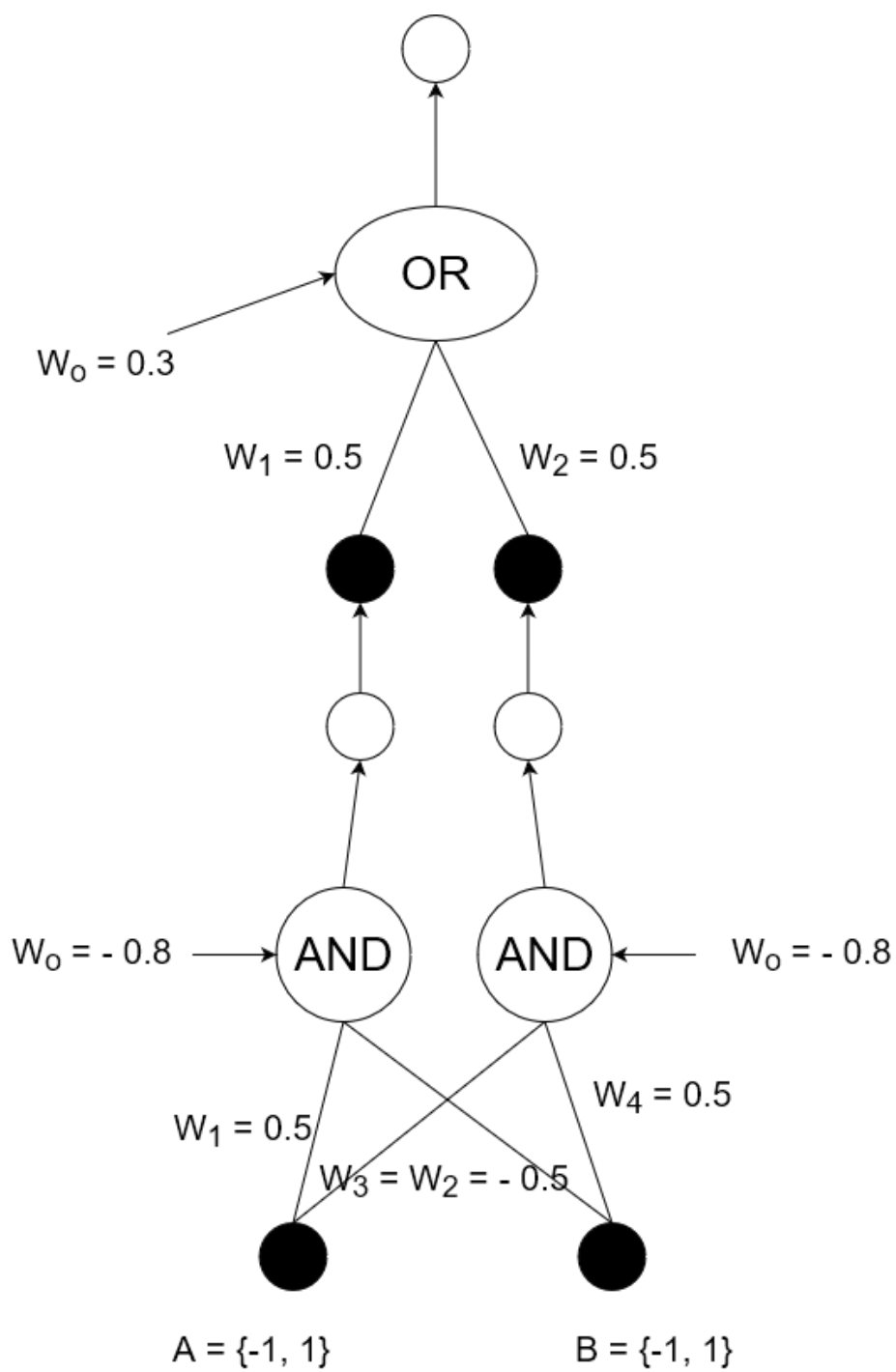


Фигура 2: Персептрони  $A$  и  $B$ . Върху предходната Фигура 1 е нанесена със син пунктир графиката на правата  $2x_1 + x_2 = 0$ , която отделя пространството, а със светло син е запълнено множеството от стойности които са решение на неравенството  $2x_1 + x_2 > 0$ . Виждаме, че то е подмножество на множеството от решения на оцветената в светло червено област от решения на неравенството  $1 + 2x_1 + x_2 > 0$ . Това означава, че всяка точка от синята област е решение за червената, но обратното не е в сила. Следователно  $A >_g B$ .  $\square$

### 3 Решение на задача №3



Фигура 3: а)  $A \wedge \neg B$



Фигура 4: b)  $(A \wedge \neg B) \vee (\neg A \wedge B)$



## 4 Решение на задача №4

Ще изведем правилото за обучение чрез градиентното спускане на един линеен възел, чийто изход  $o$  се задава от формулата:

$$o = w_0 + w_1x_1 + w_1x_1^2 + \dots + w_nx_n + w_nx_n^2$$

Правилото за обучение чрез градиентното спускане в покомпонентен вид е следното:

$$w_i \leftarrow w_i + \Delta w_i, \text{ където } \Delta w_i = -\eta \frac{\delta E}{\delta w_i}$$

Пресмятаме частната производна  $\frac{\delta E}{\delta w_i}$ , компонент на вектора от производни (градиента), указващ посоката на най-бързо изкачване:

$$\begin{aligned} \frac{\delta E}{\delta w_i} &= \frac{\delta}{\delta w_i} \frac{1}{2} \sum_{d \in D} (t_d - o_d)^2 = \frac{1}{2} \sum_{d \in D} 2(t_d - o_d) \frac{\delta}{\delta w_i} (t_d - o_d) = \\ &= \sum_{d \in D} (t_d - o_d) \frac{\delta}{\delta w_i} (t_d - \vec{w} \vec{x}_d) = \sum_{d \in D} (t_d - o_d) (-x_{id} - x_{id}^2) \end{aligned}$$

Пресмятаме правилото за обновяване на тегла  $\Delta w_i$ , замествайки с  $\frac{\delta E}{\delta w_i}$ :

$$\Delta w_i = -\eta \frac{\delta E}{\delta w_i} = -\eta \sum_{d \in D} (t_d - o_d) (-x_{id} - x_{id}^2) = \eta \sum_{d \in D} (t_d - o_d) (x_{id} + x_{id}^2)$$

Така в крайна сметка, замествайки последното правило в предпоследното покомпонентно правило, получаваме правилото:

$$w_i \leftarrow w_i + \Delta w_i, \text{ където } \Delta w_i = \eta \sum_{d \in D} (t_d - o_d) (x_{id} + x_{id}^2),$$

в което  $x_{id}$  означава входния компонент  $x_i$  на обучаващия пример  $d$ .  $\square$