

# Support Vector Machines (SVM)

## Computational Intelligence II

Informatik - Software and Information Engineering Fachhochschule Vorarlberg

Dornbirn, am 6. März 2021

# Inhaltsverzeichnis

Abkürzungsverzeichnis				3
1	Einführung			
	1.1	Intuiti	ion	
	1.2	$Math\epsilon$	ematische Herleitung	
		1.2.1	Problemdefinition	
		1.2.2	Optimierungsproblem	
		1.2.3	Lagrange Optimierung	
			Quadratic Programming Solver	

# Abkürzungsverzeichnis

**SVM** Support Vector Machine

# 1 Einführung

## 1.1 Intuition

Ziel: möglichst breites Band zwischen den 2 verschiedenen Klassen aufziehen.

## 1.2 Mathematische Herleitung

TODO TEXT HERE

#### 1.2.1 Problemdefinition

Gegeben sei ein Gewichtsvektor  $w \in \mathbb{R}^D$ , ein Bias  $b \in \mathbb{R}$ , ein beliebiger Punkt  $x_n \in \mathbb{R}^D$ und ein zugehöriges Label  $y_n \in \{1, +1\}$ . Eine Ebene im Raum kann allgemein definiert werden durch:

$$w^T x_n + b = 0 (1.1)$$

Weiters soll für eine richtige Klassifikation gelten:

$$w^T x_n + b \ge +1$$
 für  $y_k = +1$  (1.2a)  
 $w^T x_n + b \le -1$  für  $y_k = -1$  (1.2b)

$$w^T x_n + b \le -1 \qquad \text{für } y_k = -1 \tag{1.2b}$$

Gleichung 1.2 kann weiter verallgemeinert werden durch beidseitige Multiplikation mit  $y_k$ :

$$y_k(w^T x_n + b) \ge 1$$
 für  $y_k = +1$  (1.3a)  
 $y_k(w^T x_n + b) \ge 1$  für  $y_k = -1$  (1.3b)

$$y_k(w^T x_n + b) \ge 1 \qquad \text{für } y_k = -1 \tag{1.3b}$$

Für den Grenzfall, dass  $x_n = \hat{x}$  genau an der Grenze der Trennebene liegt, gilt somit:

$$y_k(w^T\hat{x} + b) = 1 \tag{1.4}$$

Als nächsten Schritt bestimmen wir den euklidischen Normalabstand D eines beliebigen Punkts  $x_n \in \mathbb{R}^D$  zu der Ebene. Hierfür ist zuerst zu bemerken, dass w normal zur definierten Ebene steht.

**Lemma 1.2.1.** Eine Ebene sei definiert durch  $w^Tx + b = 0$ . Der Vektor w steht normal zu der definierten Ebene.

Beweis. Man wähle zwei Punkte  $x_1,x_2\in\mathbb{R}^D$  die auf der Ebene liegen. Somit muss gelten:

$$w^{T}x_{1} + b = 0$$

$$w^{T}x_{2} + b = 0$$

$$w^{T}(x_{1} - x_{2}) = 0 \leftrightarrow ||w^{T}|| ||x_{1} - x_{2}|| \cos(\alpha) = 0 \leftrightarrow \alpha = 90^{\circ}$$

Um den Normalabstand D eines beliebigen Punkts  $x_n$  zu ermitteln wählt man einen Punkt x, der auf der Ebene liegt, und projiziert den Vektor  $(x_n - x)$  auf den Einheitsvektor von w. Weil nur der tatsächliche Abstand zur Ebene relevant ist und nicht die Richtung nimmt man den Betrag.

$$D = \left| \frac{w^{T}}{\|w\|} (x_{n} - x) \right| =$$

$$= \frac{1}{\|w\|} |(w^{T} x_{n} - w^{T} x)| =$$

$$= \frac{1}{\|w\|} |(w^{T} x_{n} + b - (w^{T} x + b))|$$
(1.6)

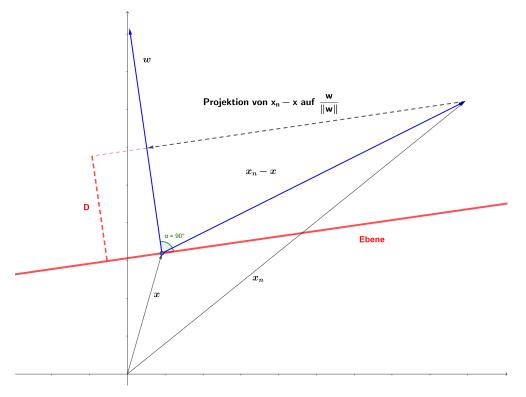


Abbildung 1.1: Durch die Projektion von  $(x_n - x)$  auf den Einheitsvektor von w kann der Normalabstand D von  $x_n$  zu der Ebene bestimmt werden.

Weil der Punkt x auf der Ebene liegt gilt  $w^T x + b = 0$  (Gleichung 1.1):

$$D = \frac{1}{\|w\|} |(w^T x_n + b)| \tag{1.7}$$

Nun trifft man die Annahme, dass  $x_n = \hat{x}$  der am nächsten zu der Trenngrenze liegende Punkt ist. Aus Gleichung 1.4 gilt  $y_k(w^T\hat{x}+b)=1=|w^T\hat{x}+b|$  unter der Annahme, dass der Punkt richtig klassifiziert wurde. Somit ergibt sich der kleinste Abstand zur Trennebene als:

$$D = \frac{1}{\|w\|} \tag{1.8}$$

### 1.2.2 Optimierungsproblem

Gleichung 1.8 beschreibt den Normalabstand zu dem am nächsten an der Ebene liegenden Punkt  $\hat{x_n}$ . Ziel einer Support Vector Machine (SVM) ist die Maximierung dieses Abstands für alle N Eingabevektoren  $\{x_1...x_N\}, x_n \in \mathbb{R}^D$ . Hierbei handelt es sich um ein Optimierungsproblem mit Nebenbedingungen:

$$\max_{w} \frac{1}{\|w\|} \tag{1.9a}$$
mit 
$$\min_{n=1..N} |w^{T}x_{n} + b| = 1 \tag{1.9b}$$

mit 
$$\min_{n=1..N} |w^T x_n + b| = 1$$
 (1.9b)

Gleichung 1.9b beschreibt hier den am nächsten zur Ebene gelegenen Punkt  $\hat{x}$  in allgemeiner Form. Der Betrag lässt sich umschreiben durch die Multiplikation mit dem zugehörigen Label  $y_n$ . Für eine korrekte Klassifizierung der SVM gilt:

$$y_n = sign(w^T x_n + b) (1.10)$$

Somit gilt für einen korrekt klassifizierten Vektor  $x_n$ :

$$|w^{T}x_{n} + b| = y_{n}(w^{T}x_{n} + b)$$
(1.11)

Durch Anwendung von Gleichung 1.11 in Gleichung 1.9b, Umformulierung der Maximierung in eine Minimierung und der Verallgemeinerung von  $\hat{x}$  auf beliebige Punkte  $x_n$  erhält man:

$$\min_{w} \quad \frac{1}{2}w^{T}w \tag{1.12a}$$

mit 
$$y_n(w^T x_n + b) \ge 1 \text{ für } n = 1..N$$
 (1.12b)

Die Verallgemeinerung von Gleichung 1.9b auf Gleichung 1.12b auf beliebige Punkte ist so möglich, weil durch Gleichung 1.4 sichergestellt ist, dass für beliebige Punkte  $y_n(w^Tx_n+b) \ge 1$  gilt.

### 1.2.3 Lagrange Optimierung

Das beschriebene Optimierungsproblem beinhaltet eine Ungleichung in Gleichung 1.12b. Diese Optimierung kann mittels des Karush-Kuhn-Tucker Ansatzes gelöst werden. Zuerst wird die Nebenbedingung umgeformt:

$$\min_{w} \qquad \frac{1}{2}w^{T}w \tag{1.13a}$$

mit 
$$y_n(w^T x_n + b) - 1 \ge 0$$
 für  $n = 1..N$  (1.13b)

 $y_n(w^Tx_n+b)-1$  kann hierbei als eine Art Schlupf verstanden werden. Das Problem kann nun formuliert werden:

$$\min_{w,b} \qquad \mathcal{L}(w,b,\alpha) = \frac{1}{2}w^T w - \sum_{n=1}^{N} \alpha_n (y_n(w^T x_n + b) - 1)$$
 (1.14a)

$$\max_{\alpha_n} \quad \alpha_n \ge 0 \text{ für } n = 1..N \tag{1.14b}$$

Nun kann die uneingeschränkte Optimierung von Gleichung 1.14a nach w und b gelöst werden indem die Ableitungen bestimmt und 0 gesetzt werden.

$$\nabla_{w} \mathcal{L} = w - \sum_{n=1}^{N} \alpha_{n} y_{n} x_{n} \stackrel{!}{=} \vec{0}$$

$$w = \sum_{n=1}^{N} \alpha_{n} y_{n} x_{n}$$

$$(1.15)$$

$$\frac{\partial}{\partial b} \mathcal{L} = -\sum_{n=1}^{N} \alpha_n y_n \stackrel{!}{=} 0$$

$$\sum_{n=1}^{N} \alpha_n y_n = 0$$
(1.16)

Die Ergebnisse von Gleichung 1.15 und Gleichung 1.16 können in Gleichung 1.14a eingesetzt werden.

$$\mathcal{L}(w,b,\alpha) = \frac{1}{2}w^{T}w - \sum_{n=1}^{N} \alpha_{n}(y_{n}(w^{T}x_{n}+b)-1) =$$

$$= \frac{1}{2}w^{T}w - [\sum_{n=1}^{N} \alpha_{n}y_{n}b - \sum_{n=1}^{N} \alpha_{n} + \sum_{n=1}^{N} \alpha_{n}y_{n}w^{T}x_{n}]$$
(1.17)

Weil  $\sum_{n=1}^{N} \alpha_n y_n = 0$  aus Gleichung 1.16 fällt der Term  $\sum_{n=1}^{N} \alpha_n y_n b$  weg:

$$\mathcal{L}(w, b, \alpha) = \frac{1}{2}w^{T}w - \left[-\sum_{n=1}^{N} \alpha_{n} + \sum_{n=1}^{N} \alpha_{n}y_{n}w^{T}x_{n}\right]$$
(1.18)

Vergleicht man den Term  $\sum_{n=1}^{N} \alpha_n y_n w^T x_n$  mit dem Ergebnis von Gleichung 1.15 erkennt man, dass  $\sum_{n=1}^{N} \alpha_n y_n w^T x_n = w^T w$  gilt. Dies kann ausgeschrieben werden als:

$$\mathcal{L}(\alpha) = \sum_{n=1}^{N} -\frac{1}{2} \sum_{n=1}^{N} \sum_{m=1}^{M} y_n y_m \alpha_n \alpha_m x_n^T x_m$$
 (1.19)

Gleichung 1.19 beschreibt das Optimierungsproblem ohne Abhängigkeit von w und b, wir haben jetzt also eine Maximierung für  $\alpha$  mit Nebenbedingungen:

$$\max_{\alpha} \qquad \mathcal{L}(\alpha) = \sum_{n=1}^{N} -\frac{1}{2} \sum_{n=1}^{N} \sum_{m=1}^{M} y_n y_m \alpha_n \alpha_m x_n^T x_m$$
 (1.20a)

$$mit \alpha_n \ge 0 für n = 1..N (1.20b)$$

$$\sum_{n=1}^{N} \alpha_n y_n = 0 \text{ für } n = 1..N$$
 (1.20c)

Das in Gleichung 1.20 beschriebene Problem kann beispielsweise mittels eines Quadratic Programming Solvers gelöst werden. Als Ergebnis erhält man einen Vektor  $\alpha$  mit allen  $\alpha_n$ . Durch Einsetzen in  $w = \sum_{n=1}^{N} \alpha_n y_n x_n$  kann w bestimmt werden.

Betrachtet man den Ergebnisvektor  $\alpha$  wird man feststellen, dass sehr viele Werte 0 ergeben. In Gleichung 1.14a befindet sich der Term  $\alpha_n(y_n(w^Tx_n+b)-1)$  und  $(y_n(w^Tx_n+b)-1)$  wurde bereits zuvor als Schlupf bezeichnet. Das Produkt von Schlupf und  $\alpha_n$  kann nur 0 werden, wenn entweder der Schlupf 0 ist oder  $\alpha_n$ . Umgekehrt bedeutet dies, dass alle Vektoren, die einen minimalen Abstand zu der Trennebene haben, ein  $\alpha_n \neq 0$  haben. Diese Vektoren werden Stützvektoren genannt.

Mit dieser Erkenntnis kann Gleichung 1.15 erneut analysiert werden:

$$w = \sum_{n=1}^{N} \alpha_n y_n x_n \tag{1.21}$$

Weil nur Stützvektoren ein  $\alpha_n \neq 0$  aufweisen und somit auch nur Stützvektoren einen Beitrag zu w leisten kann Gleichung 1.21 stark vereinfacht werden:

$$w = \sum_{n \text{ ist Stützvektor}} \alpha_n y_n x_n \tag{1.22}$$

Der Gewichtsvektor w hängt also lediglich von einigen, in der Regeln wenigen, Stützvektoren ab.

Noch offen ist die Bestimmung des Bias b. Weil für Stützvektoren  $y_n(w^Tx_n + b) = 1$  gilt (Gleichung 1.4) kann der Bias b aus jedem beliebigen Stützvektor bestimmt werden:

$$b = \frac{1}{y_n} - w^T x_n \tag{1.23}$$

# 1.2.4 Quadratic Programming Solver

TODO