

Blatt 8

Ausgabe: 12.11.2011

Abgabe: 19.12.2011

8.1. Aufgabe (8)

Perzeptron auf ganzen Zahlen

Die Threshold-Funktion $\sum_{i=1}^n w_i x_i + t \geq 0$ berechne eine Funktion $f : \{0, 1\}^n \rightarrow \{-1, 1\}$. Die Gewichte w_1, \dots, w_n wie auch der Schwellenwert t seien ganzzahlig und es gelte $|w_1|, \dots, |w_n| \leq W$. Zeige:

- Für alle $x \in \{0, 1\}^n$ gilt: $\langle w, x \rangle + t \geq 0 \Leftrightarrow \langle w, x \rangle + (t + \frac{1}{2}) \geq 0$.
- Nach Teil a) berechnet $\langle w, x \rangle + (t + \frac{1}{2}) \geq 0$ ebenfalls die Funktion f . Zeige $\text{Margin}(S, f) = \Omega(\frac{1}{\sqrt{nW}})$.
- Der Perzeptron-Algorithmus benötigt höchstens $O(n^2 W^2)$ viele Gegenbeispiele.

Hinweis: Siehe Satz 3.23 im Skript.

8.2. Aufgabe (8)

Laufzeit des Perzeptron-Algorithmus

Wir lernen mit dem Perzeptron-Algorithmus die Funktion $COMP_n$ zum Vergleich von Binärzahlen, also

$$COMP_n(x, y) = \begin{cases} 1 & \text{falls } \sum_{i=1}^n x_i 2^{i-1} \geq \sum_{i=1}^n y_i 2^{i-1} \\ 0 & \text{sonst.} \end{cases}$$

- Zeige, dass für jede Ausgabe $\sum_{i=1}^n u_i x_i + \sum_{i=1}^n v_i y_i + t \geq 0$ die Eigenschaft $\max_{1 \leq i \leq n} |u_i| = \Omega(2^n)$ gilt, dass es also einen exponentiell großen Koeffizienten geben muss.

Hinweis: Benutze, dass alle Gewichte $u_i, v_i, 1 \leq i \leq n$ ganzzahlig sein müssen.

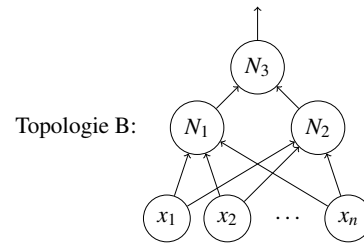
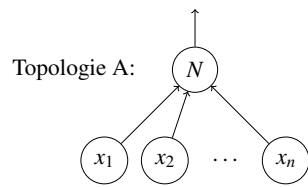
- Zeige, dass der Perzeptron-Algorithmus $\Omega(2^n)$ Gegenbeispiele benötigt.

8.3. Aufgabe (9)

Einfache Neuronale Netze

Wir analysieren einfache neuronale Netze, nämlich Netze von Threshold Gattern. Ein Gatter hat eine (variable) Zahl n von Eingängen und genau einen Ausgang. Es wird spezifiziert durch seine Eingangsgewichte a_1, \dots, a_n und seinen Threshold b . Werden an den Eingängen Werte x_1, \dots, x_n angelegt, so liefert das Gatter am Ausgang 1, falls $\sum_{i=1}^n a_i x_i \geq b$ gilt und -1 sonst.

- Welche der Funktionen UND_n , $ODER_n$, $MEHRHEIT_n$ und $PARITÄT_n$ kann mit einem Netz der Topologie A realisiert werden? Warum?



- b) Gib eine Funktion $f : \{0, 1\}^n \rightarrow \{-1, +1\}$ an, die von einem Netz der Topologie B berechnet wird aber von keinem Netz der Topologie A berechnet werden kann.
- c) Zeige, dass das Gatter N_3 in Topologie B stets durch ein logisches binäres Gatter (evtl. mit invertierten Eingängen) ersetzt werden kann, ohne dass sich die berechnete Funktion ändert. Die -1 repräsentiert hier den booleschen Wert falsch.