

■ fakultät für informatik

Master-Thesis

Convolutional Neural Networks auf Graphrepräsentationen von Bildern

> Matthias Fey 15. Juli 2017

Gutachter:

Prof. Dr. Heinrich Müller M.Sc. Jan Eric Lenssen

Lehrstuhl Informatik VII Graphische Systeme TU Dortmund

Inhaltsverzeichnis

1	Spe	ktrales	Lernen auf Graphen	1
	1.1	Spekt	rale Graphentheorie	1
		1.1.1	Eigenwerte und Eigenvektoren reell symmetrischer Matrizen .	2
		1.1.2	Laplace-Matrix	3
	1.2	Spekt	raler Faltungsoperator	Ę
		1.2.1	Graph-Fourier-Transformation	6
		1.2.2	Spektrale Filterung	7
		1.2.3	Polynomielle Approximation	8
	1.3	Graph	1 Convolutional Networks	10
	1.4	Erwei	terung auf Graphen im zweidimensionalen Raum	13
		1.4.1	Partitionierung	15
		1.4.2	Polynomielle Approximation über B-Spline-Kurven	18
	1.5	Poolin	ng auf Graphen	21
		1.5.1	Graphvergröberung	22
		1.5.2	Effizientes Pooling mittels binärer Bäume	23
		1.5.3	Erweiterung auf Graphen im zweidimensionalen Raum	25
	1.6	Netza	rchitektur	26
2	Eva	luation		29
	2.1	Merkr	malsselektion	29
	2.2	Versu	chsaufbau	31
		2.2.1	Datensätze	31
		2.2.2	Metriken	38
		2.2.3	Parameter	36
		2.2.4	Augmentierung	40
		2.2.5	Implementierung	41
	2.3	Ergeb	misse	43
	2.4	Laufze	eitanalyse	44
	2.5	Disku	ssion	45

3 Ausblick	49
Glossar	53
Abbildungsverzeichnis	57
Tabellenverzeichnis	59
Algorithmenverzeichnis	61
Literaturverzeichnis	63

1 Spektrales Lernen auf Graphen

Das spektrale Lernen auf Graphen bzw. die Formulierung eines spektralen Faltungsoperator auf Graphen basiert auf der spektralen Graphentheorie, d.h. der Betrachtung des Spektrums eines Graphen definiert über dessen Eigenwerte. Merkmale
auf den Knoten eines Graphen können über das Spektrum analog zur FourierTransformation in dessen Frequenzraum zerlegt und wieder retransformiert werden.
Diese Transformation erlaubt damit die fundamentale Formulierung eines Faltungsoperators in der spektralen Domäne des Graphen. Da der so definierte spektrale
Faltungsoperator insbesondere rotationsinvariant ist, wird dieser im Verlauf des Kapitels für den Kontext von Graphen im euklidischen Raum modifiziert.

Durch die spektrale Formulierung kann weiterhin ein effizientes Pooling auf Graphen formuliert werden, welches uns erlaubt, Netzarchitekturen auf Graphen völlig analog zu klassischen Convolutional Neural Networks (CNNs) auf zweidimensionalen Bildern zu generieren.

1.1 Spektrale Graphentheorie

Die spektrale Graphentheorie beschäftigt sich mit der Konstruktion, Analyse und Manipulation von Graphen. Sie beweist sich dabei als besonders nützlich in Anwendungsgebieten wie der Charakterisierung von Expandergraphen, dem Graphenzeichnen oder dem spektralen Clustering (vgl. [42]). Weiterhin hat die spektrale Graphentheorie zum Beispiel auch Anwendungsgebiete in der Chemie, bei der die Eigenwerte des Spektrums des Graphen mit der Stabilität von Molekülen assoziert werden (vgl. [5]).

Es zeigt sich, dass die Eigenwerte des Spektrums eines Graphen eng mit den Eigenschaften eines Graphen verwandt sind. Als spektrale Graphentheorie versteht man damit insbesondere die Studie über die gemeinsamen Beziehungen dieser beiden Bereiche. Dieses Kapitel gibt eine Einführung in die wichtigsten Definitionen und Intuitionen der spektralen Graphentheorie, die es uns schlussendlich erlauben, die spektrale Faltung auf Graphen zu formulieren.

1.1.1 Eigenwerte und Eigenvektoren reell symmetrischer Matrizen

Das Eigenwertproblem einer Matrix $\mathbf{M} \in \mathbb{R}^{N \times N}$ ist definiert als $\mathbf{M}\mathbf{u} = \lambda \mathbf{u}$, wobei $\mathbf{u} \in \mathbb{R}^N$, $\mathbf{u} \neq \mathbf{0}$ Eigenvektor und $\lambda \in \mathbb{R}$ der entsprechende Eigenwert zu \mathbf{u} genannt werden [20]. Ein Eigenvektor \mathbf{u} beschreibt damit einen Vektor, dessen Richtung durch die Abbildung $\mathbf{M}\mathbf{u}$ nicht verändert, sondern lediglich um den Faktor λ skaliert wird. Zu einem Eigenwert λ gibt es unendlich viele (skalierte) Eigenvektoren \mathbf{u} . Wir definieren den Eigenvektor \mathbf{u} eines Eigenwertes λ daher eindeutig über die Bedingung $\|\mathbf{u}\|_2 = 1$. Sei \mathbf{M} weiterhin symmetrisch, d.h. $\mathbf{M} = \mathbf{M}^{\top}$ [20]. Dann gilt für zwei unterschiedliche Eigenvektoren \mathbf{u}_1 und \mathbf{u}_2 , dass diese orthogonal zueinander stehen, d.h. $\mathbf{u}_1 \perp \mathbf{u}_2$, und \mathbf{M} genau N reelle Eigenwerte mit $\{\lambda_n\}_{n=1}^N$ hat [20]. Wir definieren demnach zu \mathbf{M} die orthogonale Eigenvektormatrix $\mathbf{U} := [\mathbf{u}_1, \dots, \mathbf{u}_n] \in \mathbb{R}^{N \times N}$, d.h. $\mathbf{U}\mathbf{U}^{\top} = \mathbf{U}^{\top}\mathbf{U} = \mathbf{I}$, und dessen Eigenwertdiagonalmatrix $\mathbf{\Lambda} := \mathrm{diag} \left([\lambda_1, \dots, \lambda_N]^{\top} \right)$, d.h. $\mathbf{\Lambda}_{ii} = \lambda_i$ [8]. Dann gilt $\mathbf{M}\mathbf{U} = \mathbf{U}\mathbf{\Lambda}$ und insbesondere ist \mathbf{M} diagonalisierbar über [20]

$$\mathbf{M} = (\mathbf{M}\mathbf{U})\mathbf{U}^{\top} = (\mathbf{U}\boldsymbol{\Lambda})\mathbf{U}^{\top}.$$

Weiterhin gilt für die k-te Potenz von $\mathbf{M}, k \in \mathbb{N}, [25]$

$$\mathbf{M}^k = \left(\mathbf{U}\boldsymbol{\Lambda}\mathbf{U}^{\top}\right)^k = \mathbf{U}\boldsymbol{\Lambda}^k\mathbf{U}^{\top}.\tag{1.1}$$

aufgrund der Induktion $(k-1 \rightarrow k)$

$$\left(\mathbf{U}\boldsymbol{\Lambda}\mathbf{U}^{\top}\right)^{k} = \left(\mathbf{U}\boldsymbol{\Lambda}\mathbf{U}^{\top}\right)^{k-1}\mathbf{U}\boldsymbol{\Lambda}\mathbf{U}^{\top} = \mathbf{U}\boldsymbol{\Lambda}^{k-1}\mathbf{U}^{\top}\mathbf{U}\boldsymbol{\Lambda}\mathbf{U} = \mathbf{U}\boldsymbol{\Lambda}^{k}\mathbf{U}^{\top}.$$

Falls M weiterhin schwach diagonaldominant ist, d.h.

$$\sum_{\substack{j=1\\j\neq i}}^{N} |\mathbf{M}_{ij}| \le |\mathbf{M}|_{ii},\tag{1.2}$$

und weiterhin $\mathbf{M}_{ii} \geq 0$ für alle $i \in \{1, \dots, N\}$, dann ist \mathbf{M} positiv semidefinit, d.h. $\mathbf{x}^{\top} \mathbf{M} \mathbf{x} \geq 0$ für alle $\mathbf{x} \in \mathbb{R}^{N}$ [20]. Eigenwerte symmetrischer positiv semidefiniter Matrizen $\lambda_{i} \in \mathbb{R}_{+}$ sind positiv reell und es lässt sich folglich auf diesen eine Ordnung definieren mit $0 \leq \lambda_{1} \leq \cdots \leq \lambda_{N} \coloneqq \lambda_{\max}$ [20].

1.1.2 Laplace-Matrix

Die Laplace-Matrix ist in der spektralen Graphentheorie eine Matrix, die die Beziehungen der Knoten und Kanten eines beliebigen Graphen \mathcal{G} in einer generalisierten und normalisierten Form beschreibt. Viele der Eigenschaften von \mathcal{G} können durch die Eigenwerte ihrer Laplace-Matrix beschrieben werden, wohingegen dies beispielsweise für die Eigenwerte der Adjazenzmatrix \mathbf{A} von \mathcal{G} nur bedingt zutrifft und insbesondere nicht verallgemeinbar für beliebge Graphen ist [5]. Dies ist vor allem dem Fakt geschuldet, dass die Eigenwerte der Laplace-Matrix konsistent sind mit den Eigenwerten des Laplace-Beltrami Operators ∇^2 in der spektralen Geometrie [5]. Die Laplace-Matrix ist damit ein geeignetes Mittel zur Betrachtung und Analyse eines Graphen.

Für einen schleifenlosen, ungerichteteten, gewichtet oder ungewichteten Graphen \mathcal{G} und dessen Adjazenzmatrix \mathbf{A} mit Gradmatrix \mathbf{D} ist die kombinatorische Laplace-Matrix \mathbf{L} definiert als $\mathbf{L} := \mathbf{D} - \mathbf{A}$ [5]. Die normalisierte Laplace-Matrix $\tilde{\mathbf{L}}$ ist definiert als $\tilde{\mathbf{L}} := \mathbf{D}^{-1/2}\mathbf{L}\mathbf{D}^{-1/2}$ mit der Konvention, dass $\mathbf{D}_{ii}^{-1/2} = 0$ für isolierte Knoten $v_i \in \mathcal{V}$ in \mathcal{G} , d.h. $\mathbf{D}_{ii} = 0$ [5]. Daraus ergibt sich die elementweise Definition

$$\tilde{\mathbf{L}}_{ij} \coloneqq \begin{cases} 1, & \text{wenn } i = j, \\ -\frac{w(v_i, v_j)}{\sqrt{d(v_i)d(v_j)}}, & \text{wenn } v_j \in \mathcal{N}(v_i), \\ 0, & \text{sonst.} \end{cases}$$

Für zusammenhängende Graphen kann $\tilde{\mathbf{L}}$ vereinfacht werden zu [5]

$$\tilde{\mathbf{L}} := \mathbf{I} - \mathbf{D}^{-1/2} \mathbf{A} \mathbf{D}^{-1/2}. \tag{1.3}$$

Jeder Eintrag auf der Diagonalen der normalisierten Laplace-Matrix ist folglich Eins. $\tilde{\mathbf{L}}$ ist damit normalisiert auf den (gewichteten) Grad zweier adjazenter Knoten v_i und v_j . Es ist anzumerken, dass \mathbf{L} und insbesondere $\tilde{\mathbf{L}}$ symmetrisch sind, wohingegen eine Normalisierung der Form $\mathbf{D}^{-1}\mathbf{L}$ dies in der Regel nicht wäre [37]. \mathbf{L} und $\tilde{\mathbf{L}}$ sind desweiteren keine ähnlichen Matrizen, insbesondere sind ihre Eigenvektoren verschieden. Die Nutzung von \mathbf{L} oder $\tilde{\mathbf{L}}$ ist damit abhängig von dem Problem, welches man betrachtet [16]. Wir schreiben \mathcal{L} wenn die Wahl der Laplace-Matrix, ob \mathbf{L} oder $\tilde{\mathbf{L}}$, für die weitere Berechnung irrelevant ist.

Interpretation. Sei $f: \mathcal{V} \to \mathbb{R}$ bzw. $\mathbf{f} \in \mathbb{R}^N$ mit $f(v_i) = \mathbf{f}_i$ eine Funktion bzw. ein Signal auf den Knoten eines Graphen \mathcal{G} . Dann kann für die kombinatorische

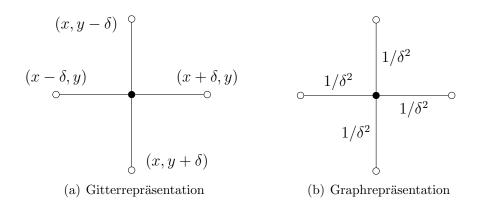


Abbildung 1.1: Illustration des 5-Punkte-Sterns in zwei Dimensionen mit gleicher Approximation des ∇^2 Operators (bei umgekehrtem Vorzeichen), einmal mit der 5-Punkte-Stern Approximation auf regulären Gittern (a) und einmal mit der kombinatorischen Laplace-Matrix **L** auf Graphen (b).

Laplace-Matrix L verifiziert werden, dass sie die Gleichung

$$(\mathbf{Lf})_i = \sum_{v_j \in \mathcal{N}(v_i)} w(v_i, v_j)(\mathbf{f}_i - \mathbf{f}_j)$$

erfüllt [16]. Sei \mathcal{G} nun ein Graph, der aus einem (unendlichen) zweidimensionalen regulärem Gitter entstanden ist, d.h. jeder Knoten v_i besitzt genau vier achsenparallele rechtwinklige Nachbarn mit gleichen Kantengewichten $1/\delta^2$, wobei $\delta \in \mathbb{R}$ den Abstand der Knoten zueinander beschreibt. Zur einfacheren Veranschaulichung benutzen wir dabei für die Signalstärke \mathbf{f}_i eines Knoten v_i an Position (x, y) die Indexnotation $\mathbf{f}_{x,y}$. Dann beschreibt

$$(\mathbf{Lf})_{x,y} = \frac{4\mathbf{f}_{x,y} - \mathbf{f}_{x+1,y} - \mathbf{f}_{x-1,y} - \mathbf{f}_{x,y+1} - \mathbf{f}_{x,y-1}}{h^2}$$

die 5-Punkte-Stern Approximation $\nabla^2 f$ (bei umgekehrtem Vorzeichen) definiert auf den Punkten $\{(x,y),(x+\delta,y),(x-\delta,y),(x,y+\delta),(x,y-\delta)\}$ [16] (vgl. Abbildung 1.1). Ähnlich zu einem regulären Gitter lässt sich ein Graph $\mathcal G$ auch über beliebig viele Abtastpunkte einer differenzierbaren Mannigfaltigkeit konstruieren. Es zeigt sich, dass mit steigender Abtastdichte und geeigneter Wahl der Kantengewichte die normalisierte Laplace-Matrix $\tilde{\mathbf L}$ zu dem kontinuierlichem Laplace-Beltrami Operator ∇^2 konvergiert [16]. Damit kann $\tilde{\mathbf L}$ als die diskrete Analogie des ∇^2 Operators auf Graphen verstanden werden. Der Laplace-Beltrami Operator $\nabla^2 f(p)$ misst dabei, in wie weit sich eine Funktion f an einem Punkt p von dem Durchschnitt aller Funktionspunkte um einen kleinen Bereich um p unterscheidet. Die Laplace-Matrix operiert dabei völlig analog, in dem sie misst, wie sehr sich eine (diskrete) Funktion

um einen Knoten im Vergleich zu seinen Nachbarknoten unterscheidet.

Die Eigenwerte und Eigenvektoren von \mathcal{L} helfen uns beim Verständnis der linearen Transformation einer Funktion \mathbf{f} (mehrfach) angewendet auf \mathcal{L} . Wir können dafür \mathbf{f} als Linearkombination der Eigenbasis $\mathbf{f} = \sum_{n=1}^{N} a_n \mathbf{u}_n$, $a_n \in \mathbb{R}$ schreiben und erhalten

$$\mathcal{L}^k \mathbf{f} = \sum_{n=1}^N a_n \mathcal{L}^k \mathbf{u}_n = \sum_{n=1}^N a_n \lambda_n^k \mathbf{u}_n.$$

Somit können Eigenschaften von \mathcal{L} und damit des Graphen selber durch dessen Eigenwerte und Eigenvektoren beschrieben werden.

Eigenschaften. $\mathcal{L} \in \mathbb{R}^{N \times N}$ ist eine reell symmetrische, positiv semidefinite Matrix [5]. Folglich besitzt \mathcal{L} nach Kapitel 1.1.1 genau N positiv reelle Eigenwerte $\{\lambda_n\}_{n=1}^N$ mit Ordnung $0 \le \lambda_1 \le \cdots \le \lambda_N$ und N korrespondierenden orthogonalen Eigenvektoren $\{\mathbf{u}_n\}_{n=1}^N$.

Die kombinatorische Laplace-Matrix \mathbf{L} ist nach (1.2) weiterhin schwach diagonaldominant. Insbesondere summiert sich jede Zeilen- und Spaltensumme von \mathbf{L} zu
Null auf, d.h. $\sum_{j=1}^{N} \mathbf{L}_{ij} = \sum_{j=1}^{N} \mathbf{L}_{ji} = 0$. Daraus folgt unmittelbar, dass $\lambda_1 = 0$, da $\mathbf{u}_1 = 1/\sqrt{N}[1, \dots, 1]^{\top} \in \mathbb{R}^N$ Eigenvektor von \mathbf{L} mit $\mathbf{L}\mathbf{u}_1 = \mathbf{0}$ [42]. $\tilde{\mathbf{L}}$ hingegen ist
nicht zwingend schwach diagonaldominant. Es lässt sich jedoch zeigen, dass auch für $\tilde{\mathbf{L}}$ gilt, dass $\lambda_1 = 0$ [5].

Eine der interessantesten Eigenschaften eines Graphen ist dessen Konnektivität. Die Laplace-Matrix \mathcal{L} bzw. deren Eigenwerte stellen ein geeignetes Mittel zur Untersuchung dieser Eigenschaft dar. So gilt beispielsweise für einen zusammenhängenden Graphen \mathcal{G} , dass $\lambda_2 > 0$. Falls $\lambda_i = 0$ und $\lambda_{i+1} \neq 0$, dann besitzt \mathcal{G} genau i zusammenhängende Komponenten [5]. Damit ist die Anzahl der Null-Eigenwerte äquivalent zu der Anzahl an Komponenten, die ein Graph besitzt. Für $\tilde{\mathbf{L}}$ lässt sich weiterhin zeigen, dass $\lambda_{\text{max}} \leq 2$ eine obere Schranke ihrer Eigenwerte ist [5].

Aus der Laplace-Matrix können ebenso Rückschlüsse über die kürzeste Pfaddistanz zweier Knoten gewonnen werden. So gilt für \mathcal{L}^k mit $k \in \mathbb{N}$, dass $\mathcal{L}_{ij}^k = 0$ genau dann, wenn $s(v_i, v_j) > k$ [16]. Damit beschreibt \mathcal{L}_i^k bildlich gesprochen die Menge an Knoten, die maximal k Kanten von v_i entfernt liegen.

1.2 Spektraler Faltungsoperator

Sei $\mathbf{f} \in \mathbb{R}^N$ ein Signal auf den Knoten eines Graphen \mathcal{G} , welches abhängig von der Struktur des Graphen weiter verarbeitet werden soll. Es ist jedoch nicht selbstver-

ständlich, wie recht einfache, dennoch fundamentale Signalverarbeitungsprozesse wie Translation oder Filterung und die daraus entstehende Faltung in der Domäne des Graphen definiert werden können [42]. So kann ein analoges Signal f(t) beispielsweise mittels f(t-3) um 3 nach rechts verschoben werden. Es ist hingegen völlig unklar, was es bedeutet, ein Graphsignal auf den Knoten um 3 nach rechts zu bewegen (vgl. [42]). Die spektrale Graphentheorie bietet uns dafür einen geeigneten Weg, indem Eingabesignale in das Spektrum des Graphen zerlegt bzw. abgebildet, modifiziert und wieder retransformiert werden können.

1.2.1 Graph-Fourier-Transformation

Das Spektrum eines Graphen \mathcal{G} bilden die Eigenwerte $\{\lambda_n\}_{n=1}^N$ der Laplace-Matrix \mathcal{L} von \mathcal{G} . Diese werden deshalb auch oft als die *Frequenzen* von \mathcal{G} betitelt. In der spektralen Domäne können wir ein Eingabeignal \mathbf{f} über \mathcal{G} dann analog wie ein zeitdiskretes Abtastsignal in der Fourier-Domäne behandeln.

Klassische Fourier-Transformation. Die Fourier-Transformation \hat{f} einer Funktion f(t) ist definiert als [42]

$$\hat{f}(\omega) := \left\langle f, e^{2\pi i \omega t} \right\rangle = \int_{\mathbb{R}} f(t) e^{-2\pi i \omega t} dt.$$

Die komplexen Exponentiale $e^{2\pi i\omega t}$ beschreiben dabei die Eigenfunktionen des eindimensionalen Laplace-Beltrami Operators [42]:

$$-\nabla^2 e^{2\pi i\omega t} = -\frac{\partial^2}{\partial t^2} e^{2\pi i\omega t} = (2\pi\omega)^2 e^{2\pi i\omega t}.$$
 (1.4)

 \hat{f} kann damit als die Ausdehnung von f in Bezug auf die Eigenfunktionen des Laplace-Beltrami Operators ∇^2 verstanden werden [16].

Analog lässt sich die *Graph-Fourier-Transformation* einer Funktion $f: \mathcal{V} \to \mathbb{R}$ bzw. $\mathbf{f} \in \mathbb{R}^N$ auf den Knoten eines Graphen \mathcal{G} als Ausdehnung von f in Bezug auf die Eigenvektoren $\{\mathbf{u}_n\}_{n=1}^N$ der Laplace-Matrix \mathcal{L} definieren [42]:

$$\hat{f}(\lambda_i) \coloneqq \langle \mathbf{f}, \mathbf{u}_i \rangle$$
 bzw. $\hat{\mathbf{f}} \coloneqq \mathbf{U}^{\top} \mathbf{f}$. (1.5)

Die inverse Graph-Fourier-Transformation ergibt sich dann als [42]

$$f(v_i) = \sum_{n=1}^{N} \hat{f}(\lambda_n)(\mathbf{u}_n)_i$$
 bzw. $\mathbf{f} = \mathbf{U}\mathbf{\hat{f}}$. (1.6)

In der klassischen Fourier-Analyse sind für die Eigenwerte $\{(2\pi\omega)^2\}_{\omega\in\mathbb{R}}$ in (1.4) nahe bei Null die korrespondieren Eigenfunktionen kleine, weich schwingende Funktionen, wohingegen für größere Eigenwerte bzw. Frequenzen die Eigenfunktionen sehr schnell und zügig anfangen zu oszillieren. Bei der Graph-Fourier-Transformation ist dies ähnlich. So ist für \mathbf{L} der erste Eigenvektor $\mathbf{u}_1 = 1/\sqrt{N}[1,\ldots,1]^{\mathsf{T}}$ zum Eigenwert $\lambda_1 = 0$ konstant und an jedem Knoten gleich. Generell zeigt sich, dass die Eigenvektoren geringer Frequenzen nur geringfügig im Graph variieren, wohingegen Eigenvektoren größerer Eigenwerte immer unähnlicher werden (vgl. [42]).

Die Graph-Fourier-Transformation (1.5) und ihre Inverse (1.6) bieten uns eine Möglichkeit ein Signal in zwei unterschiedlichen Domänen zu repräsentieren, nämlich der Knotendomäne, d.h. das unveränderte Signal auf der Knotenmenge $f(v_i)$, und der spektralen Domäne, d.h. das transformierte Signal in das Spektrum des Graphen $\hat{f}(\lambda_i)$. Diese Transformation erlaubt uns die Formulierung fundamentaler Signalverarbeitungsoperationen.

1.2.2 Spektrale Filterung

In der Signalverarbeitung versteht man unter der Frequenzfilterung die Transformation eines Eingabesignals in die Fourier-Domäne und der verstärkenden oder dämpfenden Veränderung der Amplituden der Frequenzkomponenten. Formal betrachtet ergibt dies

$$\hat{f}_{\text{out}}(\omega) := \hat{f}_{\text{in}}(\omega)\hat{g}(\omega)$$
 (1.7)

mit dem Filter $\hat{g} \colon \mathbb{R} \to \mathbb{R}$. Shuman u. a. zeigen, dass die Filterung in der Fourier-Domäne äquivalent zu einer Faltung in der Zeitdomäne ist, d.h.

$$(f_{\rm in} \star g)(t) := \int_{\mathbb{R}} f_{\rm in}(\tau) g(t - \tau) \, d\tau = f_{\rm out}(t). \tag{1.8}$$

Wir können die Filterung der Frequenzen in der Fourier-Domäne analog zu (1.7) für die spektrale Domäne auf Graphen über

$$\hat{f}_{\mathrm{out}}(\lambda_i) \coloneqq \hat{f}_{\mathrm{in}}(\lambda_i)\hat{g}(\lambda_i) \qquad \text{bzw.} \qquad \mathbf{\hat{f}}_{\mathrm{out}} \coloneqq \mathbf{\hat{f}}_{\mathrm{in}} \odot \mathbf{\hat{g}}$$

beschreiben, wobei \odot das elementweise Hadamard-Produkt ist [42]. $\hat{\mathbf{g}} \in \mathbb{R}^N$ ist damit ein *nicht-parametrischer* Filter, d.h. ein Filter, dessen Werte für alle Frequenzen $\{\lambda_n\}_{n=1}^N$ frei wählbar sind [8]. Daraus ergibt sich analog zu (1.8) der *spektrale Faltungsoperator* auf Graphen in der Knotendomäne mit Hilfe der Graph-Fourier-Transformation (1.5) und ihrer Inversen (1.6) als [8, 42]

$$\mathbf{f}_{\text{in}} \star \hat{\mathbf{g}} := \mathbf{U}((\mathbf{U}^{\top} \mathbf{f}_{\text{in}}) \odot \hat{\mathbf{g}}) = \mathbf{f}_{\text{out}}.$$
 (1.9)

1.2.3 Polynomielle Approximation

Es zeigt sich, dass die Benutzung des spektralen Faltungsoperators in (1.9) im Kontext eines CNNs auf Graphen mehrere Schwächen aufweist. So ist zum Beispiel die Auswertung von $\mathbf{f}_{\text{in}} \star \hat{\mathbf{g}}$ extrem berechnungsintensiv ist, denn die Multiplikation mit der dichtbesetzten Eigenvektormatrix U liegt in $\mathcal{O}(N^2)$ [8]. Zudem muss U zuerst bestimmt werden — ein kostspieliger Aufwand für Graphen mit möglicherweise weit mehr als hundert Knoten [25]. Desweiteren führt ein Filter $\hat{\mathbf{g}} \in \mathbb{R}^N$ der Größe N zu einem Lernaufwand in $\mathcal{O}(N)$, d.h. der Dimensionalität der Eingabedaten [8]. Ebenso kann $\hat{\mathbf{g}}$ so nicht für das Lernen auf Graphen mit variierendem N verwendet werden. Um die oben genannten Schwächen zu umgehen kann $\hat{g}(\lambda_i)$ über ein Polynom

$$\hat{g}(\lambda_i) \approx \sum_{k=0}^{K} c_k \lambda_i^k \tag{1.10}$$

vom Grad K mit Koeffizienten $\mathbf{c} := [c_0, \dots, c_K]^{\top} \in \mathbb{R}^{K+1}$ approximiert werden [8, 16]. Die Filtergröße sinkt somit auf einen konstanten Faktor K mit Lernaufwand $\mathcal{O}(K)$, dem gleichen Aufwand klassischer zweidimensionaler CNNs [8]. $\mathbf{f}_{\text{in}} \star \hat{\mathbf{g}}$ ergibt dann nach (1.1), (1.9) und (1.10) approximiert durch [8]

$$\mathbf{f}_{\text{in}} \star \mathbf{\hat{g}} \approx \sum_{k=0}^{K} c_k \mathbf{U} \mathbf{\Lambda}^k \mathbf{U}^{\top} \mathbf{f}_{\text{in}} = \sum_{k=0}^{K} c_k \mathcal{L}^k \mathbf{f}_{\text{in}}.$$
 (1.11)

Insbesondere ist die spektrale Faltung damit nicht mehr abhängig von der Berechnung der Eigenwerte bzw. Eigenvektoren von \mathcal{L} . Mittels Kapitel 1.1.2 kann $\mathbf{f}_{\text{in}} \star \hat{\mathbf{g}}$ in der Knotendomäne nun als eine lokaliserte lineare Transformation interpretiert werden. So sammelt ein Summand $\mathcal{L}^k \mathbf{f}_{\text{in}}$ des spektralen Filters an einem Knoten v genau die Signale von Knoten auf, die maximal k Kanten von v entfernt liegen [16].

Eine Faltung über $f_{\rm in}(v_i)$ wird damit als Linearkombination

$$f_{\text{out}}(v_i) \approx b_{ii} f_{\text{in}}(v_i) + \sum_{v_j \in \mathcal{N}_K(v_i)} b_{ij} f_{\text{in}}(v_j)$$

über dessen k-lokalisierte Nachbarschaft $\mathcal{N}_K(v_i)$ mit $b_{ij} := \sum_{k=0}^K c_k \mathcal{L}_{ij}^k$ beschrieben [42].

Tschebyschow-Polynome. Obwohl der Aufwand zur Bestimmung von $\mathbf{f}_{\text{in}} \star \hat{\mathbf{g}}$ durch die polynomielle Approximation und insbesondere durch den Wegfall der Berechnung der Eigenvektormatrix U deutlich reduziert wurde, ist diese immer noch recht teuer aufgrund der Berechnung der K-ten Potenz von \mathcal{L} . So ist \mathcal{L} zwar eine dünnbesetzte Matrix mit $|\mathcal{E}| + N \ll N^2$, $N \leq |\mathcal{E}|$, Einträgen, \mathcal{L}^K ist dies jedoch zwangsläufig nicht. Eine Lösung zu diesem Problem ist die Benutzung eines Polynoms mit einer rekursiven Formulierung. Ein rekursives Polynom, dass dafür üblicherweise genutzt wird, ist das Tschebyschow-Polynom, da sich dieses zusätzlich durch einen sehr günstigen Fehlerverlauf auszeichnet (vgl. [16]). Tschebyschow-Polynome bezeichnen eine Menge von Polynomen $T_k(x): \mathbb{R} \to \mathbb{R}$ mit dem rekursiven Zusammenhang

$$T_k(x) = 2x T_{k-1}(x) - T_{k-2}(x)$$

mit $T_0(x) = 1$ und $T_1(x) = x$ [16]. Ein Tschebyschow-Polynom T_k ist ein Polynom k-ten Grades und liegt im Intervall [-1,1] für $x \in [-1,1]$ [16]. Wir können diese Tatsache nutzen und anstatt T_k auf $\mathbf{\Lambda} \in [0, \lambda_{\max}]^{N \times N}$ auf die skalierten und verschobenen Eigenwerte $\tilde{\mathbf{\Lambda}} := 2\mathbf{\Lambda}/\lambda_{\max} - \mathbf{I} \in [-1,1]^{N \times N}$ anwenden [8]. Die spektrale Faltung mittels Tschebyschow-Polynomen ergibt sich dann nach (1.11) als

$$\mathbf{f}_{\text{in}} \star \hat{\mathbf{g}} \approx \sum_{k=0}^{K} c_k \mathbf{U} T_k (\tilde{\mathbf{\Lambda}}) \mathbf{U}^{\top} \mathbf{f}_{\text{in}}, \tag{1.12}$$

wobei die Werte $\mathbf{c} := [c_0, \dots, c_K]^{\top} \in \mathbb{R}^{K+1}$ nun die Koeffizienten der Tschebyschow-Polynome $T_k(\tilde{\mathbf{\Lambda}}) \in \mathbb{R}^{N \times N}$ bilden [8]. $\mathbf{U}T_k(\tilde{\mathbf{\Lambda}})\mathbf{U}^{\top}$ kann aufgrund der polynomiellen Form von T_k und (1.1) ebenso auf $T_k(\tilde{\mathcal{L}})$ mit $\tilde{\mathcal{L}} := \mathbf{U}\tilde{\mathbf{\Lambda}}\mathbf{U}^{\top} = \frac{2}{\lambda_{\text{max}}}\mathcal{L} - \mathbf{I}$ angewendet werden [8]. Damit kann (1.12) weiter vereinfacht werden zu

$$\mathbf{f}_{\rm in} \star \hat{\mathbf{g}} \approx \sum_{k=0}^{K} c_k T_k (\tilde{\mathcal{L}}) \mathbf{f}_{\rm in}. \tag{1.13}$$

und ist nun ein rekursiv formulierter Faltungsoperator, der weiterhin ohne die explizite Berechnung von U auskommt [8]. Für \mathcal{L} kann $\lambda_{\max} \leq 2$ auf dessen obere Schranke, d.h. $\lambda_{\max} \coloneqq 2$, gesetzt werden sodass die Berechnung von λ_{\max} vermieden werden kann ohne die Schranken von $\tilde{\Lambda} \in [-1,1]^{N \times N}$ zu verletzen.

Der rekursive Zusammenhang von T_k hilft uns dabei, $\mathbf{f}_{\text{in}} \star \hat{\mathbf{g}}$ effizient zu bestimmen. Dafür muss $\bar{f}(k) := T_k(\tilde{\mathcal{L}})\mathbf{f}_{\text{in}} \in \mathbb{R}^N$ für alle $k \in \{0, \dots, K\}$ rekursiv mit

$$\bar{f}(0) = \mathbf{f}_{\text{in}}$$
 $\bar{f}(1) = \tilde{\mathcal{L}} \mathbf{f}_{\text{in}}$ $\bar{f}(k) = 2\tilde{\mathcal{L}} \bar{f}(k-1) - \bar{f}(k-2)$

berechnet werden. Dann ergibt sich $\mathbf{f}_{\text{out}} = \left[\bar{f}(0), \bar{f}(1), \dots, \bar{f}(K)\right] \mathbf{c} \in \mathbb{R}^N$ (vgl. [16]). \mathbf{f}_{out} lässt sich damit über K+1 Multiplikationen einer dünnbesetzen Matrix mit einem Vektor und einer abschließenden Vektormultplikation beschreiben. Mit $N \leq |\mathcal{E}|$ ergibt dies eine finale Laufzeit der spektralen Faltung von $\mathcal{O}(K|\mathcal{E}|)$ [8].

Implementierung. Für gewöhnlich besteht eine CNN-Schicht nicht nur aus einem, sondern aus $M_{\rm in}$ vielen Signalen bzw. Merkmalen pro Knoten mit jeweils unterschiedlichen Filtern bzw. Gewichten pro Ein- und Ausgabekarte. In klassichen zweidimensionalen CNNs werden diese Merkmale auf $M_{\rm out}$ viele Merkmale abgebildet, in dem für jede Ausgabekarte über jede Eingabekarte gefaltet und dessen Ergebnisse sukzessive aufsummiert werden (vgl. Kapitel ??). Modellieren wir diesen Fall für den spektralen Faltungsoperator, dann erhalten wir rekursiv für eine Merkmalsmatrix $\mathbf{F}_{\rm in} \in \mathbb{R}^{N \times M_{\rm in}}$ gefaltet auf eine Merkmalsmatrix $\mathbf{F}_{\rm out} \in \mathbb{R}^{N \times M_{\rm out}}$ über den N Knoten eines Graphen \mathcal{G} mittels des Filtertensors $\mathbf{W} \in \mathbb{R}^{(K+1) \times M_{\rm in} \times M_{\rm out}}$

$$\mathbf{F}_{\mathrm{out}} \coloneqq \sum_{k=0}^{K} \mathbf{\bar{F}}_k,$$

wobei $\bar{\mathbf{F}}_k = \left(2\tilde{\mathcal{L}}\,\bar{\mathbf{F}}_{k-1} - \bar{\mathbf{F}}_{k-2}\right)\mathbf{W}_k \in \mathbb{R}^{N\times M_{\mathrm{out}}} \text{ mit } \bar{\mathbf{F}}_0 = \mathbf{F}_{\mathrm{in}}\mathbf{W}_0 \text{ und } \bar{\mathbf{F}}_1 = \tilde{\mathcal{L}}\,\mathbf{F}_{\mathrm{in}}\mathbf{W}_1.$

1.3 Graph Convolutional Networks

Kipf und Welling motivieren einen weiteren Ansatz zur Faltung auf Graphen, genannt Graph Convolutional Network (GCN), der auf der Methodik des spekralen Faltungsoperators aus Kapitel 1.2 aufbaut und dabei wie eine "differenzierbare und parametrisierte Generalisierung des eindimensionalen Weisfeiler-Lehman-Algorithmus auf Graphen" fungiert [25].

Faltungsoperator. Sei $\mathbf{f}_{\mathrm{in}} \star \hat{\mathbf{g}} \approx \sum_{k=0}^{K} c_k T_k (\tilde{\mathcal{L}}) \mathbf{f}_{\mathrm{in}}$ der in (1.13) definierte spektrale Faltungsoperator mit K=1. Dann ist $\mathbf{f}_{\mathrm{in}} \star \hat{\mathbf{g}}$ eine lineare Funktion bezüglich \mathcal{L} und damit eine lineare Funktion auf dem Spektrum des Graphen [25]. Mit K=1 betrachtet der spektrale Faltungsoperator nur noch die lokale Nachbarschaft eines jeden Knotens (vgl. 1.2.3). Es ist anzumerken, dass dies in der Regel keinen Nachteil darstellt. So hat es sich bei gegenwärtigen "State-of-the-Art"-CNNs auf Bildern ebenfalls bewährt, nur noch über minimale 3×3 Filtergrößen zu falten und stattdessen Merkmale weit entfernterer Knoten über die mehrfache Aneinanderreihung der Faltungsschichten mittels tieferer Netze zu gewinnen (vgl. [18, 25, 44]). Unter dieser Restriktion vereinfacht sich $\mathbf{f}_{\mathrm{in}} \star \hat{\mathbf{g}}$ zu

$$\mathbf{f}_{\text{in}} \star \hat{\mathbf{g}} \approx c_0 \, \mathbf{f}_{\text{in}} + c_1 \left(\frac{2}{\lambda_{\text{max}}} \mathcal{L} - \mathbf{I} \right) \mathbf{f}_{\text{in}}$$
 (1.14)

mit zwei freien Parametern c_0 und c_1 [25]. Für $\tilde{\mathbf{L}}$ auf einem zusammenhängenden Graphen \mathcal{G} gilt dann nach (1.3) und (1.14) weiter

$$\mathbf{f}_{\text{in}} \star \mathbf{\hat{g}} \approx c_0 \,\mathbf{f}_{\text{in}} + c_1 \big(\tilde{\mathbf{L}} - \mathbf{I} \big) \mathbf{f}_{\text{in}} = c_0 \,\mathbf{f}_{\text{in}} - c_1 \mathbf{D}^{-\frac{1}{2}} \mathbf{A} \mathbf{D}^{-\frac{1}{2}} \mathbf{f}_{\text{in}}, \tag{1.15}$$

wobei $\lambda_{\text{max}} := 2$ auf dessen obere Schranke gesetzt wird [25]. Um die Gefahr des Overfittings und die Anzahl an Berechnungen pro Schicht weiter zu beschränken, reduziert sich (1.15) mit einem einzigen Parameter $c := c_0$ mit $c = -c_1$ zu [25]

$$\mathbf{f}_{\mathrm{in}} \star \mathbf{\hat{g}} \approx c \Big(\mathbf{I} + \mathbf{D}^{-\frac{1}{2}} \mathbf{A} \mathbf{D}^{-\frac{1}{2}} \Big) \mathbf{f}_{\mathrm{in}}.$$

Die skalierten Eigenwerte von $\tilde{\mathbf{\Lambda}}$ liegen aufgrund der Addition mit \mathbf{I} nun im Intervall [0,2] (vgl. [25]). Demnach können wiederholte Anwendungen des Faltungsoperators zu "numerischen Instabilitäten und folglich zu explodierenden oder verschwindenen Gradienten" führen [25]. Kipf und Welling führen zur Behebung dieses Problems die folgende Renormalisierung durch: $\mathbf{I} + \mathbf{D}^{-1/2} \mathbf{A} \mathbf{D}^{-1/2} \to \tilde{\mathbf{D}}^{-1/2} \tilde{\mathbf{A}} \tilde{\mathbf{D}}^{-1/2}$ mit $\tilde{\mathbf{A}} := \mathbf{A} + \mathbf{I}$ und $\tilde{\mathbf{D}}_{ii} := \sum_{j=1}^{N} \tilde{\mathbf{A}}_{ij}$ bzw. $\tilde{\mathbf{D}}_{ii} = \mathbf{D} + \mathbf{I}$. Der entgültige Faltungsoperator des GCNs ergibt sich dann als

$$\mathbf{f}_{\text{in}} \star \hat{\mathbf{g}} \approx c \, \tilde{\mathbf{D}}^{-\frac{1}{2}} \tilde{\mathbf{A}} \tilde{\mathbf{D}}^{-\frac{1}{2}} \mathbf{f}_{\text{in}}$$
 (1.16)

auf einem einzigen freien Parameter $c \in \mathbb{R}$.

Implementierung. Die Faltung des GCNs auf Merkmalsmatrizen lässt sich analog zur Tensorimplementierung des spektralen Faltungsoperators in Kapitel 1.2.3 beschreiben, mit dem Unterschied, dass wir aufgrund der Festlegung von K=1

```
Eingabe: Initiale Knotenfärbung \mathbf{f}^{(0)} \in \mathbb{R}^N

Ausgabe: Finale Knotenfärbung \mathbf{f}^{(T)} \in \mathbb{R}^N nach T Durchläufen t \leftarrow 0

repeat
\mathbf{for} \ v_i \in \mathcal{V} \ \mathbf{do}
\mathbf{f}_i^{(t+1)} \leftarrow \mathrm{hash} \left( \sum_{v_j \in \mathcal{N}(v_i)} \mathbf{f}_j^{(t)} \right)
end \mathbf{for}
t \leftarrow t + 1
until Konvergenz
return \mathbf{f}^{(T)}
```

Algorithmus 1.1: Eindimensionaler Weisfeiler-Lehman-Algorithmus auf einer initialen Knotenfärbung bzw. Merkmalsfunktion $\mathbf{f}^{(0)} \in \mathbb{R}^N$ eines Graphen \mathcal{G} mit $v_i \in \mathcal{N}(v_i)$ [52]. Der Prozess der Verfärbung eines jeden Knotens v_i auf Basis der Farben seiner lokalen Nachbarsknoten wird solange wiederholt, bis diese konvergieren.

keinen Filtertensor, sondern lediglich eine Filtermatrix $\mathbf{W} \in \mathbb{R}^{M_{\text{in}} \times M_{\text{out}}}$ nutzen. Die Faltung einer Eingabemerkmalsmatrix $\mathbf{F}_{\text{in}} \in \mathbb{R}^{N \times M_{\text{in}}}$ auf eine Ausgabemerkmalsmatrix $\mathbf{F}_{\text{out}} \in \mathbb{R}^{N \times M_{\text{out}}}$ ergibt sich dann als

$$\mathbf{F}_{\text{out}} := \tilde{\mathbf{D}}^{-\frac{1}{2}} \tilde{\mathbf{A}} \tilde{\mathbf{D}}^{-\frac{1}{2}} \mathbf{F}_{\text{in}} \mathbf{W}$$
 (1.17)

mit Faltungsaufwand $\mathcal{O}(M_{\rm in}M_{\rm out}|\mathcal{E}|)$, weil $\tilde{\mathbf{A}}\mathbf{F}_{\rm in}$ effizient mit der Multiplikation einer dünnbesetzten mit einer dichtbesetzten Matrix implementiert werden kann [25].

Beziehung zum Weisfeiler-Lehman-Algorithmus. Der eindimensionale Weisfeiler-Lehman Algorithmus beschreibt eine weit untersuchte Methode zur Knotenklassifizierung eines Graphen basierend auf einer initialen Färbung bzw. Merkmalsfunktion auf den Knoten eines Graphen \mathcal{G} , die unter anderem zur Bestimmung von Graphisomorphismen genutzt wird [10]. Basierend auf einer initialen kontinuierlichen Knotenfärbung $\mathbf{f}^{(0)} \in \mathbb{R}^N$ wird die Farbe eines jeden Knotens $v_i \in \mathcal{V}$ sukzessive mit Hilfe einer Hashfunktion hash (\cdot) so angepasst, dass sie die vorangegangene Farbe des Knotens zusammen mit den Farben seiner lokalen Nachbarschaft repräsentiert. Dieser Prozess wiederholt sich solange, bis eine stabile Knotenfärbung gefunden wurde, d.h. die gefundene Färbung des Graphen konvergiert (vgl. Algorithmus 1.1).

Sei die Hashfunktion nun gegeben als eine differenzierbare, nicht-lineare Aktivierungsfunktion $\sigma \colon \mathbb{R} \to \mathbb{R}$, beispielsweise ReLU(·) := $\max(\cdot, 0)$, eines neuronalen Netzes. Dann ergibt sich eine Faltungsschicht des GCNs durch die Verkettung des

Faltungsoperators mit anschließender Aktivierung als

$$\mathbf{f}_{i}^{(t+1)} = \sigma \left(\sum_{v_{j} \in \mathcal{N}(v_{i})} \frac{w(v_{i}, v_{j})}{\sqrt{d_{i}d_{j}}} \mathbf{f}_{j}^{(t)} \mathbf{W}^{(t)} \right),$$

wobei $w(v_i, v_j)/\sqrt{d_i d_j} \in \mathbb{R}$ die Normalisierungskonstante für die Kante $(v_i, v_j) \in \mathcal{E}$ entsprechend der Normalisierung $\tilde{\mathbf{D}}^{-1/2}\tilde{\mathbf{A}}\tilde{\mathbf{D}}^{-1/2}$ aus (1.16) und $\mathbf{W}^{(t)} \in \mathbb{R}^{N \times N}$ die Filtermatrix der t-en Faltungsschicht beschreibt [25]. Folglich kann die Faltung des GCNs als "differenzierbare und parametrisierte Generalisierung des eindimensionalen Weisfeiler-Lehman-Algorithmus auf Graphen" verstanden werden [25].

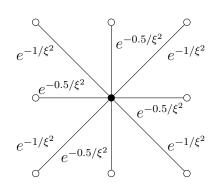
1.4 Erweiterung auf Graphen im zweidimensionalen Raum

Die Ansätze von Defferrard u. a. aus Kapitel 1.2 und von Kipf und Welling aus Kapitel 1.3 zeigen konkurrenzfähige Resultate auf einer Reihe von Datensätzen auf Graphen (vgl. [8, 25]). So erreicht das GCN zum Beispiel in der teilweise-überwachten Knotenklassifizierung von Referenzgraphen, d.h. einer Menge von Knoten, die Dokumente über eine Reihe von Bag-of-Words-Merkmalen repräsentieren und (ungerichtet) über dessen Referenzierungen miteinander verbunden sind, beachtliche Ergebnisse und schneidet in diesen sogar knapp besser ab als über die Tschebyschow-Approximation mit K=2 und K=3 [25].

Die spektrale Faltung auf Graphen entspricht einer Generalisierung der Faltung klassischer CNNs auf zweidimensionalen Bildern [22]. Es ist jedoch anzumerken, dass die spektrale Faltung im Gegensatz zur klassischen Faltung auf einem regulären Gitter insbesondere rotationsinvariant ist. Das ist in der Regel für generelle Graphen keine Schwäche, schließlich kann den Knoten bzw. Kanten eines Graphen, kodiert als Adjazenzmatrix, keine Örtlichkeit bzw. Richtung (wie links, rechts, oben oder unten) zugeordnet werden. Die Rotationsinvarianz kann folglich sowohl als Einschränkung als auch als Vorteil interpretiert werden, abhängig von dem Problem, welches man betrachtet [8].

Im Kontext dieser Arbeit, dem Lernen auf Graphen im zweidimensionalen euklidischen Raum, bei denen Graphknoten eine eindeutige Position besitzen, ist die Rotationsinvarianz weitestgehend unerwünscht. Das kann leicht verifiziert werden, indem wir den Filter des GCNs auf einer Graphrepräsentation eines Gitters mit Abstand $||1||_2$ visualisieren (vgl. Abbildung 1.2). Diese Repräsentation entspricht damit

(-1, -1)	(0, -1)	(1, -1)
(-1,0)	(0,0)	(1,0)
(-1,1)	(0,1)	(1,1)



(a) Reguläres Gitter

(b) Graphrepräsentation

Abbildung 1.2: Illustration (a) eines 3×3 großen regulären Gitters zentriert um den Punkt (0,0) und (b) dessen lokale Nachbarschaft der entsprechenden Graphrepräsentation mit einer Konnektivität von 8 bei horizontalen bzw. vertikalen Kantengewichten mit $\exp(-0.5/\xi^2) \in \mathbb{R}$ bzw. mit $\exp(-1/\xi^2) \in \mathbb{R}$ bei den Diagonalen.

genau dem Problem der zweidimensionalen Faltung auf Bildern mit einer Filtergröße von 3×3 . Hier zeigt sich jedoch besonders deutlich die Limitierung des Netzes durch die Rotationsinvarianz. Wohingegen wir bei klassischen CNNs 3×3 unterschiedliche Parameter mit eindeutiger Örtlichkeit auf den benachbarten Bildpixeln trainieren, reduziert sich der Filter des GCNs (vereinfacht ohne Normalisierung mit $\tilde{\mathbf{D}}^{-1/2}$) effektiv zu einer Filtermatrix der Form

$$\begin{bmatrix} ce^{-1/\xi^2} & ce^{-0.5/\xi^2} & ce^{-1/\xi^2} \\ ce^{-0.5/\xi^2} & c & ce^{-0.5/\xi^2} \\ ce^{-1/\xi^2} & ce^{-0.5/\xi^2} & ce^{-1/\xi^2} \end{bmatrix} = c \begin{bmatrix} e^{-1/\xi^2} & e^{-0.5/\xi^2} & e^{-1/\xi^2} \\ e^{-0.5/\xi^2} & 1 & e^{-0.5/\xi^2} \\ e^{-1/\xi^2} & e^{-0.5/\xi^2} & e^{-1/\xi^2} \end{bmatrix}$$

mit einem einzigen trainierbaren Parameter $c \in \mathbb{R}$ bei horizontalen bzw. vertikalen Kantengewichten nach (??) mit $\exp(-0.5/\xi^2) \in \mathbb{R}$ bzw. mit $\exp(-1/\xi^2) \in \mathbb{R}$ bei den Diagonalen. Damit reduziert sich das Training einer Faltungsschicht eines solchen GCNs letztendlich auf eine Skalarmultiplikation. Es scheint schwer vorstellbar mit diesem Ansatz komplexe Probleme wie zum Beispiel das Segmentieren eines Bildes zu lösen (vgl. [22]). Ein Vergleich zwischen der spektralen Faltung auf regulären Gittergraphen und der klassischen zweidimensionalen Faltung auf Bildern wird der spektralen Faltung aber nicht gerecht, schließlich wurden die klassischen CNNs speziell für die Anwendung auf Gittern entwickelt. So ist es zu erwarten, dass durch

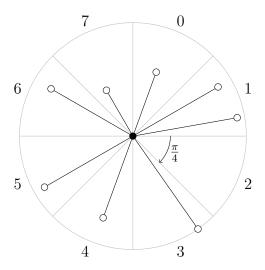


Abbildung 1.3: Partitionierung eines Graphknotens im Uhrzeigersinn in P=8 Bereiche mit gleichmäßigen Innenwinkeln der Größe $\pi/4$.

die Formulierung einer Faltung für generelle Graphen gewisse Einschränkungen in Kauf genommen werden müssen. Im Folgenden lässt sich der Faltungsoperator der GCNs aber insofern modifizieren, dass sich dieser für beliebige Graphen in einem zweidimensionalen euklidischen Raum äquivalent zu der klassischen Formulierung auf regulären Gittern verhält.

1.4.1 Partitionierung

Sei \mathcal{G} ein Graph im zweidimensionalen euklidischen Raum, definiert über dessen Adjazenzmatrizen $\mathbf{A}_{\text{dist}} \in [0,1)^{N \times N}$ und $\mathbf{A}_{\text{rad}} \in [0,2\pi]^{N \times N}$ (vgl. Kapitel ??). Dann lässt sich \mathcal{G} in $P \in \mathbb{N}$ Bereiche $\{\mathbf{A}_p\}_{p=0}^{P-1}$ partitionieren, sodass

$$(\mathbf{A}_p)_{ij} \coloneqq \begin{cases} (\mathbf{A}_{\text{dist}})_{ij}, & \text{wenn } (\mathbf{A}_{\text{rad}})_{ij} \in (2\pi p/P, 2\pi(p+1)/P], \\ 0, & \text{sonst.} \end{cases}$$

Damit beschreiben die Matrizen $\{\mathbf{A}_p\}_{p=0}^{P-1}$ disjunkte Partitionen der Kanten des Graphen \mathcal{G} abhängig von ihren Ausrichtungen im Raum mit $\mathbf{A}_{\text{dist}} = \sum_{p=0}^{P-1} \mathbf{A}_p$. \mathbf{A}_p ist insbesondere nicht symmetrisch, da $(\mathbf{A}_{\text{rad}})_{ij} \neq (\mathbf{A}_{\text{rad}})_{ji}$ für alle $v_i, v_j \in \mathcal{V}$ mit $v_j \in \mathcal{N}(v_i)$. Abbildung 1.3 veranschaulicht den Prozess der Partitionierung. Mit P=8 erhalten die jeweiligen Bereiche zum Beispiel einen gleichmäßigen Innenwinkel der Größe $\pi/4$.

Faltungsoperator. Es lässt sich analog zu Kapitel 1.3 ein Faltungsoperator definieren, bei dem nun jeder Partition ein eigener frei trainierbarer Parameter zugeordnet wird. Der Parameter einer Partition hat damit folglich eine eindeutige Örtlichkeitszuweisung über das Intervall bzw. den Bereich der Richtungen seiner Kanten. Analog zu (1.16) muss dafür zuerst die (Re-)normalisierung der Form

$$\tilde{\mathbf{D}}_{\mathrm{dist}}^{-\frac{1}{2}}\tilde{\mathbf{A}}_{\mathrm{dist}}\tilde{\mathbf{D}}_{\mathrm{dist}}^{-\frac{1}{2}} = \tilde{\mathbf{D}}_{\mathrm{dist}}^{-1} + \sum_{p=0}^{P-1} \tilde{\mathbf{D}}_{\mathrm{dist}}^{-\frac{1}{2}} \mathbf{A}_{p} \tilde{\mathbf{D}}_{\mathrm{dist}}^{-\frac{1}{2}}$$

mit $\tilde{\mathbf{A}}_{\text{dist}} \coloneqq \mathbf{A}_{\text{dist}} + \mathbf{I}$ und $\left(\tilde{\mathbf{D}}_{\text{dist}}\right)_{ii} \coloneqq \sum_{j=1}^{N} \left(\tilde{\mathbf{A}}_{\text{dist}}\right)_{ij}$ durchgeführt werden. Dies lässt sich mit Hilfe von $\mathbf{A}_{\text{dist}} = \sum_{p=0}^{P-1} \mathbf{A}_{p}$ und $\tilde{\mathbf{D}}_{\text{dist}}^{-1/2} \tilde{\mathbf{D}}_{\text{dist}}^{-1/2} = \tilde{\mathbf{D}}_{\text{dist}}^{-1}$ verifizieren. Im Folgenden sei $\tilde{\mathbf{A}}_{p} \coloneqq \tilde{\mathbf{D}}_{\text{dist}}^{-1/2} \mathbf{A}_{p} \tilde{\mathbf{D}}_{\text{dist}}^{-1/2}$ für $p \in \{0, \dots, P-1\}$ und $\tilde{\mathbf{A}}_{P} \coloneqq \tilde{\mathbf{D}}_{\text{dist}}^{-1}$. Dann folgt für den Faltungsoperatur $\mathbf{f}_{\text{in}} \star \hat{\mathbf{g}}$ auf Graphen im zweidimensionalen euklidischen Raum, dass dieser über

$$\mathbf{f}_{\rm in} \star \hat{\mathbf{g}} \approx \sum_{p=0}^{P} c_p \tilde{\mathbf{A}}_p \mathbf{f}_{\rm in} \tag{1.18}$$

mit den freien Parametern $\left[c_0,\ldots,c_P\right]^{\top}\in\mathbb{R}^{P+1}$ beschrieben werden kann.

Es stellt sich heraus, dass die Faltung in (1.18) auf den Partitionen eines regulären Gittergraphen mit P=8 äquivalent zu der klassischen Faltung auf einem regulären Gitter mit Filtergröße 3×3 ist. Sei dafür \mathcal{G} ein (unendlicher) regulärer Gittergraph bei einer Konnektivität von 8 und \mathbf{f}_{in} Merkmalsvektor auf dem Graphen mit Koordinatenindexnotation $(\mathbf{f}_{in})_{x,y}$. Die klassische Faltung conv2d an einem Gitterpunkt (x,y) ist damit gegeben als

conv2d(
$$\mathbf{f}_{\text{in}}$$
)_{x,y} = $\sum_{i,j \in \{1,2,3\}} (\mathbf{f}_{\text{in}})_{x+i-2,y+j-2} \mathbf{W}_{i,j}$,

wobei $\mathbf{W} \in \mathbb{R}^{3 \times 3}$ eine Filtermatrix der Größe 3×3 ist. Da $\tilde{\mathbf{A}}_{\text{dist}}$ ein reguläres Gitter beschreibt sind die Einträge ihrer Matrixreihen äquivalent unter unterschiedlicher Permutation und folglich sind die Einträge auf der Diagonalen von $\tilde{\mathbf{D}}_{\text{dist}}$ identisch (o.B.d.A. entfällt hier die Randknotenbetrachtung). Aufgrund der Partitionierung von \mathbf{A}_{dist} in 8 disjunkte Bereiche $\left\{\tilde{\mathbf{A}}_p\right\}_{p=0}^7$ enthält $\tilde{\mathbf{A}}_p$ genau einen Eintrag pro Matrixreihe korrespondierend zu einer Kante des regulären Gitters. Für $p \in \{1, 3, 5, 7\}$ beschreibt $\tilde{\mathbf{A}}_p$ die horizontalen und vertikalen Kanten des Graphen mit jeweils gleichen Einträgen $\theta_0 \in \mathbb{R}$. Analog verweist $\tilde{\mathbf{A}}_p$ für $p \in \{0, 2, 4, 6\}$ auf die diagonalen Kanten des Graphen mit den festen Einträgen $\theta_1 \in \mathbb{R}$. Sei weiterhin o.B.d.A.

 $\theta_2 := \left(\tilde{\mathbf{D}}_{\text{dist}}^{-1}\right)_{ii}$ für beliebiges $i \in \{0, \dots, N\}$. Mit der Zuordnung

$$\mathbf{W} = \begin{bmatrix} c_6 \theta_1 & c_7 \theta_0 & c_0 \theta_1 \\ c_5 \theta_0 & c_8 \theta_2 & c_1 \theta_0 \\ c_4 \theta_1 & c_3 \theta_0 & c_2 \theta_1 \end{bmatrix}$$

für den Faltungsoperator $\mathbf{f}_{in} \star \hat{\mathbf{g}}$ aus (1.18) mit den Parametern $[c_0, \dots, c_8]^{\top} \in \mathbb{R}^9$ folgt damit sofort die Äquivalenz zu conv $2d(\mathbf{f}_{in})$ auf regulären Gittern.

Implementierung. Analog zu (1.17) lässt sich die Faltung für Merkmalsmatrizen $\mathbf{F}_{\text{in}} \in \mathbb{R}^{N \times M_{\text{in}}}$ und $\mathbf{F}_{\text{out}} \in \mathbb{R}^{N \times M_{\text{out}}}$ über einem Filtertensor $\mathbf{W} \in \mathbb{R}^{(P+1) \times M_{\text{in}} \times M_{\text{out}}}$ als

$$\mathbf{F}_{\mathrm{out}}\coloneqq\sum_{p=0}^{P}\mathbf{\tilde{A}}_{p}\mathbf{F}_{\mathrm{in}}\mathbf{W}_{p+1}$$

beschreiben. Es ist anzumerken, dass die Multiplikation mit den dünnbesetzten partitionierten Adjazenzmatrizen $\left\{\tilde{\mathbf{A}}_p\right\}_{p=0}^P$ extrem effizient ist, da $|\mathcal{E}_p| \ll |\mathcal{E}|$ und insbesondere $\sum_{p=0}^P |\mathcal{E}_p| = |\mathcal{E}| + N$ gilt, wobei $\mathcal{E}_p \in \mathcal{V} \times \mathcal{V}$ die Kantenmenge der Adjazenzmatrix $\tilde{\mathbf{A}}_p$ beschreibt. Die Laufzeit erhöht sich jedoch im Vergleich zu (1.17) durch die P-fache Multiplikation mit der Filtermatrix \mathbf{W}_p zu $\mathcal{O}(PM_{\rm in}M_{\rm out}|\mathcal{E}|)$.

Obwohl die Faltung auf den Partitionen eines Graphen insbesondere durch die Äquivalenz zur klassischen Faltung auf regulären Gittern vielversprechend erscheint, gehen dabei dennoch Informationen über die Ausrichtung der Kanten im Raum verloren. Kanten mit verschiedenen Richtungen im Intervall $(2\pi p/P, 2\pi(p+1)/P]$ landen jeweils in der gleichen Partition p, auch wenn sich diese eventuell extrem unterscheiden. Eine Lösung zu diesem Problem ist sicherlich, P insoweit zu erhöhen, dass die Innenwinkel der einzelnen Partitionen entsprechend klein werden. Dies erscheint jedoch für beliebige, unbekannte Graphstrukturen nicht zwangsläufig sinnvoll. Neben dem erhöhten Aufwand der Faltung erhalten wir im schlimmsten Fall viele Partitionsmatrizen \mathbf{A}_p , die eine Nullmatrix $\mathbf{0}$ darstellen oder nur extrem wenige Kanten beinhalten. Kleinste Veränderungen in den Ausrichtungen der Kanten sorgen dann schließlich dafür, dass eine komplett andere Filtermatrix angesprochen wird. Ein dazu alternativ entwickelter Ansatz ist die Approximation des Filters über stückweise stetiger Polynome zwischen den Partitionsgrenzen des Graphen mit Hilfe von B-Spline-Kurven.

1.4.2 Polynomielle Approximation über B-Spline-Kurven

Eine B-Spline-Kurve beschreibt eine stückweise polynomielle Approximation einer Kurve vom Grad $K \in \mathbb{N}$ über M+1 Kontrollpunkten $\mathbf{d}_0, \ldots, \mathbf{d}_M \in \mathbb{R}^d$ [7]. Eine B-Spline Kurve kann dabei offen, d.h. mit beliebigen Endpunkten, sowie geschlossen, d.h. mit gleichem Anfangs- und Endpunkt, beschrieben werden [2]. Die geschlossene B-Spline-Kurve b(t) ist auf dem Intervall $t \in (t_0, t_{M+1}]$ definiert als

$$b(t) := \sum_{m=0}^{M} \mathbf{d}_m \mathcal{N}_m^K(t), \tag{1.19}$$

mit den *B-Spline-Funktionen* $\left\{\mathbf{N}_{m}^{K}\right\}_{m=0}^{M}$ zu einem *Knotenvektor* $\tau \in \mathbb{R}^{M+K+2}$ der Form $\tau \coloneqq [t_{0}, \ldots, t_{M+K+1}]^{\top}$ mit der Bedingung, dass $t_{M+k+2} \coloneqq t_{M+k+1} + (t_{k+1} - t_{k})$ für $k \in \{0, \ldots, K-1\}$ [2]. Die B-Spline-Funktion $\mathbf{N}_{m}^{K} \colon (t_{0}, t_{m+1}] \to [0, 1]$ ist rekursiv über $k \in \{0, \ldots, K\}$ definiert mit der Initialisierung (k = 0)

$$\mathbf{N}_{m}^{0}(t) := \begin{cases} 1, & \text{falls } t \in (t_{m}, t_{m+1}], \\ 0, & \text{sonst} \end{cases}$$

und dem Rekursionsschritt $(k-1 \rightarrow k)$

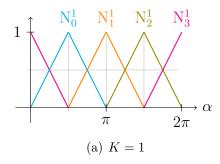
$$N_m^k(t) := \frac{t - t_m}{t_{m+k} - t_m} N_m^{k-1}(t) + \frac{t_{m+k+1} - t}{t_{m+k+1} - t_{m+1}} N_{m+1}^{k-1}(t)$$

für $t \in (t_m, t_{M+1}]$ sowie $N_m^k(t) := N_m^k(t - t_0 + t_{M+1})$ für $t \in (t_0, t_m]$ [2]. Ein Kontrollpunkt \mathbf{d}_m beeinflusst die Kurve damit lediglich im Intervall $t_m < t \le t_{m+K+1}$. Die Größe von K wird deshalb auch oft lokale Kontrollierbarkeit genannt. Weiterhin gilt für die Aufsummierung der B-Spline-Funktionen $\left\{N_m^K\right\}_{m=0}^M$, dass $\sum_{m=0}^M N_m^K(t) = 1$ für beliebige $K \in \mathbb{N}$ und $t \in (t_0, t_{M+1}]$ [7].

Wir können die Definition der B-Spline-Kurve b(t) aus (1.19) nutzen, um sie aufbauend auf Kapitel 1.4.1 in das Anwendungsgebiet eines stückweisen polynomiellen Filters $b(\alpha)$ auf den Richtungen bzw. Winkeln eines Graphen \mathcal{G} , beschrieben durch \mathbf{A}_{dist} und \mathbf{A}_{rad} , zu übertragen. Sei dafür $b \colon [0, 2\pi] \to \mathbb{R}$ im Folgenden eine B-Spline-Kurve auf den Winkeln der Graphkanten mit

$$b(\alpha) := \sum_{p=0}^{P-1} c_p N_p^K(\alpha),$$

wobei die freien Parameter $[c_0, \dots, c_{P-1}]^{\top} \in \mathbb{R}^P$ aus (1.18) nun die Koeffizienten der



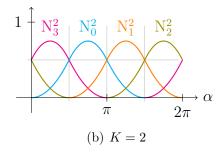


Abbildung 1.4: Illustration geschlossener B-Spline-Funktionen $N_p^K : (0, 2\pi] \to [0, 1]$ für P = 4 gleichmäßig verteilter Kontrollpunkte, einmal mit lokaler Kontrollierbarkeit K = 1 (a) und einmal mit K = 2 (b).

B-Spline-Funktionen $\left\{N_p^K\right\}_{p=0}^{P-1}$ bilden. Insbesondere definieren wir $b(0) \coloneqq 0$, da der Winkel 0 in der Adjazenzmatrix $\mathbf{A}_{\mathrm{rad}}$ weiterhin angeben soll, dass $(v_i, v_j) \notin \mathcal{E}$. Wir können uns $b(\alpha)$ damit weiterhin als eine P-fache Partitionierung von \mathcal{G} auf Basis seiner Kantenausrichtungen vorstellen, mit dem Unterschied, dass $b(\alpha)$ nun eine lokale Kontrollierbarkeit inne hält. Kanten, die vorher zwar in einer gleichen Partition lagen, sich jedoch eventuell stark in ihrer Ausrichtung unterschieden, sind nun "eindeutig" differenzierbar über ihre abweichenden Auswertungen von $\left\{N_p^K\right\}_{p=0}^{P-1}$ bzw. ihrer Anteile von $[c_0,\ldots,c_{P-1}]^{\top}$ an $b(\alpha)$ entsprechend ihrer unterschiedlichen Winkel. Abbildung 1.4 soll dabei das Konzept geschlossener B-Spline-Funktionen auf Winkeln veranschaulichen. Mit der expliziten Forderung gleichmäßig verteiler Knoten im Intervallbereich ergibt sich dann der Knotenvektor $\tau \coloneqq [\alpha_0,\ldots,\alpha_{P+K}]^{\top} \in \mathbb{R}_+^{P+K+1}$ mit $\alpha_p \coloneqq 2\pi p/P$ und erfüllt damit insbesondere die Bedingungen aus (1.19).

Faltungsoperator. Es kann folglich analog zu (1.18) der Faltungsoperator $\mathbf{f}_{\text{in}} \star \hat{\mathbf{g}}$ auf Basis eines stückweisen polynomiellen Filters beschrieben werden. Mit $\tilde{\mathbf{A}}_{\text{dist}} \in \mathbb{R}^{N \times N}$ und $\tilde{\mathbf{D}}_{\text{dist}} \in \mathbb{R}^{N \times N}$ ergibt sich $\mathbf{f}_{\text{in}} \star \hat{\mathbf{g}}$ dann als

$$\mathbf{f}_{\text{in}} \star \mathbf{\hat{g}} \approx c_P \tilde{\mathbf{D}}_{\text{dist}}^{-1} \mathbf{f}_{\text{in}} + \sum_{p=0}^{P-1} \left(\left(c_p \mathbf{N}_p^K (\mathbf{A}_{\text{rad}}) \right) \odot \left(\tilde{\mathbf{D}}_{\text{dist}}^{-\frac{1}{2}} \tilde{\mathbf{A}}_{\text{dist}} \tilde{\mathbf{D}}_{\text{dist}}^{-\frac{1}{2}} \right) \right) \mathbf{f}_{\text{in}}$$

mit den freien Parametern $[c_0, \ldots, c_P]^{\top} \in \mathbb{R}^{P+1}$, wobei N_p^K elementweise auf die Matrix $\mathbf{A}_{\mathrm{rad}}$ angewendet wird. $\mathbf{f}_{\mathrm{in}} \star \hat{\mathbf{g}}$ sammelt dabei die aktuellen Merkmale an den einzelnen Knoten über $c_P \tilde{\mathbf{D}}_{\mathrm{dist}}^{-1} \mathbf{f}_{\mathrm{in}}$ und aggreriert diese mit den Merkmalen der lokalen Nachbarschaft über den polynomiellen Filter $(c_p N_p^K(\mathbf{A}_{\mathrm{rad}})) \odot (\tilde{\mathbf{D}}_{\mathrm{dist}}^{-1/2} \tilde{\mathbf{A}}_{\mathrm{dist}} \tilde{\mathbf{D}}_{\mathrm{dist}}^{-1/2})$, der so die Länge und Richtungen der Kanten berücksichtigt. Für K = 0 ist die Faltung über den B-Splines äquivalent zu der Faltung über den Partitionen des Graphen

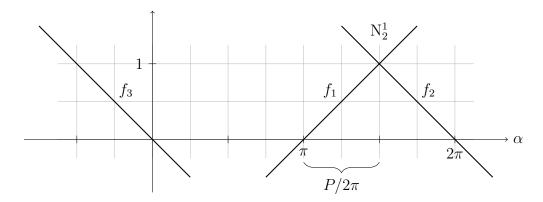


Abbildung 1.5: Beweisidee zur "kreisförmigen" Dreiecksfunktion für B-Spline-Funktionen mit K=1 und P=4 als Darstellung über eine Minimum-Maximumfunktion auf drei Geraden, hier illustriert am Beispiel N_2^1 .

aus (1.18) aufgrund der Rechteckfunktionen $\left\{N_p^0\right\}_{p=0}^{P-1}$.

Implementierung. Für Merkmalsmatrizen $\mathbf{F}_{\text{in}} \in \mathbb{R}^{N \times M_{\text{in}}}$ und $\mathbf{F}_{\text{out}} \in \mathbb{R}^{N \times M_{\text{out}}}$ kann die Faltung über einem Filtertensor $\mathbf{W} \in \mathbb{R}^{(P+1) \times M_{\text{in}} \times M_{\text{out}}}$ damit als

$$\mathbf{F}_{\mathrm{out}} \coloneqq \tilde{\mathbf{D}}_{\mathrm{dist}}^{-1} \mathbf{F}_{\mathrm{in}} \mathbf{W}_{P+1} + \sum_{p=0}^{P-1} \biggl(\mathbf{N}_p^K(\mathbf{A}_{\mathrm{rad}}) \odot \biggl(\tilde{\mathbf{D}}_{\mathrm{dist}}^{-\frac{1}{2}} \tilde{\mathbf{A}}_{\mathrm{dist}} \tilde{\mathbf{D}}_{\mathrm{dist}}^{-\frac{1}{2}} \biggr) \biggr) \mathbf{F}_{\mathrm{in}} \mathbf{W}_{p+1}$$

beschrieben werden. Im Vergleich zu Kapitel (1.4.1) erhöht sich der Aufwand der Faltung zu $\mathcal{O}(KPM_{\rm in}M_{\rm out})$, da die Partitionen der Adjazenzmatrizen nicht mehr disjunkt, sondern (K+1)-mal betrachtet werden.

Für K=1 lässt sich weiterhin die "kreisförmige" Dreiecksfunktion $N_p^1(\alpha)$ aus einer Reihe von Minimum- und Maximumfunktionen effizient implementieren. So gilt, dass $N_p^1(\alpha)$ zu

$$\begin{aligned} \mathbf{N}_{p}^{1}(\alpha) &= \max \Big(\min \Big(\max \Big(\frac{P}{2\pi} \alpha - p, 0 \Big), \max \Big(-\frac{P}{2\pi} \alpha + p + 2, 0 \Big) \Big), \\ &\max \Big(-\frac{P}{2\pi} \alpha + p + 2 - P, 0 \Big) \Big) \end{aligned}$$

vereinfacht werden kann. Dies lässt sich verifizieren, in dem die kreisförmige Dreiecksfunktion im Intervall $(0,2\pi]$ als Verknüpfung dreier Geraden verstanden wird — zwei Geraden, die das Dreieck im Intervall $(2\pi p/P, 2\pi(p+2)/P]$ aufspannen, und einer absteigenden Geraden, die um 2π nach links verschoben wurde und dafür sorgt, die B-Spline-Funktion für p=P-1 kreisförmig abzuschließen und in allen anderen Fällen keinen Anteil im Gültigkeitsbereich der Funktion $N_p^1\colon (0,2\pi] \to [0,1]$ besitzt

(vgl. Abbildung 1.5). Den Geraden kann die Steigung $P/2\pi$ bzw. $-P/2\pi$ zugeordnet werden und sie können damit folglich über

$$f_1(\alpha) := \frac{P}{2\pi} \left(\alpha - 2\pi \frac{p}{P} \right) = \frac{P}{2\pi} \alpha - p$$

$$f_2(\alpha) := -\frac{P}{2\pi} \left(\alpha - 2\pi \frac{p+2}{P} \right) = -\frac{P}{2\pi} \alpha + p + 2$$

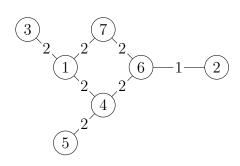
$$f_3(\alpha) := -\frac{P}{2\pi} \left(\alpha - 2\pi \frac{p+2}{P} + 2\pi \right) = -\frac{P}{2\pi} \alpha + p + 2 - P$$

beschrieben werden. Mittels $\max(f_i(\alpha), 0) \in \mathbb{R}_+$ können diese auf den positiven reellen Raum eingegrenzt werden. $f_{\triangle} := \min(\max(f_1, 0), \max(f_2, 0))$ beschreibt damit die Dreiecksfunktion, indem sie sich stets für das Minimum von $\max(f_1, 0)$ bzw. $\max(f_2, 0)$ entscheidet. Folglich beschreibt $\max(\max(f_3, 0), f_{\triangle})$ die B-Spline-Funktion \mathbb{N}_p^1 im Intervall $(0, 2\pi]$ für alle $p \in \{0, \dots, P-1\}$.

1.5 Pooling auf Graphen

Neben den Faltungsschichten gehören die sogenannten Poolingschichten zu den fundamentalen Schichten eines CNNs. Poolingschichten eines Netzes, üblicherweise über Max-Pooling realisiert, werden dabei für gewöhnlich direkt nach einer Faltungsschicht benutzt und sorgen dafür, die Ausgabe der Faltung zu filtern bzw. zu reduzieren [33].

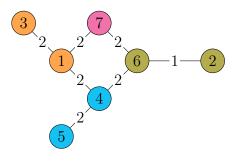
Eine Pooling-Operation auf Graphen erfordert dafür analog zum Pooling auf einem regulären Gitter eine logische Zusammenfassung von Knoten zu Clustern [8]. Der zu verwendende Clusteralgorithmus hat dabei jedoch einige Anforderungen, um als Poolingoperation in einem Netz genutzt werden zu könnnen. So muss dieser vorallem als ein mehrstufiges Clustering fungieren, bei dem jede Stufe eines Graphen den Blick auf den Graphen bei einer unterschiedlichen "Auflösung" zeigt und insbesondere die zugrunde liegende Geometrie des Graphen erhält [8]. Das Clustering von Knoten wird daher in dieser Arbeit auch oft als Vergröberung eines Graphen betitelt. Die mehrfache Anwendung eines Clusteralgorithmus erlaubt damit die mehrfache Benutzung von Poolingschichten im Netz. Es ist weiterhin notwendig, dass die Poolingoperation benutzerspezifische Poolinggrößen ermöglicht. Hier erscheinen vorallem Clustertechniken sinnvoll, die die Größe eines Graphen um den Faktor zwei reduzieren [8]. Damit können größere Poolinggrößen über die mehrfache Anwendung des Clusteralgorithmus realisiert werden.



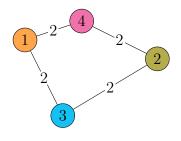
Kante	Gewicht	Normalized-Cut
(1,3)	2	$1.ar{3}$
(1, 4)	2	$0.\bar{3}$
(1,7)	2	$0.8\bar{3}$
(2,6)	1	1.2
(4,5)	2	$1.ar{3}$
(4, 6)	2	$0.7\bar{3}$
(6,7)	2	0.9

(a) Graph mit zufälliger Ordnung

(b) Bestimmung des Normalized-Cuts



(c) Clustering der Knoten



(d) vergröberter Graph

Abbildung 1.6: Vergröberung eines Graphen \mathcal{G} mittels Graclus und Normalized-Cut bei zufälliger Knotenordung, hier angegeben über die Knotenindizes von \mathcal{G} (a). Die Maxima des Normalized-Cuts (b) zwischen den Knoten und deren lokalen Nachbarschaften bestimmen in aufsteigender Reihenfolge das (höchstens) paarweise Clustering von \mathcal{V} , insbesondere sorgt der Normalized-Cut für die präferierte Verschmelzung mit den Blättern des Graphen (c). Der vergröberte Graph ergibt sich dann als clusterweise Aufsummierung der Kanten ohne Schleifen (d).

1.5.1 Graphvergröberung

Es existieren eine Reihe von Clustertechniken auf Graphen [8, 9, 30]. Defferrard u. a. benutzen für die Poolingschicht eines Netzes auf Graphen die Vergröberungsphase des mehrstufigen Clusteralgorithmus Graclus [9]. Graclus zeigt sich dabei als besonders erfolgreich über einer Vielzahl von Graphen bei minimaler Berechnungskomplexität [8]. Abbildung 1.6 illustriert den Ablauf des Algorithmus. Dabei wird ein initialer Graph \mathcal{G}_0 sukzessive in kleinere Graphen $\mathcal{G}_1, \mathcal{G}_2, \ldots, \mathcal{G}_L$ mit $|\mathcal{V}_0| > |\mathcal{V}_1| > \cdots > |\mathcal{V}_L|$, $L \in \mathbb{N}$, transformiert [9]. Für die Transformation von einem Graphen \mathcal{G}_l zu einem Graphen \mathcal{G}_{l+1} mit kleinerer Knotenanzahl $|\mathcal{V}_{l+1}| < |\mathcal{V}_l|$ werden aus disjunkten Knotenuntermengen von \mathcal{V}_l Superknoten für \mathcal{V}_{l+1} gebildet [9]. Die Kantengewichte \mathcal{E}_{l+1} werden dann über die Summe der Kantengewichte der je-

weiligen Knotenuntermengen ohne Schleifen gebildet [9].

Die Auswahl der Untermengen erfolgt gierig. Die Knoten des Graphen \mathcal{G}_l werden als unmarkiert initialisert und zufällig durchlaufen. Für jeden Knoten $v_i \in \mathcal{V}_l$, der noch unmarkiert ist, wird ein lokaler, ebenfalls noch unmarkierter, Nachbarschaftsknoten $v_j \in \mathcal{N}(v_i)$ nach einer zuvor definierten Strategie bestimmt und v_i sowie v_j zu einem Superknoten $v^* \coloneqq \{v_i, v_j\} \in \mathcal{V}_{l+1}$ verschmelzt. Anschließend werden v_i sowie v_j markiert. Falls v_i keinen unmarkierten Nachbarsknoten besitzt, wird v_i alleine als Superknoten $v^* \coloneqq \{v_i\} \in \mathcal{V}_{l+1}$ deklariert und markiert. Der Algorithmus ist abgeschlossen, sobald alle Knoten erfolgreich markiert wurden [9]. Bei weiteren Anwendungen des Clusteralgorithmus werden die Knoten im Folgenden anhand ihrer aufsteigenden Knotengrade durchlaufen [8].

Strategien für die Nachbarschaftsauswahl basieren üblicherweise auf der Maximierung von $w(v_i, v_i)$ [9]. Eine darauf aufbauende Strategie ist der Normalized-Cut

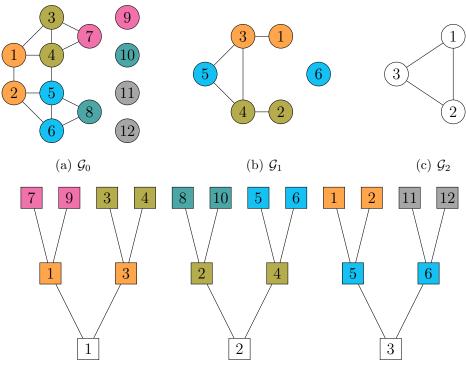
$$NCut(v_i, v_j) := w(v_i, v_j) \left(\frac{1}{d(v_i)} + \frac{1}{d(v_j)} \right),$$

der die Kantengewichte relativ zu ihrem Knotengrad gewichtet [8, 9]. Der Normalized-Cut sorgt dafür, dass Kanten als wichtiger gezählt werden, wenn ihre entsprechenden Knoten einen geringen Grad besitzen und damit folglich als unwahrscheinlicher gelten, mit einem anderen Knoten zu verschmelzen.

Graclus reduziert die Knotenanzahl eines beliebigen Graphen näherungsweise um die Hälfte, d.h. $2|\mathcal{V}_{l+1}| \approx |\mathcal{V}_l|$. Es können jedoch vereinzelt Superknoten entstehen, die nur aus einem einzigen Knoten der vorangegangenen Schicht gebildet wurden. In der Praxis zeigt sich jedoch, dass Graclus nur sehr wenige solcher Superknoten generiert [8]. Es ist weiterhin wichtig anzumerken, dass der Algorithmus bei mehrmaliger Anwendung auf dem gleichen Graphen aufgrund seiner zufälligen Iteration auf den Knoten zwei verschiedene, vergröberte Graphen erzeugen kann. Damit kann der Prozess des Clusterings bereits als ein Augmentierungsschritt der Eingabedaten verstanden werden.

1.5.2 Effizientes Pooling mittels binärer Bäume

Ein tiefes neuronales Netz besitzt für gewöhnlich viele Poolingschichten. Eine Pooling-Operation auf den Merkmalen der Graphknoten muss folglich vorallem effizient sein. Ein naiver Ansatz dafür ist eine *Lookup-Tabelle*, in der die Verbindungen der Knoten zu ihren Superknoten gespeichert sind. Eine Poolingoperation muss demnach für jedes Cluster ihre Knoten in der Tabelle referenzieren und ihre Operation auf



(d) Anorderung der Knoten zu binären Bäumen

Abbildung 1.7: Illustration einer Poolingoperationen der Größe 4 (bzw. zweier Poolingoperationen der Größe 2) auf einem Graphen \mathcal{G} der Größe $|\mathcal{V}|=8$. Das Clustering von \mathcal{G} liefert uns im ersten Schritt $N_1=|\mathcal{V}_1|=5$ Knoten und im darauf folgenden $N_2=|\mathcal{V}_2|=3$ Knoten. Die Größen der Graphen werden daraufhin zu $N_2=3$, $N_1=6$ und $N_0=12$ angepasst, so dass jeder Knoten auf genau 2 Vorgängerknoten verweist, indem Fakeknoten zu \mathcal{G}_1 (1 Knoten) und \mathcal{G}_0 (4 Knoten) hinzugefügt werden. Mit der Anordnung der Knoten zu binären Bäumen (d) kann die Poolingoperation $\max(\cdot)$ eines Signals $\mathbf{f} \in \mathbb{R}^{12}$ auf \mathcal{G}_0 dann effizient als $\mathbf{f}_{\text{pool}} := [\max(\mathbf{f}_1, \mathbf{f}_2, \mathbf{f}_3, \mathbf{f}_4), \max(\mathbf{f}_5, \mathbf{f}_6, \mathbf{f}_7, \mathbf{f}_8), \max(\mathbf{f}_9, \mathbf{f}_{10}, \mathbf{f}_{11}, \mathbf{f}_{12})]^{\top} \in \mathbb{R}^3$ implementiert werden, wobei die Werte der Fakeknoten $\mathbf{f}_2, \mathbf{f}_6, \mathbf{f}_{11}, \mathbf{f}_{12}$ auf den neutralen Wert Null gesetzt werden.

diesen vollführen. Das resultiert in einer extrem speicherineffizienten, langsamen und schwer zu parallelisierenden Implementierung [8]. Es ist jedoch möglich, die Knoten des Graphen so anzuordnen, dass eine Poolingoperation auf diesen in linearer Zeit, d.h. $\mathcal{O}(N)$, realisiert werden kann [8].

Nach jedem Vergröberungsschritt besitzt ein Knoten entweder genau einen oder zwei Kinder, je nachdem ob es zum Zeitpunkt der Betrachtung noch einen unmarkierten Nachbarn gibt. Falls ein Knoten v im Graphen \mathcal{G}_{l+1} nur ein Kind besitzt, so wird ein Fakeknoten ohne Kanten in den Graphen \mathcal{G}_l hinzugefügt [8]. Damit besitzt jeder Knoten folglich nun immer zwei Kinder. Foglich kann über die Eltern-Kind-

Beziehung von der L-ten bis zur 0-ten Stufe ein balancierter, binärer Baum aufgebaut werden. Reguläre Knoten aus dem Graphen besitzen damit entweder (a) genau zwei reguläre Knoten, (b) einen regulären Knoten und einen Fakeknoten als Kinder und (c) Fakeknoten besitzen immer genau zwei Fakeknoten als Kinder [8]. Abbildung 1.7 illustriert die Konstruktion eines solchen Baumes. Die Merkmale an den Fakeknoten eines Graphen werden mit einem neutralen Wert initialisiert, d.h. zum Beispiel mit Null bei einem Netz mit ReLU-Aktivierungsfunktion und der Verwendung von Max-Pooling als Poolingoperation [8]. Ebenso kann auf diesen Fakeknoten weiterhin ohne Einschränkungen gefaltet werden, da sie keinerlei Nachbarsknoten besitzen. Die Anordnung der Knoten zu einem balancierten, binären Baum liefert uns eine Ordnung auf den Knoten von \mathcal{G}_0 bis \mathcal{G}_{L-1} , auf der wir eine Poolingoperation völlig analog zu einem eindimensionalen Gitter mit einer Größe und Schrittweise von zwei definieren können [8]. Diese Anordnung der Knoten macht den Prozess des Poolings extrem effizient und erlaubt ebenso eine parallele Verarbeitungsarchikektur auf GPUs [8]. Größere Poolinggrößen müssen ein Vielfaches von zwei sein und können dann ebenso leicht über eine tieferstufigere Vergröberung implementiert werden (vgl. Abbildung 1.7).

1.5.3 Erweiterung auf Graphen im zweidimensionalen Raum

Sei $\mathcal{G}_l = (\mathcal{V}_l, \mathcal{E}_l, p_l)$ ein Graph im zweidimensionalen euklidischen Raum, wobei die Position der Knoten des Graphen eindeutig über die Funktion $p_l \colon \mathcal{V}_l \to \mathbb{R}^2$ bestimmt ist (vgl. Kapitel ??). Dann lässt sich der mehrstufige Clusteralgorithmus Graclus aus Kapitel 1.5.1 insofern anpassen, dass dieser die Vergröberung eines Graphen auch in Bezug auf die Position seiner Superknoten in der Ebene wiederspiegelt. Sei dafür weiterhin $v^* \coloneqq \{v_i, v_j\} \in \mathcal{V}_{l+1}$, ein Superknoten der Knoten $v_i, v_j \in \mathcal{V}_l$. Dann ergibt sich die neue Position von v^* als

$$p_{l+1}(v^*) := \frac{p_l(v_i) + p_l(v_j)}{2}.$$

Für Superknoten $v^* := \{v_i\} \in \mathcal{V}_{l+1}$ mit einem einzigen Knoten $v_i \in \mathcal{V}_l$ bleibt die Position unverändert mit $p_{l+1}(v^*) := p_l(v_i)$. Die Adjazenzmatrizen $\mathbf{A}_{\text{dist}} \in [0, 1)^{N \times N}$ und $\mathbf{A}_{\text{rad}} \in [0, 2\pi]^{N \times N}$ zu \mathcal{G}_{l+1} können dann analog zu Kapitel ?? aus \mathcal{V}_{l+1} , \mathcal{E}_{l+1} und p_{l+1} gewonnen werden.

Wohnt den Knoten in $\mathcal{G}_l = (\mathcal{V}_l, \mathcal{E}_l, p_l, m_l)$ wie in Kapitel ?? zusätzlich eine Masse $m_l \colon \mathcal{V}_l \to \mathbb{R}$ bei, so gewichtet sich die Position des Superknotens $v^* \in \mathcal{V}_{l+1}$ abhängig

der Massen $m(v_i)$ und $m(v_i)$ als

$$p_{l+1}(v^*) := \frac{m_l(v_i)p_l(v_i) + m_l(v_j)p_l(v_j)}{m_l(v_i) + m_l(v_j)}.$$

Die neue Masse des Superknotens ergibt sich dann als Vereinigung der Massen $m_{l+1}(v^*) := m_l(v_i) + m_l(v_j)$. Damit erhält der vergröberte Graph \mathcal{G}_{l+1} die Positionen und Massen seiner Vorgängerknoten des Graphen \mathcal{G}_l im zweidimensionalen euklidischen Raum.

1.6 Netzarchitektur

Die Architektur eines neuronalen Netzes auf Graphen mit spektralen Faltungen verhält sich durch die ähnliche Formulierung einer Faltungs- und einer Poolingschicht analog zu der Netzarchitektur klassischer CNNs. Dabei werden wie gewohnt mehrere Faltungsschichten mit stetig erhöhter Merkmalsausbreitung aneinander gereiht und an einigen Stellen über Poolingschichten getrennt, die die Anzahl der zu betrachtenden Knoten sukzessive reduzieren. Im Anschluss darauf finden sich im Allgemeinen zwei bis drei vollverbundene Schichten, die die Merkmalsgröße dann schlussendlich auf die gewünschte Ausgabegröße reduzieren [33]. Die mehrmalige Verkettung von Faltungsschichten sorgt dafür, dass auch bei einer relativ kleinen Faltung über die lokale Nachbarschaft eines jeden Knoten Merkmale weit entfernterer Knoten gewonnen werden können.

Ein CNN auf Bildern erfordert dabei in einer analogen Netzarchitektur eine feste Eingabegröße. Dafür werden die Bildermengen in der Regel skaliert und zugeschnitten, so dass diese alle die gleiche Bildgröße besitzen (zum Beispiel 224×224) [17]. Es erscheint jedoch schwierig, eine Menge von Graphen insofern anzupassen, dass diese alle die gleiche Anzahl an Knoten aufweisen. So ist es zwar vorstellbar, zusätzliche Fakeknoten zu jedem Graphen hinzufügen, damit diese alle eine feste Anzahl an Knoten aufweisen. Neben dem erhöhtem Speicheraufwand ist dieser Ansatz jedoch insbesondere nicht geeignet für unbekannte Graphen, die in das Netz eingespeist werden. So können diese eventuell eine größere Anzahl als die zuvor festgelegte Größe aufweisen. Ebenso liefert uns der Prozess der Graphvergröberung eine stets unterschiedliche Repräsentation eines Graphen, die wohlmöglich bereits eine größere Menge an Fakeknoten hinzufügt und dabei die festgelegte Knotengröße der Graphen überschreitet. Es ist weiterhin schwierig, einen Graphen auf eine feste Größe zuzuschneiden. So ist es insbesondere nicht ersichtlich, welche Knoten aus einem Graphen

1.6 Netzarchitektur 27

entfernt oder zusammengefasst werden können.

Die Architektur eines neuronalen Netzes auf Graphen erfordert folglich eine Struktur, die auf dynamischen Eingabegrößen operiert. Dazu muss jedoch zuerst geklärt werden, warum ein klassisches CNN auf Bildern eine feste Eingabegröße erfordert, denn die Faltungsschichten eines CNNs können Merkmalskarten beliebiger Größe generieren [17]. Die vollverbundenen Schichten jedoch brauchen rein nach ihrer Definition eine feste Eingabegröße [17]. Dadurch ergibt sich die Bedingung einer festen Eingabegröße lediglich durch den Übergang von einer Faltungs- zu einer vollverbundenen Schicht [17]. Eine einfache und elegante Lösung zur Umgehung dieses Problems bietet uns eine weitere Schicht, die zwischen der Faltungs- und vollverbundenen Schicht des Netzes hängt und dafür sorgt, die Ausgabekarten der letzten Faltungsschicht auf eine feste Größe zu projizieren. Die Operation, die dafür üblicherweise genutzt wird, ist die Durchschnittsbildung eines Merkmals über all seinen Knoten. Da die Anzahl der betrachteten Merkmale pro Knoten in jeder Schicht fest ist, liefert uns die Durchschnittsbildung zwischen der Faltungs- und der vollverbundenen Schicht eines Netzes stets eine feste Anzahl an zu betrachtenden Merkmalen. Es ist jedoch anzumerken, dass diese Operation auf Bildern insbesondere translationsinvariant ist und folglich die Position der Merkmale im Bild verloren gehen. Graphen, kodiert als Adjazenzmatrizen \mathbf{A}_{dist} und \mathbf{A}_{rad} , sind jedoch bereits translationsinvariant und folglich gehen dabei keine Informationen verloren. Es ist jedoch darauf zu achten, dass die Anzahl der Knoten in der letzten Faltungsschicht relativ klein und Merkmale auf den Knoten folglich bereits den globalen Graphen abdecken sollten.

Abbildung 1.8 veranschaulicht die beschriebene typische spektrale Netzarchitektur. Alternative Architekturen bzw. alternative Ansätze im Hinblick auf die Durchschnittsbildung zwischen der Faltungs- und der vollverbundenen Schicht werden in Kapitel 3 diskutiert.

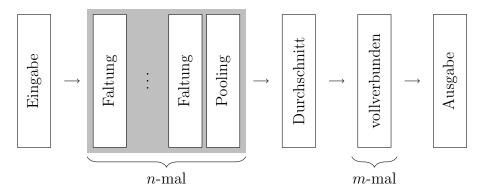


Abbildung 1.8: Typische spektrale Netzarchitektur auf Graphen bestehend aus beliebig vielen verketteten Faltungsschichten gefolgt von jeweils einer Poolingschicht. Im Anschluss sorgt die Benutzung einer Durchschnittsbildung auf den Knoten jedes Merkmals für die Verwendung von vollverbundenen Schichten hin zur Ausgabe.

2 Evaluation

Das folgende Kapitel evaluiert die beschriebenen Ansätze der Graphrepräsentationen von Bildern aus Kapitel ?? sowie die räumlichen und spektralen Ansätze zum Lernen auf diesen (Kapitel ?? und 1) am Beispiel der Bildklassifizierung über mehrerer Datensätze. Dafür wird zuerst auf den Prozess der Merkmalsselektion eingegangen sowie der Versuchsaufbau inklusive der verwendeteten Metriken erläutert. Dabei werden insbesondere drei ausgewählte zu evaluierende Datensätze vorgestellt und auf die diesbezüglich ermittelten Superpixelparameter eingegangen. Im Anschluss finden sich die jeweiligen erreichten Ergebnisse der neuronalen Netze für die verschiedenen Ansätze und Datensätze sowie eine Laufzeitanalyse. Abschließend werden die Verfahren zum Lernen auf Graphen auf Basis der Ergebnisse in einer Diskussion rekapituliert und zusammengefasst.

2.1 Merkmalsselektion

Die in Kapitel ?? ermittelten Formmerkmale auf den Knoten eines Graphen, der aus einer Superpixelrepräsentation generiert wurde, besitzen mit 38 Dimensionen eine hohe Dimensionalität. Viele der Formmerkmale bauen dabei aufeinander auf und es ist daher fraglich, inwieweit die gesamte Menge an Merkmalen gebraucht wird oder ob eine Untermenge dieser als ausreichend gilt. Eine Hauptkomponentenanalyse (PCA) auf den Knotenmerkmalen kann uns dabei helfen, die reale Dimensionalität der Daten abzuschätzen. Dafür werden die Merkmale durch eine Linearkombination ihrer Hauptkomponenten beschrieben und können so durch weitaus weniger Dimensionen dargestellt werden. Abbildung 2.1 zeigt dabei die $kumulative\ Varianzaufklärung\ der\ Hauptkomponenten\ einer\ PCA,\ d.h.\ die\ Varianzabdeckung\ der\ Merkmale\ durch die\ Hauptkomponenten,\ in\ Abhängigkeit\ ihrer\ Anzahl.\ Dabei\ zeigt\ sich,\ dass nach\ bereits\ recht\ wenigen\ Komponenten\ (<math>\geq 9$) der Großteil des Merkmalsraums abgedeckt werden kann.

Im Kontext von neuronalen Netzen ist die Verwendung einer PCA untypisch, denn schließlich müssen dafür weiterhin alle 38 Formmerkmale berechnet werden, um dar-

30 2 Evaluation

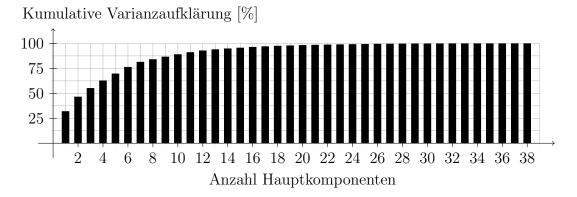


Abbildung 2.1: Kumulative Varianzabdeckung der Hauptkomponenten einer PCA in Abhängigkeit ihrer Anzahl. Die Merkmale wurden dabei aus den Knotenmerkmalen von 1000 segmentierten Bildern gewonnen. Bereits nach wenigen Hauptkomponenten ist der Größteil der erklärten Varianz abgedeckt.

aus die neuen Merkmale anhand der Hauptkomponenten zu ermitteln. Ein effizienteres Verfahren ist dagegen die Bestimmung einer Auswahl an Merkmalen, genannt *Merkmalsselektion*, die die Merkmalsmenge möglichst gut beschreibt. In dieser Arbeit kommen daher zwei Merkmalsselektionsalgorithmen zum Einsatz, die jeweils sequentiell auf der Menge der Merkmale dessen bedeutenste auswählen — die univariate Merkmalsselektion sowie die rekursive Merkmalseliminierung [36].

Die univariate Merkmalsselektion untersucht jedes Merkmal individuell auf Basis statistischer Tests und ermittelt daraus eine Bewertung der Wichtigkeit dieses Merkmals. Als statistischer Test kommt dafür die Varianzanalyse durch einen F-Test zum Einsatz (vgl. [36]). Dafür werden die Merkmale des Bildes je nach ihrer zugeordneten Klassifizierung in Gruppen eingeteilt. Die Varianzanalyse überprüft daraufhin, ob die Varianz zwischen den Gruppen größer als die Varianz innerhalb der Gruppen ist und kann folglich Schlussfolgerungen darüber ziehen, ob das Merkmal die Gruppe signifikant repräsentiert.

Die rekursive Merkmalseliminierung wählt Merkmale basierend ihrer Gewichte aus, in dem rekursiv eine immer kleinere Menge an Merkmalen betrachtet wird [36]. Sei dafür eine Schätzmethode gegeben, die den Merkmalen jeweils ein Gewicht zuordnet. Zu Beginn errechnet die Schätzmethode die Gewichte aller Merkmale und die Merkmale mit den geringsten Gewichten werden aus der Merkmalsmenge eliminiert. Diese Prozedur wiederholt sich solange, bis die gewünschte Anzahl an Merkmalen erreicht wurde. Als Schätzer kommt dabei ein Support Vector Machine (SVM)-Klassifizierer mit der euklidischen Norm zum Einsatz [36].

2.2 Versuchsaufbau 31

2.2 Versuchsaufbau

Die Aufgabe einer Klassifizerung ist die Zuordnung einer Eingabe \mathbf{x} zu genau einem Element einer endlichen Menge fest definierter Klassen $\mathcal{Y} = \{y_i\}_{i=1}^Y$ mit $|\mathcal{Y}| = Y$. Das neuronale Netz approximiert bzw. lernt dabei eine Funktion, die eine beliebige Eingabe, d.h. ein Bild (oder in diesem Fall ein Graph), auf eine Y-dimensionale Ausgabe $\mathbf{y} \in \mathbb{R}^Y$ überführt, wobei \mathbf{y}_i die Evidenz des Auftretens der Klasse y_i in der Eingabe beschreibt. Der Index des höchsten Werts des Ausgabevektors \mathbf{y} gilt damit folglich als die Klasse der Eingabe \mathbf{x} , die diese am ehesten beschreibt.

Die Bildklassifizerung ist, gerade im Kontext neuronaler Netze bzw. CNNs, ein bereits weiterforschtes Gebiet. Es gibt eine Vielzahl an Datensätzen und Methodiken, die sich ausschließlich diesem Problem widmen. Gerade auch aufgrund ihrer vielen Vergleichsresultate zeichnet sie sich damit ideal für die Verifizierung der vorgestellten Faltungsoperatoren aus. Andere Probleme, wie etwa die Objekterkennung oder eine Segmentierung über eine Knotenklassifizierung, sind vorstellbar, werden aber im Rahmen dieser Arbeit nicht verfolgt.

2.2.1 Datensätze

Die vorgestellten Faltungsmethoden aus Kapitel ?? und 1 bezüglich des Lernens auf Graphen im zweidimensionalen euklidischen Raum werden über einer Reihe von Datensätzen verifiziert, die im Folgenden vorgestellt werden. Dafür werden die Bildermengen in eine Superpixelrepräsentation (Simple Linear Iterative Clustering (SLIC) und Quickshift) konvertiert und darauf basierend in eine Graphrepräsentation transformiert (vgl. Kapitel ??). Zusätzlich zu der Präsentation der Datensätze enthält dieses Unterkapitel damit insbesondere die Parameterwahl der jeweiligen Superpixelalgorithmen, welche jeweils händisch über einer Untermenge der Bilder eines jeden Datensatzes ermittelt wurden. Weiterhin wird in diesem Unterkapitel abhängig von dem gewählten Datensatz und der Superpixelrepräsentation auf die entsprechenden Merkmalsselektionen der 38 Formmerkmale eingegangen, die nach dem beschriebenen Prinzip aus Kapitel 2.1 errechnet wurden.

MNIST. Der Modified National Institute of Standards and Technology (MNIST) Datensatz enthält eine große Menge eindeutig klassifizierter handgeschriebener Zahlen von 0 bis 9, welcher daher zum Lernen einer Schrift- bzw. Zahlenerkennung genutzt werden kann [29]. Er besteht aus 55000 Trainingsbildern, 5000 Validierungsbildern sowie 10000 Testbildern. Die Bilder des Datensatzes sind einheitlich auf die

32 Evaluation

SLIC				Quickshift							
K 1	.00	F	5			ξ	2	α	1	S	2
$\frac{\overline{N}}{\overline{\deg}}$ 6				N_{max} \deg_{max}							154 101

Tabelle 2.1: Wahl der Superpixelparameter des MNIST Datensatzes.

Größe 28 × 28 skaliert und besitzen lediglich einen Farbkanal mit Grauwerten, welcher angibt, ob ein Pixel des Bildes zu einer Zahl (weiß), zu deren Rand oder zum Hintergrund (schwarz) gehört [29]. Aufgrund seiner kleinen Datengröße und leichten Handhabung gilt er als die ideale Einführung in Prinzipien des maschinellen Lernens und zeichnet sich damit als ideal für die Verifizierung eines neuen Ansatzes bezüglich neuronaler Netze aus. Insbesondere kann der Datensatz während des gesamten Trainings im Hauptspeicher gehalten werden, was den Aufwand bezüglich der Verarbeitung und Eingabe der Daten auf ein Minimum reduziert.

Die ermittelten Parameter bezüglich der beiden benutzten Superpixelalgorithmen sind in Tabelle 2.1 gegeben. Für SLIC sind das die Parameter $K \in \mathbb{N}$, d.h. die Anzahl der gewünschten Segmente, sowie $F \in \mathbb{R}$ für die Gewichtung zwischen der Form und den Farbabgrenzungen der Superpixel. Für Quickshift ergeben sich dagegen drei wählbare Parameter — $\xi \in \mathbb{R}$ für die Wahl der Standardabweichung der Gaußfunktion, $\alpha \in \mathbb{R}$ für die Gewichtung des Farbterms sowie $S \in \mathbb{N}$ zur Einschränkung der Berechnung über ein Fenster der Größe $S \times S$. Für eine detaillierte Beschreibung der Parameter sei auf Kapitel \ref{lower} verwiesen.

Aus der Wahl der Superpixelparameter ergeben sich die ebenfalls in der Tabelle datierten Werte der durchschnittlichen, minimalen und maximalen Anzahl an Knoten \overline{N} , N_{\min} bzw. N_{\max} sowie dem durchschnittlichen, minimalen und maximalen Knotengrad $\overline{\deg}$, deg_{min} bzw. deg_{max} über der Menge aller aus den Bildern generierten Graphen bei einer Konnektivität von 8. Wohingegen SLIC über alle Bilder relativ gleich große Knotenmengen mit ähnlichem Knotengrad erzeugt, kann dies bei Quickshift je nach Bild stark variieren. So erzeugt Quickshift in dem MNIST Datensatz beispielsweise große schwarze Bereiche für den Hintergrund, die dementsprechend auch einen sehr hohen Knotengrad besitzen. Bei SLIC werden stattdessen auch die gleichfarbigen, schwarzen Flächen in einheitliche Intervalle unterteilt. Abbildung 2.2 veranschaulicht die beiden Superpixel- bzw. Graphrepräsentationen anhand eines Bildes aus dem MNIST Datensatz.

Die in Kapitel 2.1 beschriebene Merkmalsselektion reduziert für MNIST die Menge an Formmerkmalen (vgl. Kapitel ??) im ersten statistisch basierten Test auf 12

2.2 Versuchsaufbau 33

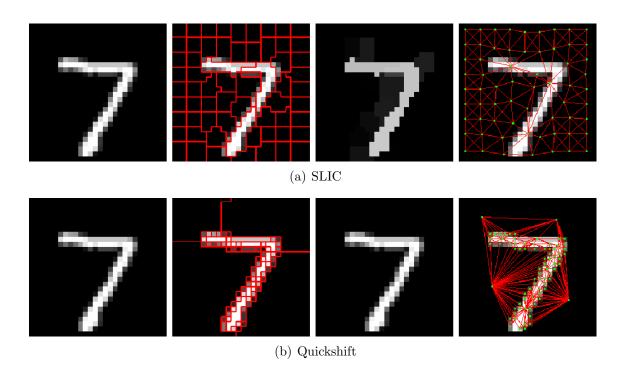


Abbildung 2.2: Bild aus dem MNIST Datensatz, jeweils dargestellt als (1) Originalbild, (2) Superpixelrepräsentation, (3) Durchschnittsfarbe der Superpixel und (4) Graphrepräsentation.

SLIC	\hat{x}	\hat{y}	ecc	dia	ext	μ'_{20}	λ_2	$axis_1$	$axis_2$
Quickshift	\hat{x}	ecc	dia	ext	μ_{03}	μ_{21}	μ_{30}	η_{03}	ori

Tabelle 2.2: Merkmalsselektion des MNIST Datensatzes zu 9 Formmerkmalen.

Merkmale, welche im zweiten Schritt rekursiv auf 9 Merkmale weiter beschränkt wird. Die ermittelten (unterschiedlichen) Formmerkmale für SLIC und Quickshift bezüglich MNIST sind in Tabelle 2.2 aufgezeigt. Wohingegen sich die Merkmalsselektion bei SLIC eher für Formmerkmale entscheidet, die aus den Momenten gewonnen werden können, genießen bei Quickshift die reinen translationsinvarianten Momente μ ein größeres Interesse. Daraus ergeben sich 10 Merkmale eines Knotens inklusive der Durchschnittsfarbe eines Superpixels.

CIFAR-10. Der Canadian Institute for Advanced Research (CIFAR) Datensatz, auch CIFAR-10 genannt, besteht aus 60000 farbigen Bildern, die jeweils genau einer von 10 Klassen zugeordnet sind [26]. 45000 Bilder werden dabei als Trainingsbilder, 5000 als Validierungsbilder und 10000 als Testbilder genutzt. Zu jeder Klasse existieren genau 6000 Bilder, welche gleichmäßig auf die Bilduntermengen aufgeteilt sind. Die Klassen der Bilder sind im Folgenden: Flugzeug, Auto, Vogel, Katze, Reh,

2 Evaluation

SLIC						Quickshift					
K	200	F	5			ξ	1	α	1	S	5
	232.1 6.3	N_{\min} \deg_{\min}	186 1	N_{max} \deg_{max}	263 21			N_{\min} \deg_{\min}	18 1	N_{max} \deg_{max}	624 67

Tabelle 2.3: Wahl der Superpixelparameter des CIFAR-10 Datensatzes.

SLIC	\mathbf{M}_{00}	box_y	\hat{x}	dia	ext	\mathbf{h}_1	λ_1	$axis_1$	$axis_2$
Quickshift	box_y	box_x	\hat{x}	\hat{y}	ecc	ext	λ_1	$axis_1$	$axis_2$

Tabelle 2.4: Merkmalsselektion des CIFAR-10 Datensatzes zu 9 Formmerkmalen.

Hund, Frosch, Pferd, Schiff und Lastwagen. Die Bilder der Klassen sind dabei einander ausschließend. So enthält die Klasse "Auto" nur kleinere Personenwagen, wohingegen die Klasse "Lastwagen" auch nur als solche zu klassifizierenden Fahrzeuge
enthält [26]. Die Bilder haben eine einheitliche Größe von 32×32 Pixeln und besitzen drei Farbkanäle. Sie passen aufgrund ihrer Größe ähnlich zu MNIST komplett in
den Hauptspeicher. Aufgrund dessen ist CIFAR-10 für eine Bildklassifizierung sehr
beliebt, da so schnelle Trainingszeiten garantiert sind und dabei trotzdem alle Techniken des Deep-Learnings ausgeschöpft werden müssen, um qualitativ hochwertige
Resultate zu erzielen. Der CIFAR Datensatz liegt ebenfalls in einer zweiten Version
vor, genannt CIFAR-100, der 60000 Bilder in 100 Klassen unterteilt, welcher aber
in dieser Arbeit keine Verwendung findet [26].

Tabelle 2.3 zeigt die Wahl der Parameter der beiden Superpixelalgorithmen. Im Vergleich zu dem MNIST Datensatz würden dafür insbesondere für SLIC die approximierte Anzahl an Superpixeln von 100 auf 200 und für Quickshift die Größe des Fensters S von 2 auf 5 erhöht. Weiterhin zeigt die Tabelle erneut Informationen zu den generierten Graphen über die Anzahl der Knoten und ihrer Knotengraden. Hier lassen sich ebenfalls wieder die unterschiedlichen Vorgehensweisen der beiden Superpixelalgorithmen erkennen. Die maximale Anzahl an Knoten eines Graphen aus der Quickshift-Segmentierung liegt dabei mit 624 Knoten sehr hoch, d.h. im Durchschnitt werden nur zwei Pixel einem Superpixel zugeordnet werden, und kann als extremer Ausreißer gewertet werden. Abbildung 2.3 zeigt ein Bild aus dem CIFAR-10 Datensatz mit dessen entsprechenden Superpixel- bzw. Graphrepräsentationen.

Analog zu MNIST wurden für den CIFAR-10 Datensatz erneut 9 Formmerkmale nach dem gleichen Prinzip ermittelt. Tabelle 2.4 zeigt die berechnete Wahl der Merkmale der Selektion. Es ist auffällig, dass sich für die beiden Superpixelrepräsentation

2.2 Versuchsaufbau 35

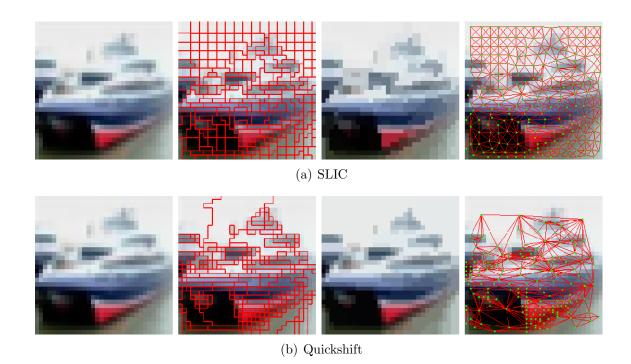


Abbildung 2.3: Bild aus dem CIFAR-10 Datensatz, jeweils dargestellt als (1) Original-bild, (2) Superpixelrepräsentation, (3) Durchschnittsfarbe der Superpixel und (4) Graphrepräsentation.

dabei die Selektion der Merkmale bei nur drei von neun Merkmalen unterscheidet. Inklusive den Durchschnittsfarbwerten eines Superpixels über den drei Farbkanälen ergeben sich daraus jeweils 12 Knotenmerkmale. Bei einer durchschnittlichen Anzahl an Knoten von 232.1 bei SLIC bzw. von 182.0 bei Quickshift führt dies zu einer Berechnung von 2785 bzw. 2184 Merkmalen eines Graphen. Im Vergleich zu der Anzahl an Merkmalen des Originalbildes ($32 \times 32 \times 3 = 3072$) ergibt sich folglich eine Datenreduktion auf 90.66% bzw. 71.09% der Eingangsdaten. Das ist aufgrund der ursprünglichen Bildgrößen des CIFAR-10 Datensatzes eine nicht zu unterschätzende Datenreduktion, bei der kaum entscheidende Informationen des Bildes verloren gehen (vgl. Abbildung 2.3).

PASCAL VOC. Der Pascal Visual Object Classes (PASCAL VOC) Datensatz besteht aus 17126 farbigen Bildern beliebiger Größen, der aufgrund seiner ausführlichen Bildannotierungen nicht nur für eine Bildklassifizierung, sondern ebenfalls für Objektdetektionen oder eine Bildsegmentierung genutzt werden kann [11]. Zu jedem Bild stehen insbesondere Informationen zu den enhaltenden Objekten und deren Hüllkörpern zur Verfügung [11]. Ein Bild besitzt dabei minimal ein Objekt der 20 annotierten Objektklassen. Gleiche oder unterschiedliche Objektklassen kön-

36 2 Evaluation

SLIC							Quic	kshift			
K	1600	F	30			ξ	2	α	0.75	S	8
	1540.9 6.5	N_{\min} \deg_{\min}	1082 1	N_{max} \deg_{max}	1839 50	$\frac{\overline{N}}{\deg}$	2131.6 7.7	N_{\min} \deg_{\min}	234 1	$N_{\rm max}$ $\deg_{\rm max}$	29010 256

Tabelle 2.5: Wahl der Superpixelparameter des PASCAL VOC Datensatzes.

nen mehrfach in einem Bild existieren. Die enthaltenden Objekte der Bilder sind im Einzelnen [11]:

- Person
- Vogel, Katze, Kuh, Hund, Pferd, Schaf
- Flugzeug, Fahrrad, Boot, Bus, Auto, Motorrad, Zug
- Flasche, Stuhl, Esstisch, Topfblume, Sofa, Bildschirm

Für die eindeutige Zuweisung eines Bildes zu genau einer Klasse dient das Objekt mit dem größtem Hüllkörper. Die Höhen und Breiten der Bilder reichen von 142 bis 500 Pixeln. Die durchschnittliche Bildgröße des Datensatzes beträgt 389 × 467 Pixel und ist damit um einiges größer als der zuvor betrachtete CIFAR-10 Datensatz bei gleichzeitig weitaus weniger Beispielbildern. PASCAL VOC besitzt weiterhin keine eindeutige Zuordnung der Bilder zu Trainings-, Validierungs und Testbildern. Es existiert zwar ein seperater Testdatensatz, jedoch stehen dessen Annotierungen nicht zur freien Verfügung. Folglich wird aus der Bildermenge eine zufällige Validierungsbzw. Testmenge von 1500 Bildern generiert. Damit stehen noch 15626 Bilder für das Training eines neuronalen Netzes zur Verfügung.

Die ermittelten Superpixelparameter finden sich in Tabelle 2.5. SLIC generiert damit um die K=1600 Superpixel pro Bild. Im Vergleich zu der Wahl der Parameter für kleinere Bilder erhöht sich ebenfalls die Wahl der Normalisierungskonstante F=30 und gibt damit der Form der Superpixel in großen Bildern eine bessere Gewichtung. Für Quickshift wird auf ähnliche Weise die Gewichtung des Farbterms $\alpha=0.75$ abgeschwächt, sodass Superpixel in ihrer möglichen Größe etwas beschränkter sind. Weiterhin vergrößert sich die Wahl der Größe des Fensters $S \times S$ auf S=8. Die Wahl der gefundenen Parameter deckt sich damit größtenteils mit den üblichen Werten dieser in der Literatur [13]. Abbildung 2.4 veranschaulicht die Wahl der Parameter der beiden Superpixelalgorithmen.

Auch für PASCAL VOC bestimmt die Merkmalsselektion 9 Merkmale aus den 38 Formmerkmalen (vgl. Tabelle 2.6). Dabei wird sich erneut nicht für die eigentlichen

2.2 Versuchsaufbau 37

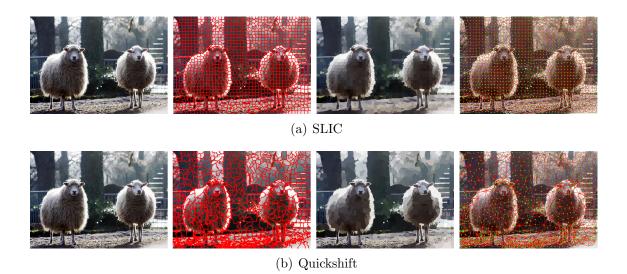


Abbildung 2.4: Bild aus dem PASCAL VOC Datensatz, jeweils dargestellt als (1) Originalbild, (2) Superpixelrepräsentation, (3) Durchschnittsfarbe der Superpixel und (4) Graphrepräsentation.

SLIC	box	box_y	box_x	\hat{x}	\hat{y}	ecc	ext	\mathbf{h}_1	$axis_1$
Quickshift	\mathbf{M}_{00}	box_y	box_x	\hat{x}	dia	λ_1	λ_2	$axis_1$	$axis_2$

Tabelle 2.6: Merkmalsselektion des PASCAL VOC Datensatzes zu 9 Formmerkmalen.

Momente entschieden, sondern mehr für die Merkmale, die aus diesen gewonnen werden können. Auffällig ist für SLIC die Wahl des Merkmals box, da dieses bereits durch box_y und box_x implizit gegeben ist. Ein Knoten eines Graphen besitzt damit inklusive dessen Durchschnittsfarbe 12 Merkmale.

Bei den (relativ) großen Bildern in PASCAL VOC ergibt sich aufgrund der Vorsegmentierung des Bildes eine erhebliche Datenreduktion. Anstatt der durchschnittlichen Anzahl an Merkmalen des Originalbildes ($389 \times 467 \times 3 = 544989$) erhalten wir im Durchschnitt bei der Verwendung von SLIC 18491 bzw. von Quickshift 25579 Merkmale, was einer Datenreduktion auf lediglich 3.39% bzw. 4.69% der Eingangsdaten entspricht. Dabei werden insbesondere bei Quickshift auch kleine, auffällige Flächen des Bildes erhalten, sodass sich größtenteils nur eine Datenreduktion in Bereichen einstellt, die gleichfarbene, uninteressante Flächen des Bildes beschreiben.

Weitere Datensätze. Es existieren eine Reihe weitere Bilddatensätze, die zwar in dieser Arbeit nicht benutzt werden, aber dennoch hier eine kurze Erwähnung finden sollen. Der weitaus größte und beliebteste Datensatz zur Bildklassifizierung ist der ImageNet Datensatz, der aus mehr als 1.2 Millionen Bildern besteht, denen jeweils eine von 1000 Klassen zugeordnet ist [40]. Er wird aufgrund seiner Größe und seiner

38 2 Evaluation

Komplexität für die reine Verifizierung der Faltungsansätze auf Graphrepräsentationen von Bildern in dieser Arbeit nicht verwendet. Er bildet jedoch insbesondere die Basis weiterer Datensätze. So beinhaltet beispielsweise der Tiny ImageNet Datensatz eine Untermenge der Bilder von ImageNet (200 Klassen mit jeweils 600 Bildern), bei denen die Bilder auf eine einheitliche Größe von 64×64 Pixeln skaliert wurden [40]. PASCAL VOC bedient sich ebenso einer Untermenge der Bilder des ImageNet Datensatzes, die um entsprechende Annotationen wie zum Beispiel den Hüllkörpern der Objekte erweitert wurden [11]. Namenhaft zu erwähnen sei weiterhin der von CIFAR-10 inspirierte STL-10 Datensatz von Stanford mit einer einheitlichen Bildergröße von 96×96 Pixeln [6]. Er enthält aber nur sehr wenige annotierte Bilder und findet seine Anwendung daher vorallem im unüberwachten Lernen — ein Ansatz, der in dieser Arbeit nicht verfolgt wird. Der Street View House Numbers (SVHN) Datensatz beinhaltet 600000 annotierte Bilder (32×32) von Hausnummern, die aus Google Street View extrahiert wurden [32]. Er enthält damit weitaus mehr Bilder als der zu ihm ähnliche MNIST Datensatz und versucht dabei ein weitaus schwereres Problem zu lösen — der Objekterkennung von Zahlen in natürlichen Szenen. Er kann jedoch insbesondere aufgrund der beliebigen Anzahl an Ziffern im Bild nicht für eine Bildklassifizierung genutzt werden.

2.2.2 Metriken

Eine typische Aktivierungsfunktion für die Ausgabe $\mathbf{y} \in \mathbb{R}^Y$ eines neuronalen Netzes für ein multidimensionales Klassifizierungsproblem ist die Softmax Regression

$$\operatorname{softmax}(\mathbf{y}) \coloneqq \frac{\exp(\mathbf{y})}{\sum_{i=1}^{Y} \exp(\mathbf{y}_i)},$$

die einer Wahrscheinlichkeitsverteilung der Klassen \mathcal{Y} für das Auftreten dieser in der Eingabe \mathbf{x} entspricht [1, 33]. Damit gilt insbesondere softmax $(\mathbf{y}) \in [0, 1]^Y$ sowie $\sum_{i=1}^Y = \operatorname{softmax}(\mathbf{y})_i = 1$ [33]. Aufgrund der Verwendung der Exponentialfunktion werden dabei die höchsten Werte in \mathbf{y} hervorgehoben, wohingegen Werte, die signifikant unter dem Maximum liegen, abgeschwächt werden.

Neben der in Kapitel ?? vorgestellten quadratischen Kostenfunktion aus (??) findet sich in neuronalen Netzen häufiger die Verwendung der Kreuzentropie als Kostenfunktion, welche dem Netz ermöglicht, schneller bessere Entscheidungen zu fällen

2.2 Versuchsaufbau 39

(vgl. [33]). Die Kreuzentropie ist dabei über einer Eingabemenge \mathcal{X} definiert als

$$H(\mathcal{X}) := -\frac{1}{|\mathcal{X}|} \sum_{\mathbf{x} \in \mathcal{X}} \langle \mathbf{y}', \log(\mathbf{y}) \rangle,$$

wobei $\mathbf{y}' \in \{0,1\}^Y$ die *Ground-Truth* der Eingabe $\mathbf{x} \in \mathcal{X}$ als *One-Hot*-Kodierung beschreibt [1, 33]. $H(\mathcal{X})$ ist aufgrund der Intervalleinschränkung der jeweiligen Ausgaben \mathbf{y} von $\mathbf{x} \in \mathcal{X}$ mit Hilfe der Softmax Regression stets positiv und wird umso kleiner, je ähnlicher sich \mathbf{y}' und dessen Ground-Truth \mathbf{y} werden [33].

Zur Evaluation der Ergebnisse einer Klassifizierung wird neben der Kostenfunktion die Genauigkeit (engl. Accuracy) über einer Eingabemenge \mathcal{X} als

$$accuracy(\mathcal{X}) := \frac{1}{|\mathcal{X}|} \sum_{\mathbf{x} \in \mathcal{X}} \max(-|argmax(\mathbf{y}) - argmax(\mathbf{y}')| + 1, 0)$$

definiert, wobei $\operatorname{argmax}(\mathbf{y}) = i$ genau dann, wenn $\mathbf{y}_i \geq \mathbf{y}_j$ für alle $1 \leq j \leq Y$. Sie beschreibt den Anteil korrekt klassifizierter Eingabedaten aus der jeweiligen Gesamtmenge der Trainings-, Validierungs- oder Testdaten \mathcal{X} und ist daher ein geeignetes Mittel, die Qualität eines neuronalen Klassifizierungsnetzes zu bestimmen [33].

2.2.3 Parameter

Neben den Superpixelparametern und der Anzahl bzw. Auswahl der zur Verfügung stehenden Formmerkmale besitzt die Vorverarbeitung der Daten sowie das neuronale Netz an sich zahlreiche weitere optimierbare Parameter.

So kann sich zum Beispiel bei der Graphgenerierung zusätzlich zwischen einer Konnektiviät von 4 bzw. 8, einer globalen oder lokalen Normierung sowie einer frei wählbaren Standardabweichung ξ für die Gewichtsbestimmung der Kanten nach (??) entschieden werden. Aufgrund der unmöglichen Abdeckung aller möglichen Parameterkombinationen wurden speziell diese für die Evaluation festgehalten. Alle generierten Graphen wurden folglich über einer Konnektivität von 8, einer globalen Normierung sowie einer Standardabweichung ξ von Eins generiert.

Für das neuronale Netz ergeben sich neben der Anzahl an Faltungs-, Pooling- und vollverbundenen Schichten sowie deren Größen und Anordnungen, die in den Ergebnissen in Kapitel 2.3 manuell aufgelistet sind, weitere einstellbare Größen. Alle Netze wurden mit einer Batch-Size von 64 trainiert. Die Gewichte des Netzes wurden normal verteilt mit einer Standardabweichung von 0.1 initialisiert, wohingegen alle Biaswerte zu Beginn des Trainings einen konstanten Wert von 0.1 besitzen. ReLU wird als Aktivierungsfunktion für alle bis auf die letzte neuronale Schicht verwen-

40 2 Evaluation

det. Für jede Poolingschicht kommt das Max-Pooling zum Einsatz. Die gewählte Lernrate γ des Netzes unterscheidet sich je nach getestetem Modell zwischen 0.001 und 0.0001. Sie wird dabei zusätzlich stufenweise exponentiell nach einer definierten Anzahl an Epochen reduziert.

Es wurden ebenso Methodiken angewendet, die das Overfitting eines Netzes reduzieren. So finden sich speziell in den vollverbundenen Schichten Anwendungen der Dropout-Technik sowie der L2-Regularisierung (vgl. [27, 45]).

2.2.4 Augmentierung

Üblicherweise findet während des Trainings eines neuronalen Netzes eine Augmentierung der Eingabedaten statt, die es ermöglicht, die Anzahl der Trainingsbilder virtuell zu erhöhen und die Gefahr des Overfittings zu reduzieren [1]. So kann zum Beispiel ein Bild $\mathbf{B} \in \mathbb{R}^{H \times W \times C}$ vertikal an dessen Bildmitte gespiegelt werden, d.h.

$$\operatorname{flip}(\mathbf{B})_{yx} \coloneqq \mathbf{B}_{y,W-x},$$

sodass ein Bild erzeugt wird, welches das Ursprungsbild "von der anderen Seite" zeigt [1]. Ebenso kann die Helligkeit eines Bildes, welches im RGB-Farbmodell in Gleitkommarepräsentation als $\mathbf{B} \in [0,1]^{H \times W \times C}$ vorliegt, über

$$\text{brightness}(\mathbf{B}, \delta)_{yxc} \coloneqq \min(\max(\mathbf{B}_{yxc} + \delta, 0), 1)$$

um den Faktor $\delta \in [-1, 1]$ justiert werden [1]. Weiterhin ist die Kontrastanpassung eines RGB-Bildes $\mathbf{B} \in [0, 1]^{H \times W \times C}$ um den Faktor $\delta \in [-1, 1]$ definiert als

$$contrast(\mathbf{B}, \delta)_{yxc} := \min(\max(\delta(\mathbf{B}_{yxc} - \overline{\mathbf{B}}_c) + \overline{\mathbf{B}}_c, 0), 1)$$

wobei $\overline{\mathbf{B}}_c := 1/(WH) \sum_{x=1}^W \sum_{y=1}^H \mathbf{B}_{yxc}$ die Durchschnittsfarbe des Bildes bezüglich des Farbkanals $c \in \{1, \dots, C\}$ beschreibt [1]. Es sind eine ganze Reihe weiterer Augmentierungsschritte denkbar [1]. Alle Augmentierungsschritte werden für ein Eingabebild zufällig ausgeführt. Insbesondere erhält δ dabei einen zufälligen Wert aus einem vordefinierten Intervall $\delta \in [-\delta_{\max}, \delta_{\max}]$.

Die vorgestellten Augmentierungsschritte sind sowohl für Graphen im zweidimensionalen euklidischen Raum bzw. dessen Knotenmerkmale möglich. Die vertikale Spiegelung des Graphen kann, falls diese im Graphkontext eine Bedeutung besitzt, analog zu der Operation auf Bildern über eine Anpassung der Winkel in $\mathbf{A}_{\text{rad}} \in [0, 2\pi]^{N \times N}$

2.2 Versuchsaufbau 41

realisiert werden, d.h.

$$\operatorname{flip}(\mathbf{A}_{\mathrm{rad}})_{ij} \coloneqq \begin{cases} 2\pi - (\mathbf{A}_{\mathrm{rad}})_{ij}, & \operatorname{wenn} (\mathbf{A}_{\mathrm{rad}})_{ij} > 0, \\ 0, & \operatorname{sonst.} \end{cases}$$

Weiterhin können die Helligkeits- und Kontrastanpassungen der Farben auf den Farbmerkmalen der Merkmalsmatrix $\mathbf{F} \in \mathbb{R}^{N \times M}$ angewendet werden. Es ist jedoch anzumerken, dass eine Justierung der Farbwerte auf den Knoten eines Graphen, der durch eine Superpixelrepräsentation gewonnen wurde, nur bedingt sinnvoll ist, denn die Nachbarschaften des Graphen sowie dessen Formmerkmale bleiben bei dieser Art der Augmentierung unverändert. Ein Superpixelalgorithmus, welcher Superpixel größtenteils aufgrund der Farbwerte eines Bildes generiert, bildet letztendlich bei einer Augmentierung der Farbwerte eines Bildes auf eine komplett andere Superpixelrepräsentation ab. Eine realistischere Augmentierung der Eingabedaten ist folglich nur dann gegeben, wenn die Superpixelrepräsentation bzw. dessen Graph erst nach der Augmentierung der Farben des Bildes generiert wird.

2.2.5 Implementierung

Alle vorgestellten Methodiken wurden in der Programmiersprache *Python* implementiert und stehen unter der *MIT-Lizenz* zur freien Verfügung¹. Es liegen ausführbare Dateien zum Trainieren der neuronalen Netze auf allen erwähnten Datensätzen bereit, die sich bei Ausführung automatisch herunterladen. Die Implementation erreicht dabei eine *Testabdeckung*, d.h. Anteil getesteter Quelltextzeilen, von 88% und wurde auf allen bedeutenden Pythonversionen (2.7 und > 3.5) getestet. Es liegen zusätzliche Installationsanweisungen bei und der Quelltext ist so dokumentiert, dass er mit Hilfe dieser Arbeit verstanden werden kann.

Benutzte Bibliotheken. Für die Modellierung und den Betrieb neuronaler Netze in Python wurde die Bibliothek tensorflow von Google verwendet [1]. Sie erlaubt die Modellierung eines Berechnungsgraphen, bei dem Knoten mathematische Operationen repräsentieren und die Kanten zwischen ihnen den Datenfluss multidimensionaler Tensoren steuern. So gut wie alle implementierten mathematischen Operationen in tensorflow besitzen eine Gradientenimplementierung, sodass die Kosten der Ausgabe eines Berechnungsgraphen über das Backpropagationverfahren minimiert werden können. Dies erlaubt insbesondere den Bau der implementierten

¹https://github.com/rusty1s/embedded_gcnn

42 2 Evaluation

Faltungsoperatoren mit den in tensorflow zur Verfügung stehenden Operationen. Zur Generierung der Superpixelrepräsentationen der Bildermengen wurde die Bibliothek scikit-image (skimage) benutzt [50]. Sie enthält die Implementierungen zu den Superpixelalgorithmen SLIC und Quickshift, die in dieser Arbeit benutzt werden. Sie enthält ebenso eine Implementierung zur Graphgenerierung einer Superpixelrepräsentation, die sich aber in Tests als ineffizient herausstellte und daher in dieser Arbeit nicht verwendet wird (vgl. Kapitel 2.4).

Für die Merkmalsextraktion, die Graphgenerierung, die Implementierung der Graphvergröberungen für das spektrale Lernen sowie die Generierung der Receptive-Fields für das räumliche Lernen wurden die Bibliotheken numpy und scipy verwendet [24, 49]. Beide Bibliotheken gehören aufgrund ihrer effizienten Implementierung in C zu der Standardwahl wissenschaflicher Berechnungen in Python. Alle dünnbesetzten Matrizen, d.h. Adjazenzmatrizen sowie Diagonalmatrizen, sind insbesondere auch als solche implementiert. Für die Merkmalsselektion kommt die Bibliothek scikit-learn zum Einsatz [36].

Eingabe und Vorverarbeitung der Daten. Für die Eingabe der Knotenmerkmale in ein neuronales Netz werden diese pro Graph in dessen *Standardnormalverteilung* überführt, d.h. [1]

$$\hat{\mathbf{f}}_i \coloneqq \frac{\mathbf{f}_i - \overline{\mathbf{f}}}{\xi},$$

wobei $\bar{\mathbf{f}} := 1/N \sum_{n=1}^N \mathbf{f}_n$ den Durchschitt der Merkmale und ξ die Standardabweichung von $\mathbf{f} \in \mathbb{R}^N$ beschreibt. Die Verteilung eines Merkmals eines Graphen liegt damit durchschnittlich bei Null und besitzt eine Standardabweichung von Eins. Die Überführung der Eingabedaten in die Standardnormalverteilung ist ein übliches Verfahren im Kontext von neuronalen Netzen.

Für die Vorverarbeitung der Daten wurden zwei unterschiedliche Ansätze verfolgt, die sowohl Vor- wie auch Nachteile aufweisen und daher je nach Datensatz Verwendung finden. Dem Benutzer steht es dabei frei, die vorverarbeiteten Daten in einem eigenen Datensatz vor Trainingsbeginn zu speichern oder alle notwendigen Vorverarbeitungsschritte der Bilder zur Laufzeit während des Trainings für das aktuell zu lernende Bild zu vollziehen. Die Vorverarbeitung während des Trainings wurde dabei mit Hilfe mehrerer Threads implementiert, sodass die Laufzeit der Lernprozedur möglichst nicht gestört wird. Es zeigt sich, dass die Vorverarbeitung der Daten während des Trainings für kleine Datensätze wie MNIST oder CIFAR-10 so gut wie keinen Einfluss auf die Lerngeschwindigkeit mit sich zieht. Für größere Daten-

2.3 Ergebnisse 43

Ansatz	W	Architektur	Genauigkeit [%]
SGCNN	25	C32-P4-C64-P4-FC1024	98.888
GCN	1	C32-C32-P4-C64-C64-P4-FC1024	96.675
EGCNN	9	C32-C32-P4-C64-C64-P4-FC1024	99.145
klassisch	-	C32-P4-C64-P4-FC1024	99.189
klassisch		C32-C32-P4-C64-C64-P4-FC1024	99.139

Tabelle 2.7: Testgenauigkeiten eines Trainings auf einer MNIST-Gitterrepräsentation nach 10000 Durchläufen (≈ 11 Epochen) für die vorgestellten Ansätze inklusive äquivalenter Netzarchitekturen bei Benutzung der klassischen Faltungsoperation.

sätze wie PASCAL VOC ist dies aber nicht zu empfehlen, da der Aufwand der Vorverarbeitung die Lerndauer durch die größeren Bilder, gerade aufgrund der steigenden Laufzeiten der Superpixelalgorithmen, teilweise extrem beeinflussen kann. Eine gezielte Laufzeitanalyse der beiden Vorverarbeitungsmethoden findet sich für die einzelnen Datensätze in Kapitel 2.4. Ein entscheidener Vorteil der Vorverarbeitung zur Laufzeit ist jedoch die in Kapitel 2.2.4 angesprochene Augmentierung der Eingabedaten. Wohingegen für vorverarbeitete Daten nur eine Augmentierung auf Graphen möglich ist, kann das volle Ausmaß einer Augmentierung erst über die Vorverarbeitung zur Laufzeit gewonnen werden.

2.3 Ergebnisse

MNIST. keine Augmentierung keine L2-Regularisierung

10.000 Steps mit Batch Size 64

Learning-Rate: 0.001

Dropout: 0.5

GCN

fuckin patchy 44 2 Evaluation

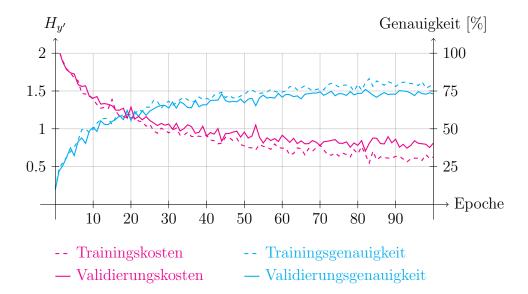


Abbildung 2.5: Kosten- und Genauigkeitsverlauf eines Trainings auf dem CIFAR-10 Datensatz mit dem spektralen Faltungsoperator auf Graphen im zweidimensionalen euklidischen Raum, welche über Quickshift generiert wurden. Die gestrichelten Linien zeigen die Kosten und Genauigkeiten des Trainingsdatensatzes in Abhängigkeit der Epochen, wohingegen die durchgezogenen Linien sich auf den Validierungsdatensatz beziehen. Nach der 60ten Epoche stellt sich eine deutliche Verlangsamung der Lerngeschwindigkeit ein.

1.01912, acc: 0.67748 Es werden pro Faltung eine 8fache Nachbarschaft betrachtet. Das ist riesig!

EGCNN Quickshift Alles gleich bis auf Aufbau: Aufbau: CNN64 CNN64 Max-Pool2 CNN128 CNN128 MaxPool2 CNN256 CNN256 MaxPool3 CNN512 AveragePool FC256 FC128 FC10 Im Gegensatz zu Tschebyschov zwei mal mehr falten, da immer nur minimale Nachbarschaften betrachtet werden. Laufzeit: 0.08s + 2.64s Loss:, acc:

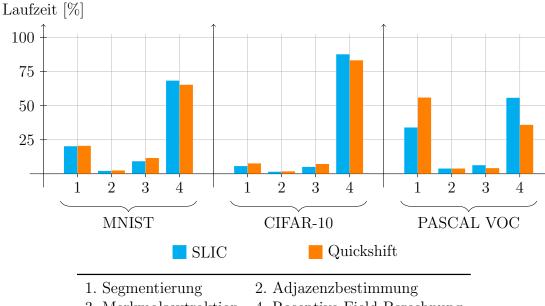
Je höher die Laufzeit des Lernens wird, umso geringer wird die Dauer der Vorverarbeitung.

Grafik für Acuuracy und Loss getrennt! Dafür alle Ansätze in einer Grafik (Training immer gestrichelt)

2.4 Laufzeitanalyse

Vergleich bezüglich vorhandener Implementierungen.

2.5 Diskussion 45



3. Merkmalsextraktion 4. Receptive-Field-Berechnung

Abbildung 2.6: Laufzeitverteilung der einzelnen räumlichen Vorverarbeitungsschritte für alle Datensätze und alle Superpixelalgorithmen. Die Berechnung der Receptive-Fields umfasst je 25 Knoten bei einer Knotenauswahl mit Schrittweite 2. Sie zeigt sich fast in allen Datensätzen als die dominante Berechnungsaufgabe.

	Räun	nlich [ms]	Spektral [ms]		
	SLIC	Quickshift	SLIC	Quickshift	
MNIST	30.59	24.00	20.32	19.40	
CIFAR-10	72.74	43.85	25.34	23.18	
PASCAL VOC	713.40	1080.78	372.79	782.56	

Tabelle 2.8: Laufzeiten der räumlichen sowie spektralen Vorverarbeitung für alle Datensätze und Superpixelalgorithmen basierend auf den Laufzeiten aus Abbildung 2.6 und 2.7. Die räumliche Vorverarbeitung ist aufgrund der einzelnen Receptive-Field-Berechnungen deutlich ineffizienter.

2.5 Diskussion

46 2 Evaluation

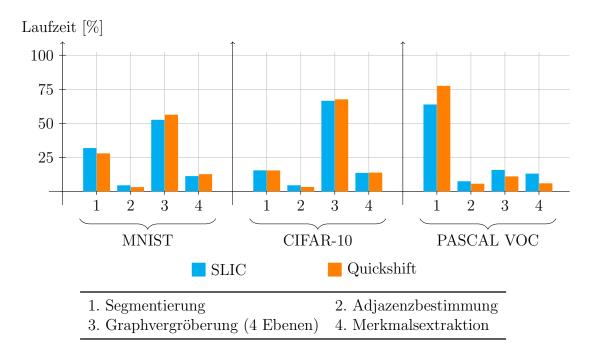
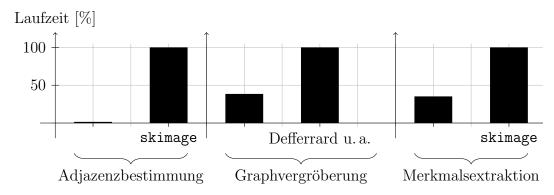


Abbildung 2.7: Laufzeitverteilung der einzelnen spektralen Vorverarbeitungsschritte für alle Datensätze und Superpixelalgorithmen. Wohingegen für MNIST und CIFAR-10 die Graphvergröberung die längste Berechnungsdauer in Anspruch nimmt, zeigt sich dagegegen für größere Datensätze wie PASCAL VOC die Segmentierung als Flaschenhals der Vorverarbeitung.

2.5 Diskussion 47



Vorverarbeitungsschritt	vorhanden [ms]	optimiert [ms]	Gewinn [%]
Adjazenzbestimmung	866	13	6535
Graphvergröberung (4 Ebenen)	87	33	160
Merkmalsextraktion	144	50	184

Abbildung 2.8: Vergleich der Laufzeiten verschiedener Vorverarbeitungsschritte bezüglich des Lernens auf Graphen zwischen bereits vorhandenen, quelloffenen Implementierungen (rechts) und ihrer jeweiligen optimierten Version (links) am Beispiel eines Bildes aus PASCAL VOC: (a) Adjazenzbestimmung einer Segmentierungsmaske, (b) Graphvergröberungsschritt inklusive der entsprechenden Anordung der Knoten zu binären Bäumen und (c) Merkmalsextraktion. In allen Bereichen konnten deutliche Laufzeitgewinne erreicht werden.

3 Ausblick

Die vorgestellten und entwickelten Ansätze zum Lernen auf Graphen im zweidimensional euklidischen Raum wurden in dieser Arbeit über einer Klassizierung auf Graphrepräsentationen von Bildern evaluiert. Sie lassen sich jedoch auch mühelos auf andere Probleme wie zum Beispiel der Objekterkennung oder der Segmentierung anwenden. Dabei sind ebenso völlig andere als in dieser Arbeit präsentierten Anwendungsgebiete denkbar, denn die einzige Einschränkung der Graphen für die Benutzung der entwickelten Faltungsoperatoren ist die eindeutige oder zumindest relative Positionierung seiner Knoten zueinander im Raum. So lassen sich solche Graphen beispielsweise über Karten oder Straßennetze gewinnen, deren Eingabe in die vorgestellten Netzarchitekturen vielversprechende Möglichkeiten offenbaren. Zum Abschluss dieser Arbeit wird ein Ausblick zu denkbaren Erweiterungen vorgestellt, für dessen Erforschung an dieser Stelle der Platz fehlt.

Erweiterung auf den dreidimensionalen Raum. Alle Faltungsansätze in dieser Arbeit wurden lediglich auf Graphen im zweidimensionalen Raum betrachtet. Dabei ist es aber ebenso vorstellbar, diese Ansätze auf den dreidimensionalen Raum auszuweiten. In diesem Fall besitzt ein Graph $\mathcal{G} = (\mathcal{V}, \mathcal{E}, p)$ eine Positionsfunktion $p \colon \mathcal{V} \to \mathbb{R}^3$, die den Knoten jeweils drei Koordinaten zuordnet. Die implizit gegebene Winkelfunktion seiner Kanten $\varphi \colon \mathcal{V} \times \mathcal{V} \to [0, 2\pi]^2$ bildet damit folglich auf zwei Winkel ab. Insbesondere der spektrale Faltungsoperator, der in Kapitel 1.4.2 mit Hilfe einer polynomiellen Approximation über B-Spline-Kurven erweitert wurde, erlernt nun eine Repräsentation einer geschlossenen Fläche anstatt einer Kurve, die mittels der Tensorproduktkonstruktion über zwei Basisfunktionen konstruiert werden kann [2]. Eine Implementierung bzw. Erweiterung dieser Ansätze auf den dreidimensionalen Raum erlaubt damit insbesondere das Lernen auf Polygonnetzen und folglich auch auf dreidimensionalen Objekten.

Entfernung irrelevanter Knoten. In den Graphrepräsentationen von Bildern können bei der Benutzung der Quickshift-Segmentierung Knoten vereinzelnd einen extrem hohen Knotengrade aufweisen (vgl. zum Beispiel Tabelle 2.1). Das ist insbeson-

3 Ausblick

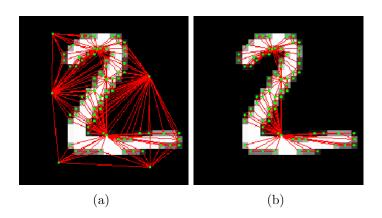


Abbildung 3.1: Illustration der Entfernung irrelevanter Knoten eines Graphen, der über Quickshift eines Bildes aus dem MNIST Datensatz gewonnen wurde.

(a) zeigt den Ursprungsgraphen der Segmentierung, wohingegen (b) die irrelevanten Knoten, die den Hintergrund beschreiben, entfernt.

dere dann der Fall, wenn Knoten eine große einheitliche Fläche des Bildes abdecken (zum Beispiel einen einfarbigen Hintergrund) und folglich an dessen Segmenträndern viele benachbarte Pixel anliegen. Eine Faltung auf diesen Knoten besitzt so gut wie keine lokale Aussage, sodass dessen Nutzen für ein neuronales Netzes fraglich oder gar hinderlich ist. Es erscheint sinnvoll, diese Knoten in einem weiteren Vorverarbeitungsschritt über einer zuvor definierten Strategie zu entfernen. Abbildung 3.1 illustriert eine mögliche irrelevante Knotenentfernung anhand eines Bildes aus dem MNIST-Datensatz. Es lassen sich folglich zwischen datensatzspezifischen und -unspezifischen Strategien unterscheiden. Auf dem MNIST Datensatz können zum Beispiel alle Knoten entfernt werden, die einen schwarzen Farbwert oder eine (relativ) große Fläche aufweisen. Eine allgemeinere Vorgehensweise ist die Knotenentfernung basierend auf einem (relativen) Grenzwert seiner Knotengrade. Bei der bloßen Entfernung von Knoten aus einem Graphen laufen wir aber Gefahr, dass dieser nun möglicherweise isolierte Knoten bzw. mehrere Zusammenhangskomponenten besitzt. Insbesondere die Poolingoperation sowie die Faltung basierend auf den GCNs erfordern jedoch zusammenhängende Graphen. Ein Test mit Hilfe des zweiten Eigenwerts der Laplace-Matrix zeigt, dass die Knotenentfernung basierend auf ihren Farbwerten für Graphen, die über Quickshift aus dem MNIST-Datensatz generiert wurden, zu 99.9% einen zusammenhängenden Graphen erhält, wohingegen für eine Knotenentfernung auf Basis ihrer Knotengrade dies nur noch für 45.4% der Graphen der Fall ist. Es lassen sich jedoch die beiden nächsten zueinander liegenden Knoten unterschiedlicher Zusammenhangskomponenten über eine Kante verbinden, bis der Graph wieder zusammenhängend ist.

Spatial Pyramid Pooling. Eine Alternative zu der verwendeten Durchschnittsbildung zwischen Faltungs- und vollverbundener Schicht, die für die Implementierung der spektralen Netzarchitektur auf Graphen mit dynamischer Knotengröße benutzt wurde (vgl. Kapitel 1.6), ist das *Spatial Pyramid Pooling (SPP)*. Attention-Algorithmus

Effiziente GPU-Implementierung.

Glossar

- T Tschebyschow-Polynom. 47–49
- ℓ Knotenfärbung $\ell \colon \mathcal{V} \to \mathcal{C} \subseteq \mathbb{R}$ eines Graphen \mathcal{G} . 27, 29, 30, 32, 34–36
- γ Lernrate eines neuronalen Netzes. 8, 78
- λ_{max} Größter Eigenwert eines Eigenwertproblems $\mathbf{M}\mathbf{u} = \lambda\mathbf{u}$. 40, 43, 47–49
- λ Eigenwert eines Eigenwertproblems $\mathbf{M}\mathbf{u} = \lambda \mathbf{u}$. 25, 26, 28, 40, 43–46, 71, 72, 75
- \mathbf{A}_{dist} Distanzadjazenzmatrix $\mathbf{A}_{\text{dist}} \in [0,1]^{N \times N}$ eines Graphen \mathcal{G} im zweidimensional euklidischen Raum. 13, 14, 18, 19, 53, 54, 56, 63, 65
- \mathbf{A}_{rad} Winkeladjazenzmatrix $\mathbf{A}_{\text{rad}} \in [0, 2\pi]^{N \times N}$ eines Graphen \mathcal{G} im zweidimensional euklidischen Raum. 14, 53, 56–58, 63, 65, 78, 79
- $\mathbf{\tilde{A}_{dist}}$ transformierte Distanzadjazenz
matrix $\mathbf{\tilde{A}_{dist}} \coloneqq \mathbf{A_{dist}} + \mathbf{I}.$ 54, 57, 58
- $\tilde{\mathbf{D}}_{\text{dist}}$ transformierte Gradmatrix $\tilde{\mathbf{D}}_{\text{dist}} := \tilde{\mathbf{D}}_{\text{dist}} + \mathbf{I}$ eines Graphen \mathcal{G} im zweidimensionalen euklidischen Raum. 54, 55, 57, 58
- N Menge der natürlichen Zahlen $\{0, 1, 2, \dots, \}$. 3–8, 10, 16, 17, 19, 20, 23, 28–32, 34, 40, 43, 53, 56, 60, 70
- \mathbb{R}_{+} Menge der positiven reellen Zahlen. 5, 8, 28, 34, 40, 57, 59
- \mathcal{C} Menge der Farben $\mathcal{C} \subseteq \mathbb{R}$ einer Knotenfärbung ℓ eines Graphen \mathcal{G} . 27, 30, 32
- \mathcal{E} Kantenmenge $\mathcal{E} \subseteq \mathcal{V} \times \mathcal{V}$ eines Graphen \mathcal{G} . 5, 6, 13–18, 28, 29, 31–34, 36, 47, 48, 50, 51, 55, 57, 60, 63
- \mathcal{G} Graph $\mathcal{G} = (\mathcal{V}, \mathcal{E})$ mit Knotenmenge \mathcal{V} und Kantenmenge \mathcal{E} . 5, 6, 13–18, 23, 27–29, 32–34, 36, 41–44, 48–50, 53, 54, 56, 57, 60–64

Glossar

 \mathcal{N} Nachbarschaftsfunktion $\mathcal{N}_K(v_i) := \{v_j \mid s(v_i, v_j) \leq K\}$. 5, 6, 28, 30–33, 35–37, 41, 42, 47, 50, 51, 53, 61

- O O-Notation. 21, 46, 48, 50, 55, 58, 62
- \mathcal{S} Menge von N Superpixeln $\mathcal{S} \coloneqq \left\{ \mathcal{S}_n \right\}_{n=1}^N$ mit $\mathcal{S}_n \subset W \times H$. 16, 23
- \mathcal{V} Knotenmenge $\mathcal{V} := \{v_n\}_{n=1}^N$ eines Graphen \mathcal{G} . 5, 6, 13–17, 19, 27–32, 34–37, 41, 44, 50, 53, 55, 60–63, 89

NCut Normalized-Cut. 61

- N Basisfunktionen einer B-Spline-Kurve. 56–59
- ReLU Aktivierungsfunktion ReLU(·) := $\max(\cdot, 0)$ eines neuronalen Netzes. 8, 50, 63, 77
- conv2d klassische Faltungsoperation auf einem regulären Gitter. 10, 29, 33, 36, 54, 55
- deg Gradfunktion $deg(v) := |\mathcal{N}(v)|$ auf den Knoten eines Graphen \mathcal{G} . 5, 28, 70, 72, 74
- diag Diagonal
funktion diag $\to \mathbb{R}^N \to \mathbb{R}^{N\times N}$ mit diag $(\mathbf{v})_{ii} = \mathbf{v}_i.$ 4, 5, 40
- elementweises Hadamard-Produkt. 45, 46, 57, 58
- \perp Orthogonalität zweier Vektoren, d.h. $\langle \mathbf{v}, \mathbf{w} \rangle = 0.3, 40$
- σ Aktivierungsfunktion eines neuronalen Netzes. 7, 8, 10, 50, 51
- φ Winkelfunktion $\varphi \colon \mathcal{V} \times \mathcal{V} \to [0, 2\pi]$ auf den Kanten eines Graphen \mathcal{G} . 14, 35
- ξ Standardabweichung der Gaußfunktion. 13, 14, 18, 21, 22, 52, 70, 72, 74, 77, 80
- b B-Spline-Kurve. 56, 57
- d gewichtete Gradfunktion $d(v_i) := \sum_{j=1}^{N} \mathbf{A}_{ij}$ auf den Knoten eines Graphen \mathcal{G} . 5, 28, 41, 61
- m Massefunktion $m: \mathcal{V} \to \mathbb{R}$ auf den Knoten des Graphen \mathcal{G} . 17, 63, 64
- p Positionsfunktion $p\colon \mathcal{V}\to \mathbb{R}^2$ auf den Knoten des Graphen $\mathcal{G}.$ 13–18, 34–36, 63, 64

Glossar 55

s kürzeste Pfaddistanz s: $\mathcal{V} \times \mathcal{V} \to \mathbb{N} \cup \{\infty\}$ zweiter Knoten eines Graphen \mathcal{G} . 5, 6, 28, 31, 32, 43

- v Knoten $v \in \mathcal{V}$ eines Graphen $\mathcal{G}.$ 5, 6, 13–19, 27–36, 41–43, 45–47, 50, 51, 53, 57, 61–64
- w Gewichtsfunktion $w: \mathcal{V} \times \mathcal{V} \to \mathbb{R}_+$ auf den Kanten eines Graphen \mathcal{G} . 5, 13, 14, 41, 42, 51, 61
- \mathbf{A} Adjazenz
matrix $\mathbf{A} \in \mathbb{R}^{N \times N}$ eines Graphen $\mathcal{G}.$ 5, 15, 18, 28, 41, 49, 53–55
- **B** Bild $\mathbf{B} \in \mathbb{R}^{H \times W \times C}$. 4, 5, 10, 13, 15, 16, 19–22, 78
- **D** Gradmatrix $\mathbf{D} \in \mathbb{R}^{N \times N}$ eines Graphen \mathcal{G} mit $\mathbf{D}_{ii} = d(v_i)$. 5, 41, 49
- **F** Merkmalsmatrix $\mathbf{F} \in \mathbb{R}^{N \times M}$ auf den Knoten eines Graphen \mathcal{G} . 6, 13, 15, 26, 33, 36, 37, 48, 50, 55, 58, 79
- I Einheitsmatrix $\mathbf{I} \in \mathbb{R}^{N \times N}$ mit $\mathbf{I}_{ii} = 1.40, 41, 47, 49, 54$
- L kombinatorische Laplace-Matrix. 41–43, 45
- M Nicht-zentrierte Momente. 23–26, 72, 75
- \mathbf{S} Segmentierungsmaske $\mathbf{S} \in \left\{1,\dots,N\right\}^{H \times W}$ bezüglich einer Menge von N Superpixeln. 16–18, 20, 23–25
- **U** Eigenvektormatrix $\mathbf{U} := [\mathbf{u}_1, \dots, \mathbf{u}_N] \in \mathbb{R}^{N \times N}$ einer reell symmetrischen Matrix $\mathbf{M} \in \mathbb{R}^{N \times N}$. 40, 44–48
- W Gewichtsmatrix oder Gewichtstensor einer neuronalen Schicht. 7, 8, 10, 48, 50, 51, 54, 55, 58
- **Λ** Diagonalmatrix der Eigenwerte $\{\lambda_n\}_{n=1}^N$ einer symmetrischen Matrix $\mathbf{M} \in \mathbb{R}^{N \times N}$.

 40, 46, 47
- η Skaleriungsinvariante Momente. 24, 26, 71
- \mathcal{L} kombinatorische oder normalisierte Laplace-Matrix. 41, 43, 44, 46–49
- μ Translationsinvariante Momente. 24–26, 71
- $\tilde{\mathbf{A}}$ transformierte Adjazenzmatrix $\tilde{\mathbf{A}} := \mathbf{A} + \mathbf{I}$. 49–51, 54, 55
- $\tilde{\mathbf{D}}$ transformierte Diagonalmatrix $\tilde{\mathbf{D}} \coloneqq \mathbf{D} + \mathbf{I}$. 49–52

Glossar Glossar

- $\tilde{\mathbf{L}}$ normalisierte Laplace-Matrix $\tilde{\mathbf{L}}\coloneqq\mathbf{D}^{-1/2}\mathbf{L}\mathbf{D}^{-1/2}$. 41–43, 49
- $\tilde{\bf \Lambda}$ skalierte und transformierte Diagonalmatrix der Eigenwerte $\tilde{\bf \Lambda}\coloneqq 2\Lambda/\lambda_{\rm max}-{\bf I}.$ 47–49
- $\tilde{\mathcal{L}}$ skalierte und transformierte Laplace-Matrix $\tilde{\mathcal{L}} := 2\mathcal{L}/\lambda_{\text{max}} \mathbf{I}$. 47–49
- b Biasvektor einer neuronalen Schicht. 7, 8, 10
- **f** Merkmalsvektor $\mathbf{f} \in \mathbb{R}^N$ auf den Knoten eines Graphen \mathcal{G} . 6, 41–51, 54, 55, 57, 62, 80
- h (Rotationsinvariante) Hu-Momente. 24, 26, 72, 75
- **u** Eigenvektor zu einem Eigenwert λ eines Eigenwertproblems $\mathbf{M}\mathbf{u} = \lambda \mathbf{u}$. 40, 43–45
- CIFAR Canadian Institute for Advanced Research. 71–74, 76, 80, 82–84, 93, 95
- **CNN** Convolutional Neural Network. 9–11, 27, 33, 35, 39, 46, 48, 49, 51, 52, 59, 64, 65, 69, 93
- **GCN** Graph Convolutional Network. 48–53, 81
- **MNIST** Modified National Institute of Standards and Technology. 69–72, 76, 80, 81, 83, 84, 87, 93, 95
- **PASCAL VOC** Pascal Visual Object Classes. 73–76, 81, 83–85, 87, 93, 95
- **PCA** Hauptkomponentenanalyse. 67, 68, 93
- **SLIC** Simple Linear Iterative Clustering. 19–22, 26, 34, 69–75, 80, 83, 84, 93, 97
- **SVHN** Street View House Numbers. 76
- **SVM** Support Vector Machine. 68

Abbildungsverzeichnis

1.1	5-Punkte-Stern	4
1.2	Graphrepräsentation eines regulären Gitters	14
1.3	Partitionierung eines Graphknotens	15
1.4	Geschlossene B-Spline-Funktionen	19
1.5	B-Spline-Funktion mit $K=1$ über Minimum-Maximum funktion	20
1.6	Graphvergröberung mittels Graclus und Normalized-Cut	22
1.7	Pooling auf Graphen	24
1.8	Spektrale Netzarchitektur auf Graphen	28
2.1	Kumulative Varianzabdeckung einer PCA	30
2.2	MNIST	33
2.3	CIFAR-10	35
2.4	PASCAL VOC	37
2.5	CIFAR-10 Kosten- und Genauigkeitsverlauf	44
2.6	Laufzeitverteilung der räumlichen Vorverarbeitungsschritte	45
2.7	Laufzeitverteilung der spektralen Vorverarbeitungsschritte	46
2.8	Laufzeitvergleich bezüglich anderer Implementierungen	47

Tabellenverzeichnis

2.1	MNIST Superpixelparameter	32
2.2	MNIST Merkmalsselektion	33
2.3	CIFAR-10 Superpixelparameter	34
2.4	CIFAR-10 Merkmalsselektion	34
2.5	PASCAL VOC Superpixelparameter	36
2.6	PASCAL VOC Merkmalsselektion	37
2.7	Testgenauigkeiten der MNIST-Gitterrepräsentation	43
2.8	Laufzeiten der räumlichen und spektralen Vorverarbeitung	45

Algorithmenverzeichnis

1.1 Weisfeiler-Lehman		12
-----------------------	--	----

- [1] ABADI, Martin; AGARWAL, Ashish; BARHAM, Paul; BREVDO, Eugene: TensorFlow: Large-Scale Machine Learning on Heterogeneous Distributed Systems. http://www.tensorflow.org. 2015
- [2] ABRAMOWSKI, Stephan; MÜLLER, Heinrich: Geometrisches Modellieren. B.I. Wissenschaftsverlag, 1991 (Reihe Informatik)
- [3] ACHANTA, Radhakrishna; SHAJI, Appu; SMITH, Kevin; LUCCHI, Aurelien; FUA, Pascal; SUSSTRUNK, Sabine: SLIC Superpixels Compared to State-of-the-Art Superpixel Methods. In: *IEEE Transactions on Pattern Analysis and Machine Intelligence* (2012), S. 2274–2282
- [4] BIGGS, Norman L.; ; LLOYD, E. Keith; WILSON, Robin J.: *Graph Theory*. Oxford University Press, 1999
- [5] Chung, Fan .R.K.: Spectral Graph Theory. American Mathematical Society, 1997
- [6] Coates, Adam; Lee, Honglak; NG, Andrew Y.: An Analysis of Single Layer Networks in Unsupervised Feature Learning. In: AISTATS (2011)
- [7] DE BOOR, Carl: A Practical Guide to Splines. Springer Verlag, 1978
- [8] Defferrard, Michaël; Bresson, Xavier; Vandergheynst, Pierre: Convolutional Neural Networks on Graphs with Fast Localized Spectral Filtering. In: Advances in Neural Information Processing Systems 29. Curran Associates, Inc., 2016, S. 3844–3852
- [9] DHILLON, Inderjit S.; GUAN, Yuqiang; KULIS, Brian: Weighted Graph Cuts Without Eigenvectors: A Multilvel Approach. In: IEEE Transactions on Pattern Analysis and Machine Intelligence (2007), S. 1944–1957
- [10] DOUGLAS, Brendan L.: The Weisfeiler-Lehman Method and Graph Isomorphism Testing. In: arXiv preprint arXiv:1101.5211 (2011)

[11] EVERINGHAM, Mark; ESLAMI, S.M. Ali; VAN GOOL, Luc; WILLIAMS, Christ-oper K. I.; WINN, John; ZISSERMAN, Andrew: The Pascal Visual Object Classes Challenge: A Retrospective. In: *International Journal of Computer Vision* (2015), S. 98–136

- [12] FELZENSZWALB, Pedro F.; HUTTENLOCHER, Daniel P.: Efficient Graph-Based Image Segmentation. In: International Journal of Computer Vision (2004), S. 167–181
- [13] FULKERSON, Brian; VEDALDI, Andrea; SOATTO, Stefano: Class Segmentation and Object Localization with Superpixel Neighborhoods. In: *International Conference on Computer Vision* (2009), S. 670–677
- [14] FÜLLSACK, Manfred: Networking Networks. Origins, Applications, Experiments. Proceedings of the Multi-Disciplinary Network for the Simulation of Complex Systems Research in the Von-Neumann-Galaxy. Turia + Kant, 2013
- [15] Gadde, Raghedeep; Jampani, Varun; Kiefel, Martin; Kappler, Daniel; Gehler, Peter V.: Superpixel Convolutional Networks using Bilateral Inceptions. In: European Conference on Computer Vision (2016)
- [16] HAMMOND, David K.; VANDERGHEYNST, Pierre; GRIBONVAL, Réne: Wavelets on Graphs via Spectral Graph Theory. In: Applied and Computational Harmonic Analysis (2011), S. 129–150
- [17] HE, Kaiming; Zhang, Xiangyu; Ren, Shaoqing; Sun, Jian: Spatial Pyramid Pooling in Deep Convolutional Networks for Visual Recognition. In: *IEEE Transactions on Pattern Analysis and Machine Intelligence* (2014), S. 346–361
- [18] HE, Kaiming; ZHANG, Xiangyu; REN, Shaoqing; Sun, Jian: Deep Residual Learning for Image Recognition. In: Computer Vision and Pattern Recognition (2016), S. 83–98
- [19] HE, Shengfeng; LAU, Rynson W. H.; LIU, Wenxi; HUANG, Zhe; YANG, Qing-xiong: SuperCNN: A Superpixelwise Convolutional Neural Network for Salient Object Detection. In: *International Journal of Computer Vision* (2015), S. 330–344
- [20] HOFFMAN, Kenneth; KUNZE, Ray Alden: Linear Algebra. Prentice-Hall, 1971
- [21] Hu, Ming K.: Visual Pattern Recognition by Moment Invariants. In: *IRE Transactions on Information Theory* (1962), S. 179–187

[22] HUSZÁR, Ferenc: How Powerful are Graph Convolutions? http://www.inference.vc/how-powerful-are-graph-convolutions-review-of-kipf-welling-2016-2/. 2016

- [23] IANDOLA, Forrest N.; HAN, Song; MOSKEWICZ, Matthew W.; ASHRAF, Khalid; WILLIAM J. DALLY; KREUTZER, Kurt: SqueezeNet: AlexNet-Level Accuracy with 50x fewer Parameters and <1MB Model Size. In: Computing Research Repository (2016)
- [24] Jones, Eric; Oliphant, Travis; Peterson, Pearu: SciPy: Open Source Scientific Tools for Python. 2001
- [25] Kipf, Thomas N.; Welling, Max: Semi-Supervised Classification with Graph Convolutional Networks. In: *Computing Research Repository* (2016)
- [26] Krizhevsky, Alex: Learning Multiple Layers of Features from Tiny Images, Department of Computer Science, University of Toronto, Diplomarbeit, 2009
- [27] KROGH, Anders; HERTZ, John A.: A Simple Weight Decay Can Improve Generalization. In: Advances in Neural Information Processing Systems 4, San Francisco, CA: Margon Kaufmann, 1992, S. 950–957
- [28] LECUN, Yann; BENGIO, Yoshua: Convolutional Networks for Images, Speech, and Time Series. In: The Handbook of Brain Theory and Neural Networks. 1998, S. 255–258
- [29] LECUN, Yann; CORTES, Corinna; BURGES, Christopher J.C.: The MNIST Database of Handwritten Digits. (2010)
- [30] Luxburg, Ulrike: A Tutorial on Spectral Clustering. In: Statistics and Computing (2007), S. 395–416
- [31] McKay, Brendan D.; Piperno, Adolfo: Practial Graph Isomorphism, II. In: Journal of Symbolic Computation (2014), S. 94–112
- [32] NETZER, Yuval; WANG, Tao; COATES, Adam; BISSACCO, Alessandro; Wu, Bo; NG, Andrew Y.: Reading Digits in Natural Images with Unsupervised Feature Learning. In: NIPS Workshop on Deep Learning and Unsupervised Feature Learning (2011)
- [33] Nielsen, Michael A.: Neural Networks and Deep Learning. Determination Press, 2015

[34] NIEPERT, Mathias; AHMED, Mohamed; KUTZKOV, Konstantin: Learning Convolutional Neural Networks for Graphs. In: *Proceedings of the 33rd International Conference on Machine Learning*, 2016, S. 2014–2023

- [35] Organick, Elliott I.: A Fortran IV Primer. Addison-Wesley, 1966
- [36] PEDREGOSA, Fabian; VAROQUAUX, Gaël; GRAMFORT, Alexandre; MICHEL, Vincent; THIRION, Bertrand: Scikit-learn: Machine Learning in Python. In: Journal of Machine Learning Research (2011), S. 2825–2830
- [37] REUTER, Martin; BIASOTTI, Silvia; GIORGI, Daniela; PATANÈ, Guiseppe; SPA-GNUOLO, Michela: Discrete Laplace-Beltrami Operators for Shape Analysis and Segmentation. In: *Computers & Graphics* (2009), S. 381–390
- [38] RICHTER, Manfred: Einführung in die Farbmetrik. Walter de Gruyter, 1981
- [39] RUMELHART, David E.; HINTON, Geoffrey E.; WILLIAMS, Ronald J.: Learning Representations by Back-propagating Errors. In: Neurocomputing: Foundations of Research. 1988, S. 696–699
- [40] Russakovsky, Olga; Deng, Jia; Su, Hao; Krause, Jonathan; Satheesh, Sanjeev; Ma, Sean; Huang, Zhiheng; Karpathy, Andrej; Khosla, Aditya; Bernstein, Michael; Berg, Alexander C.; Fei-Fei, Li: ImageNet Large Scale Visual Recognition Challenge. In: International Journal of Computer Vision (IJCV) (2015), S. 211–252
- [41] SAAD, Yousef: *Iterative Methods for Sparse Linear Systems*. Society for Industrial and Applied Mathematics, 2003
- [42] Shuman, David I.; Narang, Sunil. K.; Frossard, Pascal; Ortega, Antonio; Vandergheynst, Pierre: The Emerging Field of Signal Processing on Graphs: Extending High-Dimensional Data Analysis to Networks and Other Irregular Domains. In: *IEEE Signal Processing Magazine* (2013), S. 83–98
- [43] SIEDHOFF, Dominic: A Parameter-Optimizing Model-Based Approach to the Analysis of Low-SNR Image Sequences for Biological Virus Detection, Technische Universität Dortmund, Dissertation, 2016
- [44] SIMONYAN, Karen; ZISSERMAN, Andrew: Very Deep Convolutional Networks for Large-Scale Image Recognition. In: Computing Research Repository (2014)

[45] Srivastava, Nitish; Hinton, Geoffrey; Krizhevsky, Alex; Sutskever, Ilja; Salakhutdinov, Ruslan: Dropout: A Simple Way to Prevent Neural Networks from Overfitting. In: *Journal of Machine Learning Research* (2014), S. 1929–1958

- [46] STACKOVERFLOW: Determine adjacent regions in numpy array. https://stackoverflow.com/questions/38073433/determine-adjacent-regions-in-numpy-array. 2016
- [47] STIENE, Stefan: Konturbasierte Objekterkennung aus Tiefenbildern eines 3D-Laserscanners, Universität Osnabrück, Diplomarbeit, 2015
- [48] Stutz, David: Superpixel Segmentation using Depth Information. http://davidstutz.de/. 2014
- [49] VAN DER WALT, Stéfan; COLVERT, S. Chris; VAROQUAUX, Gaël: The Num-Py Array: A Structure for Efficient Numerical Compution. In: Computing in Science & Engineering (2011), S. 22–30
- [50] VAN DER WALT, Stefan; SCHÖNBERGER, Johannes L.; NUNEZ-IGLESIAS, Juan: scikit-image: Image Processing in Python. In: *PeerJ* (2014)
- [51] VEDALDI, Andrea; SOATTO, Stefano: Quick Shift and Kernel Methods for Mode Seeking. In: European Conference on Computer Vision, 2008, S. 705–718
- [52] WEISFEILER, Boris; LEHMAN, A. A.: A Reduction of a Graph to a Canonical Form and an Algebra Arising During this Reduction. In: Nauchno-Technicheskaya Informatsia (1968), S. 12–16

Eidesstattliche Versicherung

			
Name, Vorname	MatrNr.		
Ich versichere hiermit an Eides statt, dass ich die vorliegende Bachelorarbeit/Masterarbeit* r dem Titel			
	Hilfe erbracht habe. Ich habe keine anderen als die zt sowie wörtliche und sinngemäße Zitate kenntlich nlicher Form noch keiner Prüfungsbehörde		
Ort, Datum	Unterschrift		
	*Nichtzutreffendes bitte streichen		
Belehrung:			
Hochschulprüfungsordnung verstößt, hande einer Geldbuße von bis zu 50.000,00 € gea die Verfolgung und Ahndung von Ordnungs	über Prüfungsleistungen betreffende Regelung einer elt ordnungswidrig. Die Ordnungswidrigkeit kann mit hndet werden. Zuständige Verwaltungsbehörde für widrigkeiten ist der Kanzler/die Kanzlerin der eines mehrfachen oder sonstigen schwerwiegenden dem exmatrikuliert werden. (§ 63 Abs. 5		
Die Abgabe einer falschen Versicherung an oder mit Geldstrafe bestraft.	Eides statt wird mit Freiheitsstrafe bis zu 3 Jahren		
	gfls. elektronische Vergleichswerkzeuge (wie z.B. die dnungswidrigkeiten in Prüfungsverfahren nutzen.		
Die oben stehende Belehrung habe ich zur	Kenntnis genommen:		
Ort, Datum	Unterschrift		