

Graphentechnologien in den Digitalen Geisteswissenschaften

Modellierung – Import – Analyse

Andreas Kuczera

Inhaltsverzeichnis

1 Einleitung	5
1.1 Warum ein Buch über Graphentechnologien in den digitalen Geisteswissenschaften?	5
1.2 Warum ein Buch auf github ?	6
1.3 Zum Aufbau des Buches	6
2 Einführung und Theorie	7
2.1 Einführung zu Graphen	7
2.2 Herkunft und Idee	8
2.3 Graphtypen und Strukturen	10
2.3.1 Graph und nicht Graph	10
2.3.2 Labeled Property Graph	10
2.3.3 Einfache Graphtypen	12
2.3.4 Verbundene und nichtverbundene Graphen	14
2.3.5 Gewichtete und ungewichtete Graphen	16
2.3.6 Gerichtete und ungerichtete Graphen	18
2.4 Installation und Start	20
2.5 Zusammenfassung	21
3 Das Projekt Regesta Imperii oder “Wie suchen Onlinenutzer Regesten”	21
3.1 Das Projekt Regesta Imperii	21

3.2	Die Digitalisierung der Regesta Imperii	23
3.3	Wie suchen Online-Nutzer Regesten ?	23
3.4	Historische Netzwerkanalyse in den Registern	25
3.5	Zusammenfassung	32
4	Regestenmodellierung im Graphen	32
4.1	Wie kommen die Regesten in den Graphen	32
4.1.1	Import mit dem LOAD CSV-Befehl	34
4.1.2	Google-Docs für den CSV-Download	34
4.1.3	Regestenmodellierung im Graphen	37
4.1.4	Indexe Erstellen	40
4.1.5	Erstellen der Regestenknoten	40
4.1.6	Erstellen der Ausstellungsorte	42
4.1.7	Koordinaten der Ausstellungsorte	43
4.1.8	Ausstellungsdatum	44
4.2	Exkurs 1: Herrscherhandeln in den Regesta Imperii	44
4.3	Zitationsnetzwerke in den Regesta Imperii	45
4.4	Import der Registerdaten in die Graphdatenbank	47
4.4.1	Vorbereitung der Registerdaten	47
4.4.2	Import der Registerdaten in die Graphdatenbank	49
4.5	Exkurs 2: Die Hierarchie des Registers der Regesten Kaiser Friedrichs III.	51
4.6	Auswertungsperspektiven	51
4.6.1	Personennetzwerke in den Registern	51
4.6.2	Herrscherhandeln ausgezählt	61
4.6.3	Herrscherhandeln pro Ausstellungsort ausgezählt	61
4.6.4	Herrscherhandeln und Anwesenheit	62
4.6.5	Regesten 200 km rund um Augsburg	63
4.6.6	Welche Literatur wird am meisten zitiert	64
4.6.7	Der Import zusammengefasst	65
4.7	Zusammenfassung	65
5	Import von strukturierten XML-Daten in neo4j	65
5.1	Das XML-Beispiel	66
5.2	Knotentypen	67
5.3	Kantentypen	67
5.4	Der Import mit apoc.load.xmlSimple	69
5.5	Zusammenfassung	73

6 Verwandtschaft im Graphen	73
6.1 Das Projekt Nomen et Gens	73
6.2 Nomen et Gens im Graphen	74
6.3 Sind Berchar und Karl der Große verwandt ?	75
6.4 Zusammenfassung	76
7 Das Deutsche Textarchiv im Graphen	77
7.1 Das deutsche Textarchiv	77
7.2 Die Downloadformate des DTA	78
7.3 Vorbereitungen	79
7.4 Import des TCF-Formats	80
7.4.1 Tokenimport	80
7.4.2 Satzstrukturen	80
7.4.3 Lemmaimport	81
7.4.4 Beispielabfrage	81
7.5 Import der TEIP5-Fassung	82
7.6 Zusammenfassung	83
8 Graph-Refactoring mit DTA-XML	83
8.1 Modellierungsüberlegungen	83
8.2 Granularität des Modells – Was ist ein Token ?	84
8.3 Import der DTA-XML-Daten	85
8.4 Erläuterung der entstandenen Graphstrukturen	87
8.5 Das DTA-Basisformat im Graphen	90
8.6 Layoutstrukturen des Dokuments	91
8.6.1 Graphenmodellierung von Zeilen	91
8.6.2 Zeilenwechsel mit Worttrennungen	93
8.6.3 Seitenfall und Faksimilezählung	95
8.6.4 Absätze	101
8.6.5 Kapiteleinteilung	102
8.7 Editorische Eingriffe	105
8.7.1 Hinzufügungen und Tilgungen	105
8.7.2 <add>-Element	105
8.7.3 Umbau von <add>- und -Elementen in einer <subst>-Umgebung	106
8.8 Zusammenfassung	109
9 JSON Import mit den Daten der Germania Sacra	110

9.1	Das Projekt Germania Sacra	110
9.2	Germania Sacra JSON	110
9.2.1	Personen	110
9.2.2	Klöster	111
9.3	Zusammenfassung	115
10	Netzwerkanalyse mit neo4j	116
10.1	Grundlagen zur Netzwerkanalyse	116
10.1.1	Vorbemerkungen	116
10.1.2	Überblick zu den Netzwerkmaßen	117
10.1.3	Beispiel: Zentralitätsmaße	117
10.2	Die Register der Regesta Imperii	119
10.3	Explorative Datenanalyse oder was ist in der Datenbank	120
10.4	Zentralitätsalgorithmen in der historischen Netzwerkanalyse	121
10.4.1	PageRank	121
10.4.2	Degree Centrality	121
10.4.3	Betweenes Centrality	122
10.4.4	Closeness Centrality	122
10.5	Community Detection Algorithmen	122
10.5.1	Strongly Connected Components	122
10.5.2	Weakly Connected Components	122
10.5.3	Label Propagation	123
10.5.4	Louvain Modularity	123
10.5.5	Triangle count and Clustering Coefficient	123
10.6	Zusammenfassung	124
11	Zusammenfassung	124
12	Anhang	125
12.1	cyper-Dokumentation	125
12.2	Analyse der Graphdaten	125
12.2.1	Welche und jeweils wieviele Knoten enthält die Datenbank	125
12.2.2	Welche Verknüpfungen gibt es in der Datenbank und wie häufig sind sie	126
12.2.3	Welche Knoten haben keine Kanten	126
12.3	Weitere Labels für einen Knoten	126
12.4	CSV-Feld enthält mehrere Werte	127
12.5	Regluäre Ausdrücke	128

12.6 Vorkommende Wörter in einer Textproperty zählen	129
12.7 MERGE schlägt fehl da eine Property NULL ist	130
12.8 Der WITH-Befehl	131
12.9 Knoten hat bestimmte Kante nicht	131
12.10 Häufigkeit von Wortketten	131
12.11 Liste von Briefknoten nach Datum verketten	132
12.12 Die Apoc-Bibliothek	132
12.12.1 Installation in neo4j	133
12.12.2 Installation unter neo4j-Desktop	133
12.12.3 Liste aller Funktionen	134
12.12.4 Dokumentation aller Funktionen	134
12.13 apoc.xml.import	134
12.14 (apoc.load.json)	135

1 Einleitung

1.1 Warum ein Buch über Graphentechnologien in den digitalen Geisteswissenschaften?

Graphentechnologien sind hervorragend für die Modellierung, Speicherung und Analyse hochvernetzter Daten geeignet. Obgleich als Konzept schon länger etabliert erlebten sie mit dem Aufkommen des Internets und der Social-Media-Welle einen Aufschwung. Gegenüber relationalen Datenbankmodellen, bei denen die Daten in miteinander verknüpften Tabellen gespeichert werden, sind die Informationen in Graphdatenbanken in Knoten und Kanten modelliert und auf Specherebene auch genau so abgelegt. Mit diesem, einer Mind-Map sehr ähnlichen Modell lassen sich Forschungsdaten und Forschungsfragestellungen in einer Weise modellieren, die dem menschlichen Denken oft sehr nahe kommt.

Gerade in den digitalen Geisteswissenschaften gelingt es mit dem Graphenmodell bei der Modellierung und Strukturierung von Forschungsdaten und Forschungsfragestellung die Kluft zwischen Informatiker und Geisteswissenschaftler zu schließen, da der Graph eine für beide Seiten verständliche Plattform bietet. Für den Informatiker ist er hinreichend genau und berechenbar und für den Geisteswissenschaftler wegen seiner Schema- und Hierarchiefrei-

heit ausreichend flexibel. Gerade diese Eigenschaften, mit denen sich die beiden zentralen Zweige der Digitalen Geisteswissenschaften vereinen lassen, machen Graphen zu einem Schlüsselkonzept der Geisteswissenschaften des 21. Jahrhunderts.

1.2 Warum ein Buch auf github ?

Geschwindigkeit Die Digitalisierung unserer Gesellschaft spielt sich in einem rasanten Tempo ab. Diese Geschwindigkeit ist zu einem gewissen Teil auch im Bereich der digitalen Geisteswissenschaften zu spüren. Auch dieses Buch sollte eigentlich ganz traditionell gedruckt werden. Die Entwicklung verläuft aktuell aber so rasant, dass sich allein in der Phase des Lektorats technische Neuentwicklungen ergaben, die berücksichtigt werden mussten. Zum anderen sollte das Buch in einer kostenlosen Open-Access-Fassung zur Verfügung stehen, da die für mich wichtige Zielgruppe der wissenschaftlichen Mitarbeiter und Promovierenden oft finanziell nicht optimal ausgestattet sind.

Die Publikation über Github Pages bietet einerseits ein am Computer gut lesbares Format und die kostenlose Bereitstellung im Internet. Andererseits können aktuelle Entwicklungen in das Buch eingearbeitet werden. Da die Änderungen in git vorgenommen werden, sind sie für alle Nutzer transparent nachvollziehbar.

1.3 Zum Aufbau des Buches

Das vorliegende Buch ist als Studienbuch konzipiert und richtet sich an Studierende, Lehrende und Wissenschaftler gleichermaßen.

Zu Beginn wird anhand einfacher Beispiele in die Grundlagen der Graphentechnologie eingeführt und die Verwendung von Graphdatenbanken erklärt.

Im nächsten Abschnitt werden Beispiele für die Modellierung und den Import bereits vorhandener Forschungsdaten aus den Projekten Nomen-et-Gens und den Regesta Imperii in eine Graphdatenbank vorgestellt. Anschließend wird auf ein aktuelles Forschungsvorhaben aus dem Bereich Architektur/Geschichtswissenschaften eingegangen, in dessen Verlauf Graphen

für die Modellierung der Forschungsdaten und deren anschließende Analyse verwendet wurden.

Im vierten Abschnitt wird der Import von XML-Daten in eine Graphdatenbank anhand von Beispieldaten aus der Epidat-Datenbank des Steinheim-Instituts in Essen erklärt. In einem zweiten Schritt werden die in verschiedenen XML-Varianten vorliegenden Textdaten des Deutschen Textarchivs im Graph modelliert.

Schließlich folgen im Anhang Konzepte zum Graph-Refactoring, zum projektspezifischen Datenimport und zur Struktur von Cypher-Queries.

Mit der Vermittlung der Konzepte von Graphen und Graphdatenbanken werden Kompetenzen in den Bereichen Modellierung (was hängt wie zusammen), Quellenkritik (welche Qualität haben die Informationen in Knoten und Kanten) und der Verknüpfung von wissenschaftlicher Fragestellung und ihrer digitalen Modellierung geschärft. Daher vermittelt dieses Studienbuch dem Leser wichtiges Rüstzeug für die zunehmende Digitalisierung immer größerer, auch die Geisteswissenschaften umfassender, Bereiche der Gesellschaft.

Für Fragen und Rückmeldungen stehe ich gerne zur Verfügung und wünsche beim Studium des Buches viel Freude.

Gießen, im August 2018

Andreas Kuczera

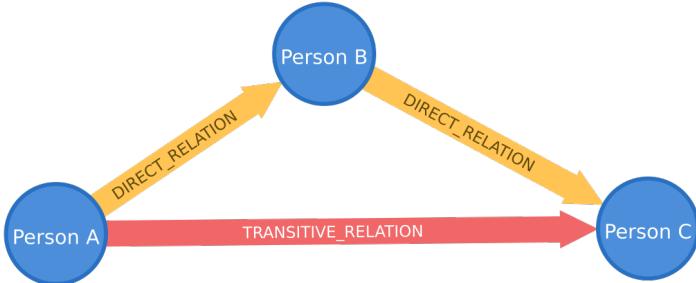
2 Einführung und Theorie

2.1 Einführung zu Graphen

Dieser Abschnitt gibt eine kurze Einführung zu Graphen.¹ Gegenüber relationalen Datenbanken, in denen die Daten in Tabellen abgelegt und verknüpft sind, werden in Graphen Knoten für die Speicherung der Daten verwendet

¹Dieser Abschnitt beruht in Teilen auf den Kapiteln “Introduction” und “Graph Theory and Concepts” des Buches Graph Algorithms: Practical Examples in Apache Spark and Neo4j von Mark Needham und Amy E. Hodler, O’Reilly Media 2019 (<https://www.oreilly.com/library/view/graph-algorithms/9781492047674/>), S. xiii-xv und S. 1-26.

und diese dann mit Kanten in Relation gesetzt. Aber auch in relationalen Datenbanken kann man natürlich Daten verknüpfen. Wo liegt also der eigentliche Vorteil.



(Quelle: Kuczera)

Der wirkliche Mehrwert bei Graphdatenbanken ergibt sich aus gerichteten und transitiven Beziehungen. Hat A eine direkte Kante zu B und B eine direkte Kante zu C dann ist A zwar nicht direkt sondern transitiv mit C verbunden. Gerade wenn ein Graph sehr viele verschiedene solcher transitiven Verbindungen hat lassen sich Muster und Verbindungen identifizieren die in relationalen Modellen oft unentdeckt bleiben. Darüber hinaus bietet der Graph eine optimale Ausgangslage für anschließende Netzwerkanalyse des gesamten Graphen oder von ausgewählten Subgraphen. War es in den digitalen Geisteswissenschaften bis vor einigen Jahren noch höchste Priorität überhaupt digitale Forschungsdaten bereitzustellen ist es heute die Herausforderung Daten in ihrem Kontext zu erfassen. Hierfür lassen sich Graphdatenbanken hervorragend nutzen.

2.2 Herkunft und Idee

Graphen gehen zurück auf die erste Hälfte des 18 Jahrhunderts. 1736 löste Leonhard Euler das “Königsberger Brückenproblem”, das fragte ob es möglich sei, die 4 durch den Fluß getrennten Stadtbereiche, die über 7 Brücken verbunden waren jeweils einmal zu besuchen, ohne eine der Brücken zweimal zu nutzen.²

Quelle: <https://www.oreilly.com/library/view/graph-algorithms/9781492047674/>, S. 2, Bild 1-1.

²Vgl. https://de.wikipedia.org/wiki/Königsberger_Brückenproblem.

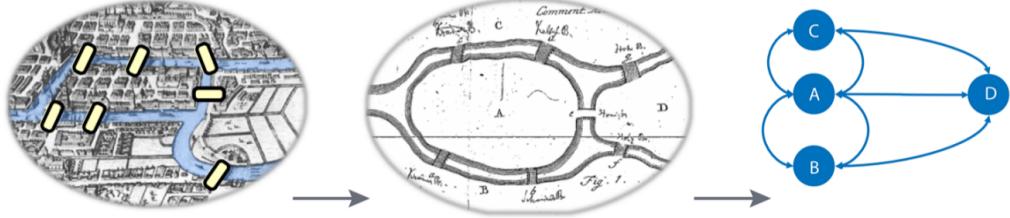
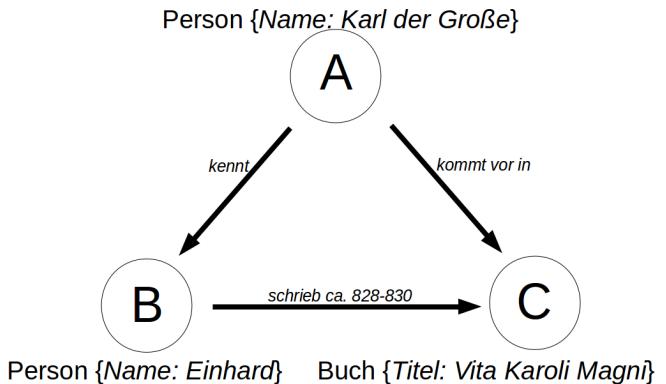


Abbildung 1: Eulersche Brücke

Euler kam zu der Einsicht, dass nur die Verbindungen relevant sind und legte damit den Grundstein für die Graphtheorie und ihre Mathematik. Er zeigte, dass das Brückenproblem nicht lösbar war, da zu jedem Stadtbereich eine ungerade Anzahl von Brücken führte, es dürfe aber nur zwei Ufer mit einer ungeraden Anzahl geben.³

Das folgende Beispiel modelliert einen Zusammenhang aus dem Frühmittelalter und erklärt kurz die Grundprinzipien in der geisteswissenschaftlichen Domäne.



(Quelle: Kuczera)

Der Beispielgraph zeigt oben einen Knoten (engl. Nodes) vom Typ Person mit der Eigenschaft Name. Diese hat den Wert “Karl der Große”. Links unten ist ein weiter Knoten vom Typ Person mit dem Namen “Einhard”. Rechts unten ist ein Knoten vom Typ Buch und dem Titel “Vita Karoli Magni”

³Vgl. https://de.wikipedia.org/wiki/Königsberger_Brückenproblem.

abgebildet. Die Kanten (engl. Edges) geben an, dass Karl der Große Einhart kannte, Einhard ca. 828-830 das Buch “Vita Karoli Magni” schrieb und Karl der Große in dem Buch vorkommt.

Knoten und Kanten können also noch zusätzliche Eigenschaften besitzen, in denen weitere Informationen gespeichert sind. Diese Eigenschaften sind spezifisch für die jeweiligen Knotentypen. So sieht man in der Abbildung, dass die beiden Knoten vom Typ Person jeweils noch die Eigenschaft Namen haben, deren Wert dann die Namen der Person angibt, während der Knoten vom Typ Buch die Eigenschaft Titel trägt, in dem der Titel des Buches abgespeichert wird.

2.3 Graphtypen und Strukturen

2.3.1 Graph und nicht Graph

Auch wenn Graphen ihren Ursprung in der Mathematik haben so sind sie doch ein pragmatisches Werkzeug um Informationen zu modellieren und zu analysieren.

Quelle: <https://www.oreilly.com/library/view/graph-algorithms/9781492047674/>, S. 3, Bild 1-2

In diesem Buch geht es nicht um Graphen im Sinne von Lösung von Gleichungen wie im Bild rechts. Es geht um Informationen, die durch Knoten und Kanten dargestellt werden, wie links im Bild.

2.3.2 Labeled Property Graph

Einen Graphen in denen die Knoten und Kanten Typen (Labels) und Eigenschaften (Properties) besitzen nennt man “Labeled Property Graph” (LPG).

Quelle: <https://www.oreilly.com/library/view/graph-algorithms/9781492047674/>, S. 16, Bild 2-1

Der o.a. Graph sagt beispielsweise aus, dass der Knoten A mit dem Label Person und den zugehörigen Properties (name: ‘Dan’, born etc.) mit Person B zusammenlebt und verheiratet ist. Person B gehört gleichzeitig ein Auto (mit

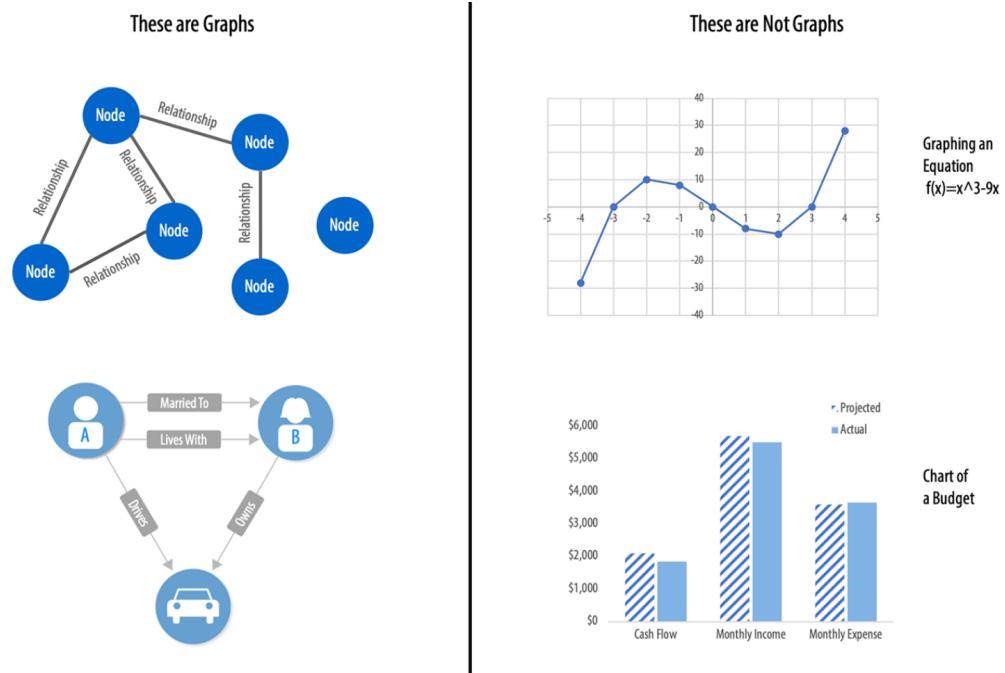
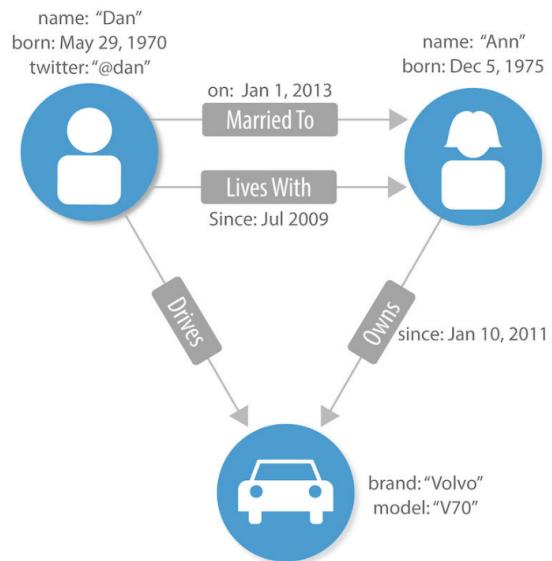


Abbildung 2: Graphen und nicht Graphen



- Nodes**
 - Can have *labels* for classification
 - Labels have native indexes
- Relationships**
 - Relate nodes by *type* and direction
- Properties**
 - Attributes of nodes and relationships
 - Stored as name-value pairs
 - Can have indexes and composite indexes

Abbildung 3: Beispiel für einen Labeled-Property-Graphen

der Property Marke: ‘Volvo’), dass von Person A gefahren wird. Hier werden in einfachen Schritten Informationen aus der “realen Welt” abgebildet. In den nächsten Abschnitten geht es nun um die Konzepte dahinter.

2.3.3 Einfache Graphtypen

In der folgenden Abbildung sind verschiedene Graphtypen abgebildet. Im Beispiel links ist ein einfacher Graph dargestellt, in dem jedes Knotenpaar nur eine Verbindung haben kann.

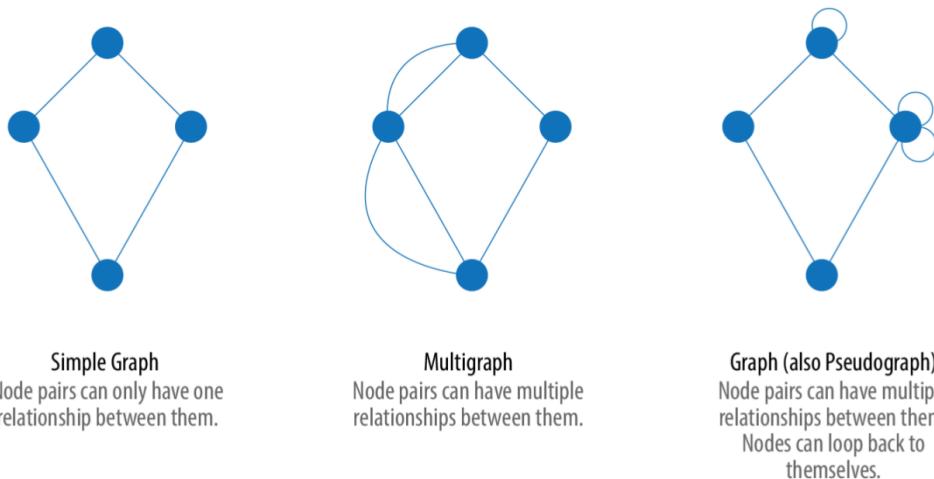
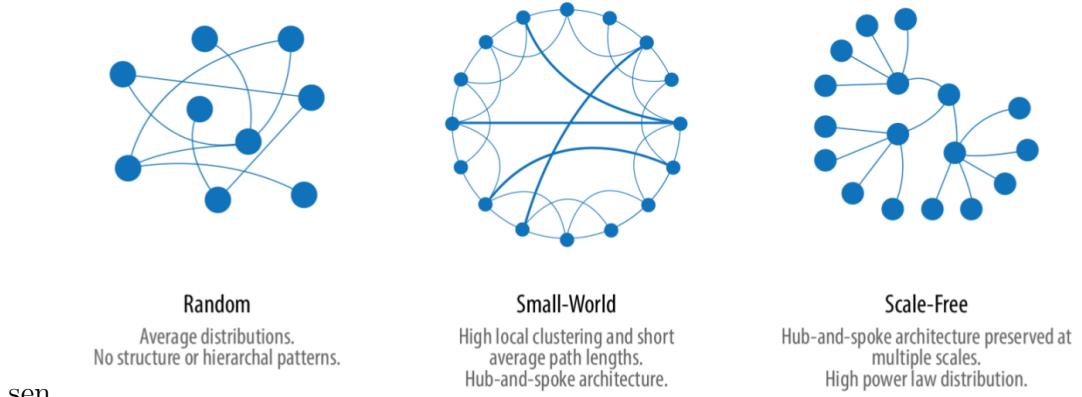


Abbildung 4: Einfache Graphtypen

Quelle: <https://www.oreilly.com/library/view/graph-algorithms/9781492047674/>, S. 17, Bild 2-2

Im mittleren Beispiel sind mehrere Verbindungen zwischen Knotenpaaren möglich. Das rechte Beispiel ergänzt dich noch um die Möglichkeit, Verbindungen von Knoten wieder zu ihnen selbst zurück zu ermöglichen.

Die folgende Abbildung zeigt links ein Beispiel für einen zufälligen Graphen, aus dem sich keine hierarchischen oder strukturellen Informationen ablesen las-



sen.

Quelle: <https://www.oreilly.com/library/view/graph-algorithms/9781492047674/>, S. 17, Bild 2-3.

In der mittleren Abbildung ein Small-World-Graph abgebildet, der lokal stark geclustert ist und eine geringe durchschnittliche Pfadlänge hat. Die rechte Abbildung zeigt ein skalenfreies Netzwerk, wie es das Word-Wide-Web eines ist.

In der folgenden Tabelle werden charakteristische Graphtypen gegenübergestellt.

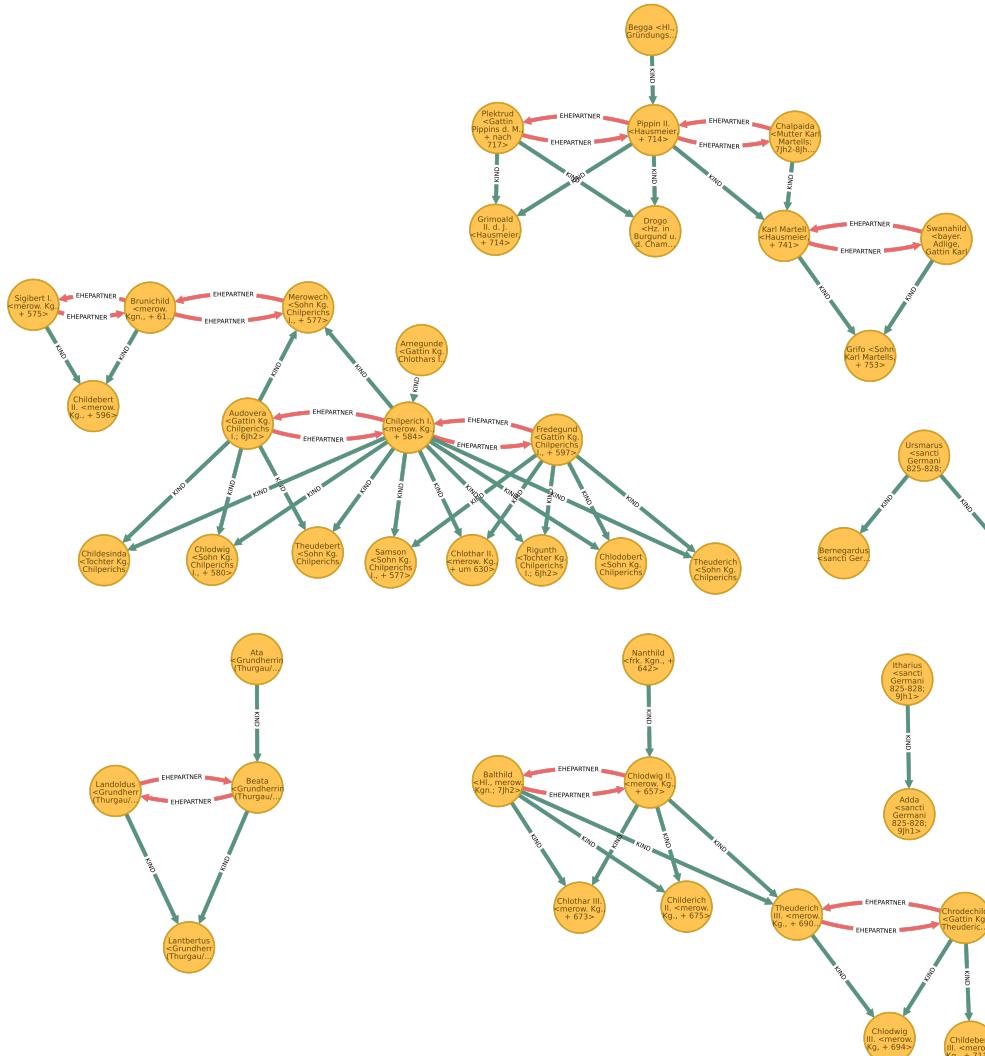
Graphattribute	Unterschiede	Überlegungen zum Algorithmus
Verbundene und nichtverbundene Graphen	Gibt es einen Pfad (Länge egal) zwischen zwei beliebigen Knoten eines Graphen	Knoteninseln können zu unvorhergesehenem Verhalten, wie Abbruch oder Auslassen von Knoteninseln
Gewichtete und unge wichtete Graphen	Gibt es (domänen-spezifische) Werte für Wichtungen an Knoten und Kanten	Werte machen den Graphen reicher an Informationen; Viele Algorithmen benötigen gewichtende Werte

Graphattribute	Unterschiede	Überlegungen zum Algorithms
Gerichtete und ungerichtete Graphen	Ist eine Verbindung hierarchisch oder gegenseitig	Die Richtung einer Kante sind für viele Auswertungen von Relevanz
Zyklische und nichtzyklische Graphen	In zyklischen Graphen können Pfade wieder zum Startknoten zurückkehren	Zyklische Graphen sind weit verbreitet
Graphdichte	Das Verhältnis von Kanten zu Knotenzahl	Extrem dichte oder extrem dünne Graphen können die Analyse erschweren. Ggf. können Änderungen an der Modellierung helfen, sofern es die Domäne zulässt
Monopartite, bipartite, and k-partite Graphen	Gibt es einen, zwei oder mehrere Knotentypen	Mehr Knotentypen erleichtern in den Geisteswissenschaften die Modellierung, Graphalgorithmen arbeiten oft aber nur mit einem Knotentyp

Quelle: <https://www.oreilly.com/library/view/graph-algorithms/9781492047674/>, S. 18-19.

2.3.4 Verbundene und nichtverbundene Graphen

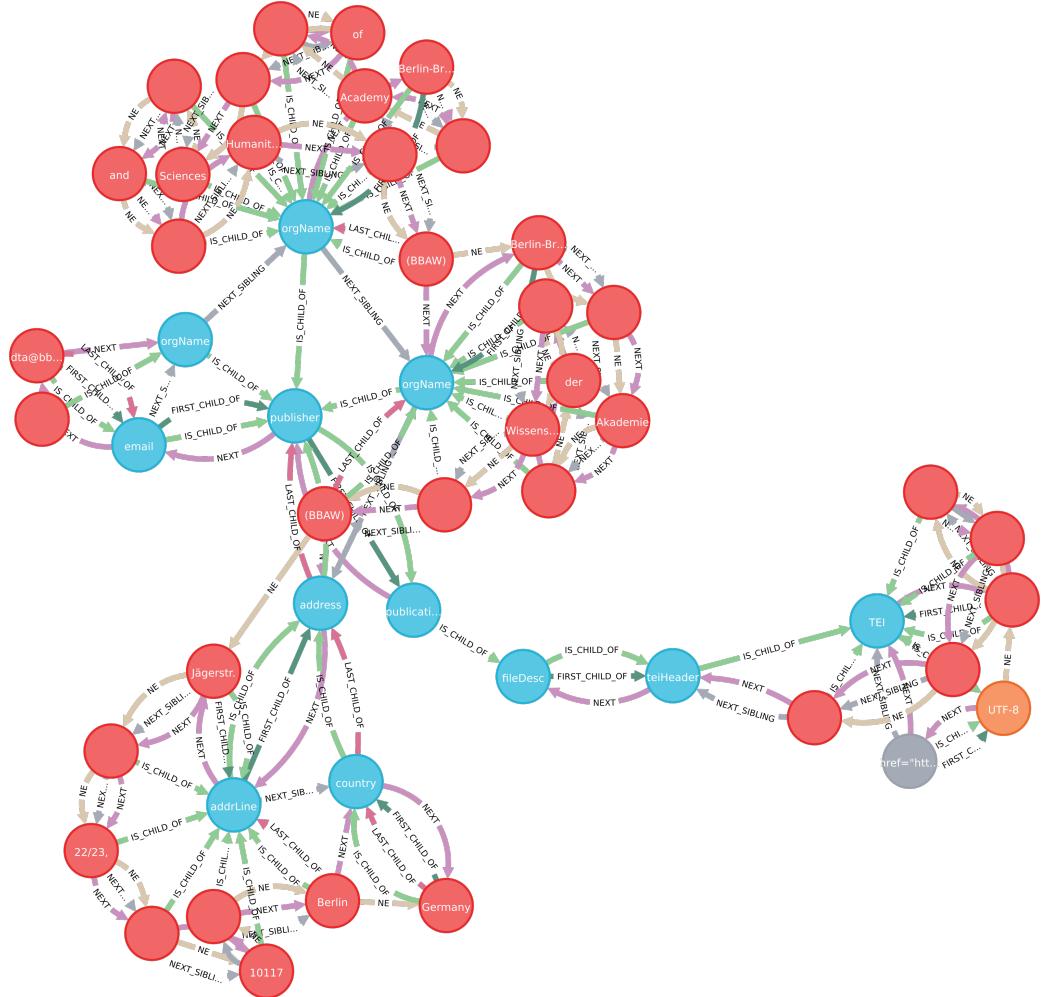
Sind in einem Graphen mehrere Gruppen von verbundenen Knoten vorhanden und es gibt zwischen den Gruppen keine Verbindungen, handelt es sich um



nichtverbundene Graphen.

Das Beispiel zeigt einen Graphen mit Personen und ihren Verwandtschaftsbeziehungen. Es gibt mehrere Stammbäume, die nicht miteinander verbunden sind.

Das folgende Bild zeigt einen verbundenen Graphen, bei dem alle Knoten mindestens eine Kante haben und jeder Knoten jeden anderen über einen Pfad er-



reichen kann.

Hier wird ein Ausschnitt aus einer Graphdatenbank gezeigt, in die eine XML-Text-Datei als XML-Baum importiert wurde. Da es sich bei jeder XML-Datei um einen Baum handelt und jeder XML-Knoten Teil dieses Baumes ist, gibt es keine nichtverbundenen Teile.

2.3.5 Gewichtete und ungewichtete Graphen

In ungewichteten Graphen besitzen die Kanten keinen Wert zu Wichtung.

Quelle: Kuczera

Im Graphen werden Beziehungen zwischen Personen abgebildet. Über die In-

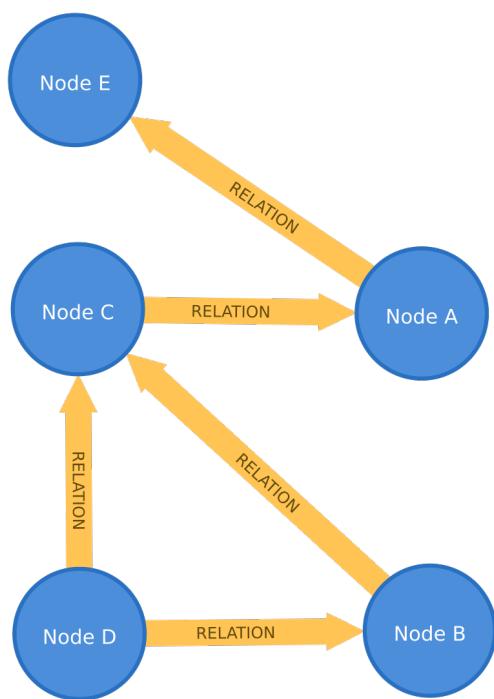


Abbildung 5: Ungewichteter Graph

tensität der Beziehungen wird nichts gesagt. In der folgenden Abbildung wurde den Beziehungen zwischen jeweils ein Wert zwischen 0 und 100 zugeordnet.

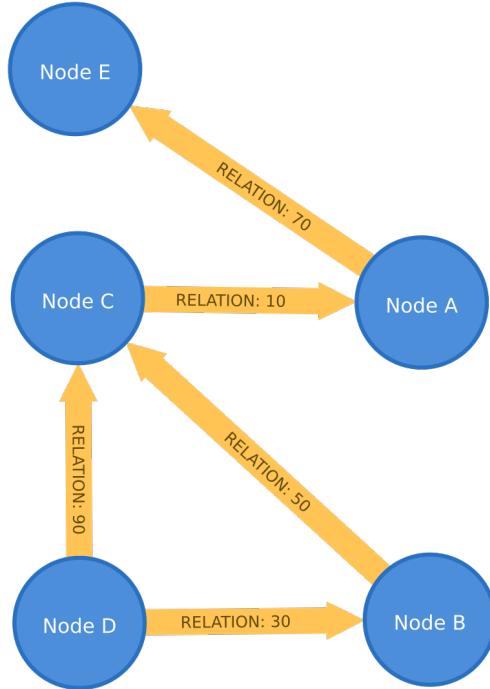


Abbildung 6: Gewichteter Graph

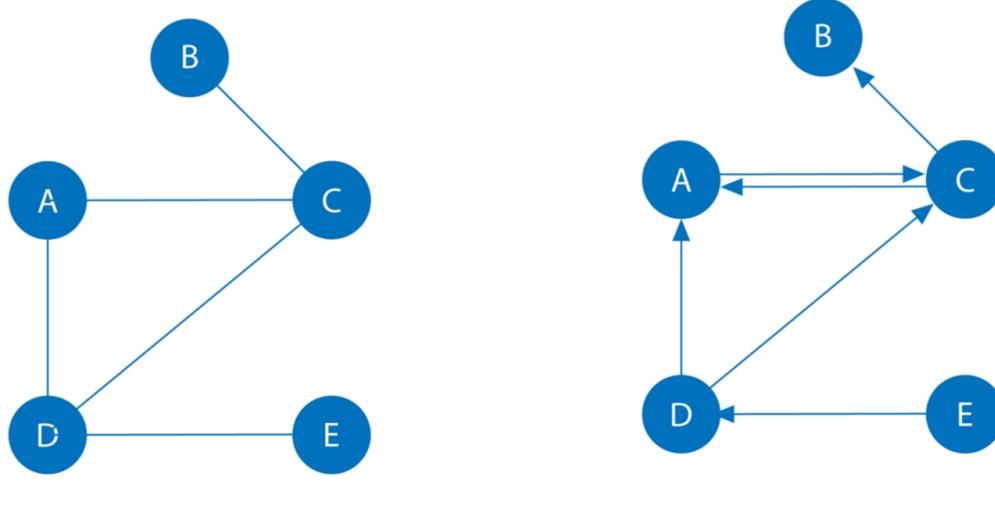
Quelle: Kuczera

Werden solche Angaben ergänzt, werden die Informationen im Graph wertvoller. Werte für Wichtungen können beispielsweise Entfernung, Kosten, Kapazitäten oder auch domänen spezifische Priorisierungen sein.

2.3.6 Gerichtete und ungerichtete Graphen

In einem ungerichteten Graphen geht eine Beziehung immer in beide Richtungen (beispielsweise EHEPARTNER_VON). In einem gerichteten Graphen haben Beziehungen eine Richtung. Betrachtet man einen Knoten gibt es eingehende Kanten, die auf den Knoten zeigen und ausgehende Kanten, die von dem Knoten ausgehen. Mit der Angabe von Richtung wird eine zusätzliche Informationsdimension hinzugefügt. Angenommen im linken Beispiel der

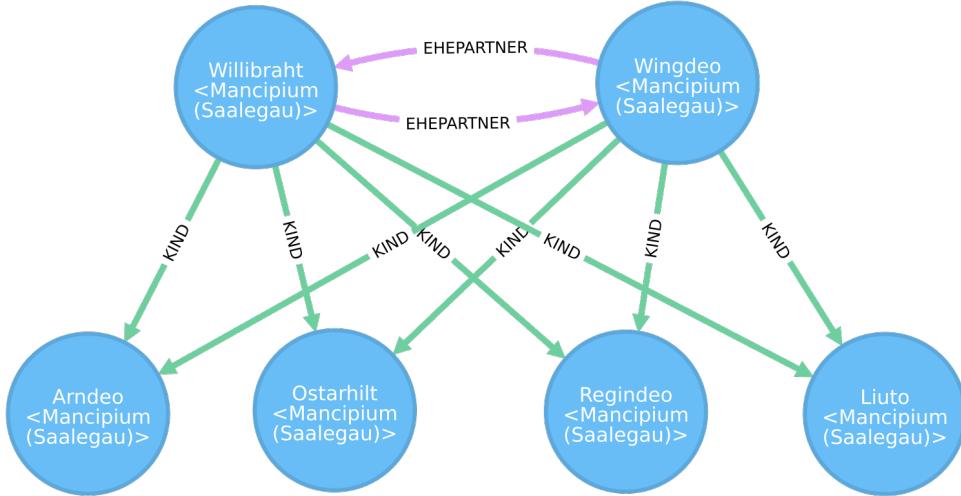
folgenden Abbildung würden die Knoten Personen und die ungerichtete Kante ihre gegenseitige Freundschaft darstellen. Damit ergibt sich, dass Person A mit Person B befreundet ist.



(Quelle: <https://www.oreilly.com/library/view/graph-algorithms/9781492047674/>, S. 21, Bild 2-7)

Erweitern wir das Beispiel für die rechte Abbildung, so dass die Freundschafts-Kanten gerichtet sind, so wird es einerseits möglich, zu zeigen, dass Person D für Person A freundschaftliche Gefühle hegt, die A aber nicht erwidert. Nehmen wir noch eine Wichtung der Freundschaftskanten hinzu, könnte man modellieren, dass die freundschaftlichen Gefühle von Person C gegenüber A mit 0,8 gewichtet sind, umgekehrt die Zuneigung von Person A zu Person C aber nur mit 0,3 gewichtet sind.

Auch bei der Modellierung von Verwandtschaft kommen gerichtete und ungerichtete Verbindungen vor.



(Quelle: Kuczera)

In der Graphdatenbank neo4j müssen Kanten eine Richtung haben. Ungerichtete Beziehungen kann man mit zwei Kanten vom gleichen Typ aber unterschiedlicher Richtung zwischen einem Knotenpaar modellieren. Im Verwandtschaftsbeispiel sind die zwei Personenknoten der Eltern mit zwei EHEPARTNER-Kanten unterschiedlicher Richtung verbunden. Es handelt sich um eine ungerichtete Beziehung, da es rechtlich nicht möglich ist, dass eine Person mit einer anderen Person verheiratet umgekehrt aber nicht. Für die Eltern-Kind-Beziehung reicht eine Kante, da diese Beziehung hierarchisch ist.

2.4 Installation und Start

Informationen zur Installation von neo4j finden Sie auf den Dokumentationsseiten unter <https://neo4j.com/docs/operations-manual/current/installation/>. Für den normalen Nutzer empfiehlt sich die Installation von neo4j-Desktop. Unter <https://neo4j.com/blog/this-week-in-neo4j-getting-started-with-neo4j-desktop-and-browser-graphileon-personal-edition-intuitive-detections-research-with-neo4j/?ref=twitter#features-1> finden sich Videos, in denen die Installation von neo4j-Desktop und erste Schritte im neo4j-Browser erklärt werden.

2.5 Zusammenfassung

In diesem Kapitel wurde kurz auf die Ursprünge von Graphen eingegangen und verschiedene Typen von Graphen vorgestellt. Festzuhalten ist, dass es sich in den Digitalen Geisteswissenschaften in der Regel um Mischformen der vorgestellten Graphtypen handelt. Je nach Domäne werden Graphen hoher Dichte, mit vielen Knotentypen oder auch hierarchischen Strukturen benötigt. Modelle in den Digitalen Geisteswissenschaften haben meist mehrere Knotentypen und viele Kantentypen. Dies macht wiederum die direkte Anwendung von Graph-Algorithmen schwierig, so dass Graph-Transformationen notwendig werden können.

3 Das Projekt Regesta Imperii oder “Wie suchen Onlinenutzer Regesten”

3.1 Das Projekt Regesta Imperii

Das Projekt Regesta Imperii wurde von Johann-Friedrich Böhmer im Jahr 1829 begonnen. Ursprünglich als Vorarbeit zu den Monumenta Germaniae Historica angelegt wurde es mit einem erweitereten Regestenkonzept bald zu einem unverzichtbaren Grundlagenwerk. In den Regesta Imperii werden Inhaltsangaben von Urkunden erstellt, die rechtlich relevante Personen, Inhalte, Orte und Sachverhalte in deutscher Sprache zusammenfassen. Zeitlich umfassen sie den Rahmen von den Karolingern (7. Jahrhundert) bis Kaiser Maximilian (gestorben 1519).

Beispielbild Urkunden

Ursprünglich von der DFG gefördert sind die Regesta Imperii heute Teil des Bund-Ländergeförderten Akademienprogramms und werden von der Akademie der Wissenschaften und der Literatur, Mainz, der Berlin-Brandenburgischen Akademie der Wissenschaften und der Akademie der Wissenschaften, Wien betreut.

Die Regesta Imperii arbeiten vor allem herrscherzentriert, d.h. in den Regesten muss der Herrscher eine zentrale Rolle spielen. Bei Urkundenregesten hat er

selbst die Urkunde ausgestellt, bei historiographischen Regesten werden den Herrscher betreffende historische Hintergründe zusammengefasst.

Heinrich IV. - RI III,2,3 n. 1487

[URI](#)

[Merken](#)

1103 Juni 29, Lüttich

Heinrich feiert das Fest der Apostel, wobei sich Graf Robert von Flandern im Beisein mehrerer Fürsten unterwirft, namentlich der Erzbischöfe Friedrich von Köln und Bruno von Trier, der Bischöfe Otbert von Lüttich, Burchard von Münster, Burchard von Utrecht, Herzog Heinrich von Niederlothringen sowie mehrerer Grafen.

Überlieferung/Literatur

Tagesdatum bei Ann. Patherbr. 1103 ([Scheffer-Boichorst](#) 107 f.): *in festo apostolorum Petri et Pauli; Gesta Galcheri Episcopi Cameracensis* ([SS 14](#), 202); Sigeb. Gembl. 1103 ([SS 6](#), 368); Ann. Elnon. maior. 1103 ([SS 5](#), 14); Ann. Leod., Cont. 1103 ([SS 4](#), 29); Ann. Aquens. 1103 ([SS 16](#), 685); Ann. necrol. Prum. 1103 ([SS 13](#), 223).

Kommentar

Zur Lehensterminologie in den Gesta Galcheri (*Facto palam hominio, iurat Robertus Henrico, promittit, miles domino, quia fidelis amodo*) vgl. [G a n s h o f f](#), Was ist das Lehnswesen? (1961) 72 f. – Zum Ereigniskontext vgl. Reg. [1475](#); Heinrich V. führte bereits 1107 wieder einen Feldzug gegen Robert von Flandern; vgl. [B o s h o f](#), Bischofskirchen von Passau und Regensburg (Salier 2, 1991) 148. – Vgl. [K i l i a n](#), Itinerar 127 mit der Vermutung einer weiteren, der Unterwerfung Roberts vorangehenden Heerfahrt Heinrichs nach Flandern; [M e y e r v o n K n o n a u](#), Jbb. 5, 179 f.; T. [R e u t e r](#), Unruhestiftung (Salier 3, 1991) 324-326.

Abbildung 7: RI III,2,3 n. 1487, in: Regesta Imperii Online, URI: <http://www.regesta-imperii.de/id/cf75356b-bd0d-4a67-8aeb-3ae27d1dcefa>.

In der Kopfzeile des Regests werden der Herrscher sowie Abteilung, Band und Regestennummer genannt. Die darunterliegende Datierungszeile nennt das Ausstellungsdatum der Urkunden und den Handlungs- bzw. Ausstellungsort. Es folgt der Regestentext mit der Zusammenfassung der Urkunde, Hinweise zur Originaldatierung, die Kanzleivermerke und schließlich Angaben zur Überlieferungssituation (Gibt es eine Originalurkunden, wo liegt sie, gibt es ggf. Abschriften etc.).

3.2 Die Digitalisierung der Regesta Imperii

Im Rahmen eines von der DFG geförderten Projekts wurden die Regesta Imperii gemeinsame von der Akademie der Wissenschaften, Mainz und der Bayrischen Staatsbibliothek München von 2001 bis 2006 komplett digitalisiert. Alle seit 2006 erschienenen Regesten wurden sofort im Volltext online gestellt. Glücklicherweise hatte die Mainzer Akademie die Rechte selbst inne, so dass der Veröffentlichung als Volltext im Internet keine rechtlichen Hürden im Wege standen. Rückblickend lässt sich feststellen, dass der Absatz der gedruckten Bände nicht gelitten sondern teilweise sogar etwas zugelegt hat.

3.3 Wie suchen Online-Nutzer Regesten ?

Ende 2013 wurde das Suchverhalten der Nutzer der Online-Regestensuche im Rahmen eines Vortrages auf der Digital-Diplomatics-Konferenz in Paris in den Blick genommen.⁴ Ein interessantes Ergebnis war die Häufigkeitsverteilung der Treffermengen pro Suchanfrage.

Im Tortendiagramm ist die Treffermenge in Zehnerschritten angegeben. Die hellgraue Gruppe oben rechts hat keine Treffer, die dunkelgraue Gruppe einen bis zehn Treffer, die gelbe Gruppe 11 bis 20 usw. Die lila Gruppe hat mehr als hundert Treffer. Überraschend war die große Gruppe mit über 100 Treffern. Hinzu kam, dass über 68% der Nutzer nur ein Suchwort in die Suchmaske eingegeben haben, wobei das beliebteste Suchwort *Heinrich* Ende 2013 zu über 18.000 Treffern führte. Auf der Ergebnisseite hieß es dann: “Sie suchten nach *Heinrich*. Ihre Suche erzielte 18884 Treffer [...] Sie sehen die Treffer 1 bis 20.”

Zusammenfassend könnte man feststellen, dass die Gruppe mit 1 bis 10 Treffern mit ihrem Ergebnis zufrieden war. 10 Regesten lassen sich gut ausdrucken und können anschließend gelesen, ausgewertet und in die eigene Forschungsarbeit einfließen. Die Gruppe mit keinem Treffer hatte möglicherweise die Suche zu sehr eingeschränkt oder einen Tippfehler beim Suchbegriff und wäre lieber in der Gruppe mit einem bis 10 Treffern. Selbstverständlich lassen sich auch

⁴Vgl. Kuczera, Andreas; Schrade, Torsten: From Charter Data to Charter Presentation: Thinking about Web Usability in the Regesta Imperii Online. Vortrag auf der Tagung »Digital Diplomatics 2013 – What is Diplomatics in the Digital Environment?« Folien: <https://prezi.com/vvacmdndthqg/from-charta-data-to-charta-presentation/>.

Distribution of Result Set Sizes

Result set sizes returned for search queries between November 2012 and October 2013 (101220 queries).

- 0 Hits
- 0 - 10 Hits
- 10 - 20 Hits
- 20 - 30 Hits
- 40 - 50 Hits
- 50 - 60 Hits
- 60 - 70 Hits
- 70 - 80 Hits
- 80 - 90 Hits
- 90 - 100 Hits
- > 100 Hits

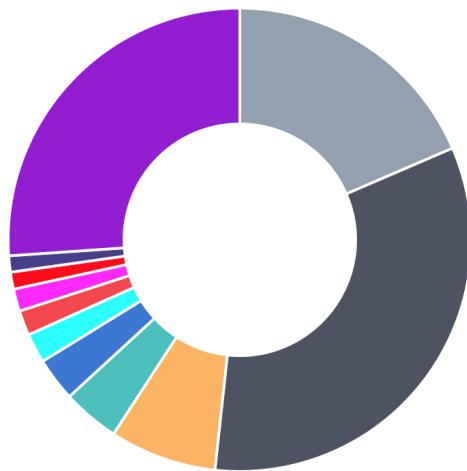


Abbildung 8: Treffermengen pro Suchanfragen im Jahr 2013.

20 und mehr Treffer gut verarbeiten aber bei größeren Treffermengen steigt natürlich auch der Aufwand stark an, so dass davon auszugehen ist, dass die Nutzer kleinere, präzisere Ergebnisse bevorzugen.

Sehr gut lässt sich am Tortendiagramm auch ablesen, dass über die Hälfte unserer Nutzer vor der Suche eine genaue Vorstellung vom Ergebnis haben. Sie sind CIN-Nutzer (concrete information need). Die Gruppe mit über 100 Treffern können der Gruppe der POIN-Nutzer (problem-oriented information need) zugeordnet werden, die problemorientierte Anfragen haben. Für diese Nutzergruppe ist die aktuelle Trefferanzeige der Regestensuche unzureichend, da sie für ihre großen Treffermengen weitere Einschränkungsmöglichkeiten brauchen.⁵

3.4 Historische Netzwerkanalyse in den Registern

Im Bereich der historischen Netzwerkanalyse gab es in den letzten Jahren sehr interessante Arbeiten.⁶ von Seiten der Regesta Imperii bieten sich hier vor allem die Register der Regesta Imperii als sehr interessante Quelle an. Geht man davon aus, dass alle Personen, die gemeinsam in einem Regest genannt sind, etwas miteinander zu tun haben, könnte man auf Grundlage der Registerdaten ein Personennetzwerk erstellen. Über die Qualität der Beziehungen lässt sich nichts sagen und dies schränkt die Aussage der Daten ein. Andererseits stehen wiederum sehr viele Verknüpfungen zur Verfügung.

Allein die Einträge in den Registern der Regesten Kaiser Friedrichs III. sind über 143.000 mal in Regesten genannt. Daraus ergeben sich dann über 460.000 1zu1-Beziehungen.⁷

⁵Näheres dazu in Kuczera, Andreas: Digitale Perspektiven mediävistischer Quellenrecherche, in: Mittelalter. Interdisziplinäre Forschung und Rezeptionsgeschichte, 18.04.2014. URL: mittelalter.hypotheses.org/3492.

⁶Vgl. beispielsweise Gramsch, Robert: Das Reich als Netzwerk der Fürsten - Politische Strukturen unter dem Doppelkönigtum Friedrichs II. und Heinrichs (VII.) 1225-1235. Ostfildern, 2013. Einen guten Überblick bietet das Handbuch Historische Netzwerkforschung - Grundlagen und Anwendungen. Herausgegeben von Marten Düring, Ulrich Eumann, Martin Stark und Linda von Keyserlingk. Berlin 2016.

⁷Der cypher-Befehl zur Erstellung der 1zu1-Beziehungen lautet:
`MATCH (n1:Registereintrag)-[:APPEARS_IN]->(r:Regest)<-[:APPEARS_IN]- (n2:Registereintrag) MERGE (n1)-[:KNOWS]->(n2);` Dabei werden die gerichteten KNOWS-Kanten jeweils in beide Richtungen erstellt. Mit folgendem Befehl lassen sich

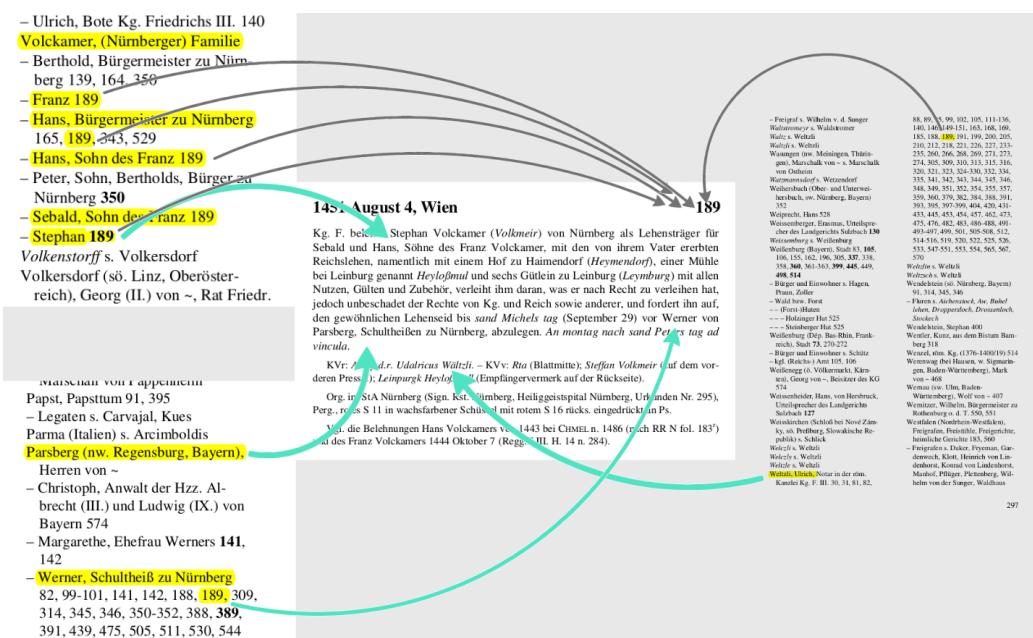


Abbildung 9: Registereinträge im Regest als Grundlage für ein Personennetzwerk.

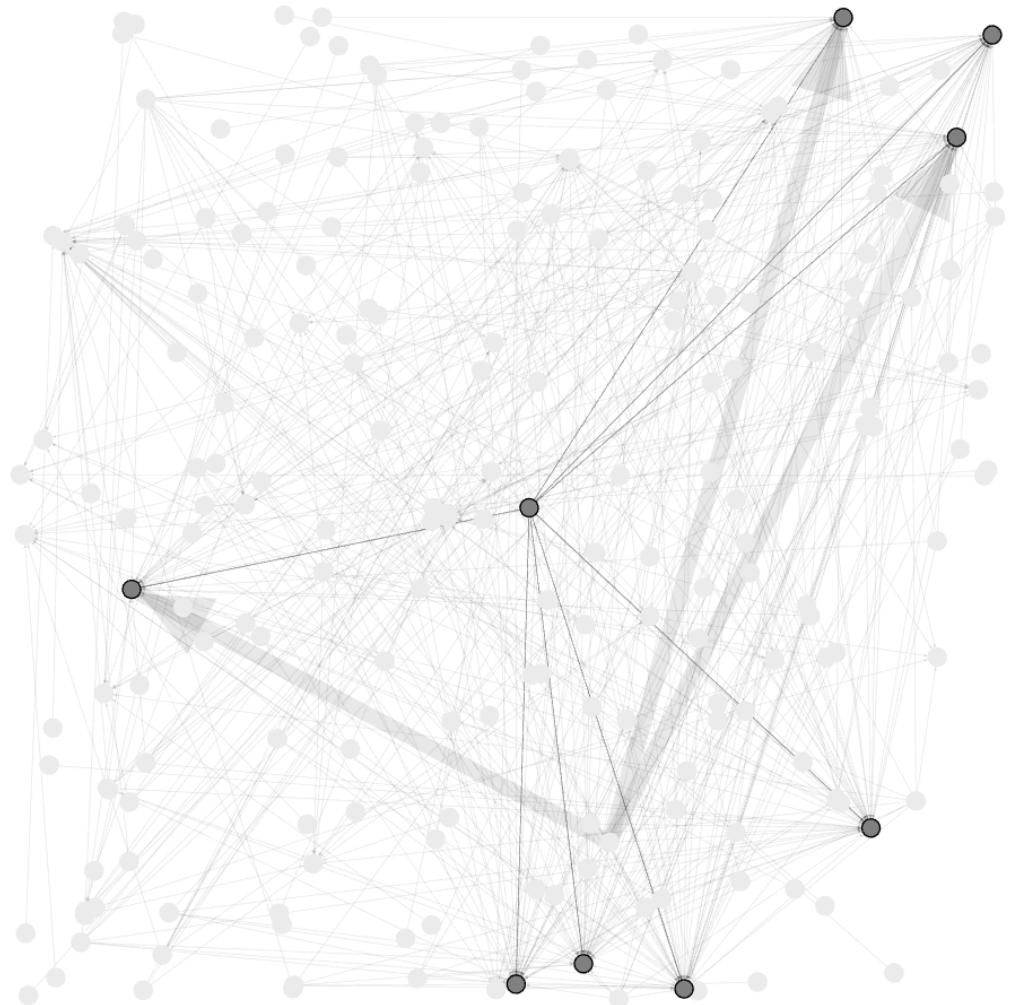


Abbildung 10: Ausschnitt der 1zu1-Beziehungen in Gephi.

In der folgenden Abbildung sind die in den Registern des Regestenbandes von Joseph Chmel gewonnenen 1zu1-Beziehungen mit Gephi visualisiert.⁸

Bei der Analyse ergaben sich aber verschiedene Probleme. Zum einen werden in den Registern auch Kanzleibeamte genannt, die mit der eigentlichen Urkundenhandlung gar nichts zu tun hatten sondern später lediglich ihr Kürzel auf der Urkunde hinterließen. Dies mag archivgeschichtlich interessant sein, für die Urkundenhandlung ist es aber irrelevant. Ein zweites Problem ist der Aufbau des Registers, in dem Orte und Personen in einem Register zusammengefasst werden. Zum einen handelt es sich hierdurch nicht mehr um ein reines Personennetzwerk sondern um ein gemischtes Personen- und Ortsnetzwerk. Zum anderen überragen die über sehr lange Zeit bestehenden Orte, die in ihrer Lebensdauer begrenzten natürlichen Personen in den Netzwerkstrukturen. Schließlich zeigte sich, dass die Algrithmen zur Netzwerkanalyse mit zeitbehafteten Daten (wie Regesten mit ihrem Ausstellungsdatum) nur schlecht umgehen konnten.

Aus Historikersicht war der Ansatz also weniger zielführend jedoch ergaben sich aus Modellierungssicht interessante Einblicke. Um die Netzwerke näher analysieren zu können, wurden kurze Zeitschnitte der Regesten untersucht. Hierfür musste das in Java geschriebene Programm zur Erstellung der Netzwerksdaten jedesmal umgeschrieben werden. Mein Kollege Ulli Meybohm, der das Programm damals betreute, wies mich nach dem wiederholten Umschreiben des Programms darauf hin, dass ich für meine Daten besser eine Graphdatenbank verwenden solle, beispielsweise neo4j. Erste Versuche des Imports der Registerdaten in neo4j erwiesen sich aber als sehr komplex, obwohl das Datenmodell *Person kennt Person* eigentlich relativ einfach ist.

Schließlich ergaben Nachfragen bei neo4j, dass bei Problemen mit dem Datenmodell oft einfach ein Typ von Knoten vergessen worden sein könnte. Und tatsächlich wurden in den ersten Modellen die Regestenknoten nicht berücksichtigt. Mit den Regestenknoten im Modell war der Import schließlich mit weniger rechnerischem Aufwand möglich.

die KNOWS-Kanten zählen: `MATCH p=()-[r:KNOWS]->() RETURN count(p);` Für die Bestimmung der 1zu1-Beziehungen muss der Wert noch durch 2 geteilt werden.

⁸Regesta chronologico-diplomatica Friderici III. Romanorum imperatoris (regis IV.) : Auszug aus den im K.K. Geheimen Haus-, Hof- und Staats-Archive zu Wien sich befindenden Registraturbüchern vom Jahre 1440 - 1493 ; nebst Auszügen aus Original-Urkunden, Manuscripten und Büchern / von Joseph Chmel, Wien 1838 und 1840.

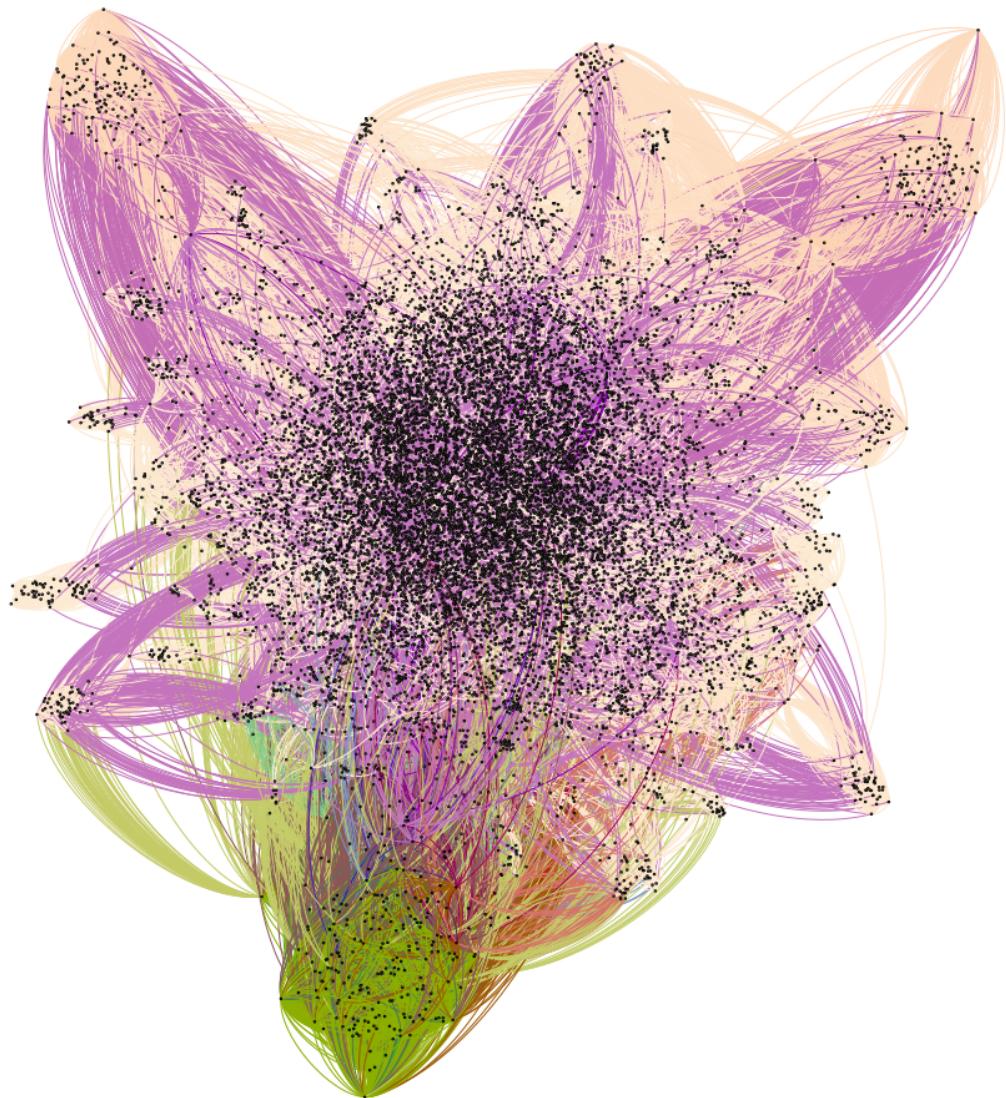


Abbildung 11: Personennetzwerk aus den Regesten der Regesten Chmels,
erstellt mit Gephi (Quelle: Kuczera).

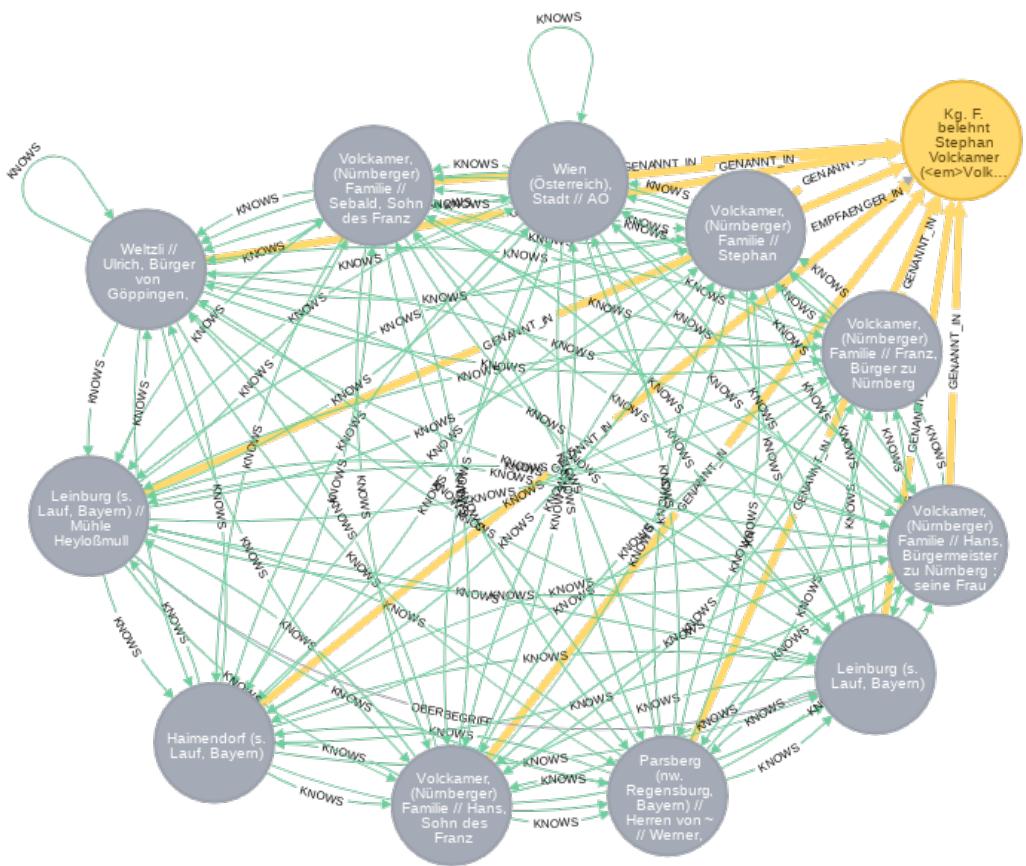


Abbildung 12: Regest und Registereinträge mit GENANNT_IN-Kanten und den KNOWS-Kanten.



Abbildung 13: Graphmodell ohne KNOWS-Kanten. Diese können bei Bedarf einfach errechnet werden.

3.5 Zusammenfassung

In diesem Kapitel wurde zunächst das Akademieprojekt Regesta Imperii vorgestellt. Seit der Anfang der 2000er Jahre erfolgten Digitalisierung stehen die Regesten unter www.regesta-imperii.de unter Creative-Commons-Lizenz frei im Internet zur Nutzung zur Verfügung. Für die Auswertung gibt es eine einfache Suchmaske und eine erweiterte Suche. Für die Jahre 2012 und 2013 wurde die Suchstrategien der Nutzer in der Online-Regestensuche untersucht und es zeigte sich, dass sich zwei Nutzungsszenarien unterscheiden lassen, von denen aber nur eines von den aktuellen Suchmasken der Regesta Imperii Online optimal bedient wird. Im zweiten Teil des Kapitels wurde die Visualisierung von Registernetzwerken und die anschließende Modellierung in Graphdatenbanken dargestellt und Nutzungs- und Auswertungsszenarien diskutiert. Im folgenden Kapitel wird die Modellierung von Regesten im Graphen detailliert erklärt.

4 Regestenmodellierung im Graphen

4.1 Wie kommen die Regesten in den Graphen

In diesem Abschnitt wird beispielhaft an Hand der Regesten Kaiser Heinrichs IV. der Import der Online-Regesten in die Graphdatenbank neo4j durchgespielt.⁹ Die Webseite der Regesta Imperii Online basiert auf dem Content-

⁹Die den Regesten Kaiser Heinrichs IV. umfassen folgende Bände: Böhmer, J. F., Regesta Imperii III. Salisches Haus 1024-1125. Tl. 2: 1056-1125. 3. Abt.: Die Regesten des Kaiserreichs unter Heinrich IV. 1056 (1050) - 1106. 1. Lief.: 1056 (1050) – 1065, bearb. von Struve, Tilman - Köln (u.a.) (1984). Böhmer, J. F., Regesta Imperii III. Salisches Haus 1024-1125. Tl. 2: 1056-1125. 3. Abt.: Die Regesten des Kaiserreichs unter Heinrich IV. 1056 (1050) - 1106. 2. Lief.: 1065–1075, bearb. von Struve, Tilman unter Mitwirkung von Lubich, Gerhard und Jäckel, Dirk - Köln (u.a.) (2010). Böhmer, J. F., Regesta Imperii III. Salisches Haus 1024-1125. Tl. 2: 1056-1125. 3. Abt.: Die Regesten des Kaiserreichs unter Heinrich IV. 1056 (1050) - 1106. 3. Lief.: 1076–1085, bearb. von Lubich, Gerhard nach Vorarbeiten von Struve, Tilman unter Mitwirkung von Jäckel, Dirk - Köln (u.a.) (2016). Böhmer, J. F., Regesta Imperii III. Salisches Haus 1024-1125. Tl. 2: 1056-1125. 3. Abt.: Die Regesten des Kaiserreichs unter Heinrich IV. 1056 (1050) - 1106. 4. Lief.: 1086–1105/06, bearb. von Lubich, Gerhard nach Vorarbeiten von Brauch, Daniel unter Mitwirkung von Weber, Matthias - Köln (u.a.) (2016). Böhmer, J. F., Regesta Imperii III. Salisches Haus 1024-1125. Tl. 2: 1056-1125. 3. Abt.: Die Regesten des Kaiserreichs unter Heinrich IV. 1056

Management-System typo3, welches auf eine mysql-Datenbank aufbaut. In der Datenbank werden die Regesteninformationen in verschiedenen Tabellen vorgehalten. Die Webseite bietet zum einen die Möglichkeit, die Regesten über eine REST-Schnittstelle im CEI-XML-Format oder als CSV-Dateien herunterzuladen. Für den Import in die Graphdatenbank bietet sich das CSV-Format an.

	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L
1	uid	start_date	end_date	identifier	regn	persistent_id	title	date_string	locality_string	summary	archival_history	
2	20053	1050-11-11	1050-11-11	RI III,2,3 n. 1	1	1050-11-11_	Heinrich IV.	1050 Novem (Goslar?)	Heinrich wirg Herim. Aug. 1050			
3	20054	1050-12-25	1050-12-25	RI III,2,3 n. 2	2	1050-12-25_	Heinrich IV.	1050 Dezem Pöhle	Heinrichs Va Herim. Aug. 1051			
4	20055	1051-02-02	1051-02-02	RI III,2,3 n. 3	3	1051-02-02_	Heinrich IV.	1051 Februar Augsburg	Heinrich folg Herim. Aug. 1051			
5	20056	1051-03-04	1051-03-04	RI III,2,3 n. 4	4	1051-03-04_	Heinrich IV.	1051 März (-) Speyer	Heinrich folg Herim. Aug. 1051			
6	20057	1051-03-31	1051-03-31	RI III,2,3 n. 5	5	1051-03-31_	Heinrich IV.	1051 März 3 Köln	Heinrich emj Herim. Aug. 1051			
7	20058	1051-11-12	1051-11-12	RI III,2,3 n. 6	6	1051-11-12_	Heinrich IV.	1051 Novem Regensburg	Während des Ungarnfeldzuges			
8	20059	1051-12-25	1051-12-25	RI III,2,3 n. 7	7	1051-12-25_	Heinrich IV.	1051 Dezem Goslar	Weihnachtsf Herim. Aug. 1052			
9	20060	1052-03-05	1052-03-05	RI III,2,3 n. 8	8	1052-03-05_	Heinrich IV.	1052 März 5 Kaiserswert	Heinrich inte <link http://opac.re			
10	20061	1052-03-27	1052-03-27	RI III,2,3 n. 9	9	1052-03-27_	Heinrich IV.	1052 März 2 Goslar	Heinrichs wii <link http://opac.re			
11	20062	1052-06-07	1052-06-07	RI III,2,3 n. 10	10	1052-06-07_	Heinrich IV.	1052 Juni (7) Zürich	Heinrich folg Herim. Aug. 1052			
12	20063	1052-09-01	1052-09-30	RI III,2,3 n. 11	11	1052-09-00_	Heinrich IV.	1052 (Septem) -	Heinrichs Elt Herim. Aug. 1052			
13	20064	1052-12-25	1052-12-25	RI III,2,3 n. 12	12	1052-12-25_	Heinrich IV.	1052 Dezem Worms	Weihnachtsf Herim. Aug. 1053			
14	20065	1053-11-03	1053-11-03	RI III,2,3 n. 13	13	1053-11-03_	Heinrich IV.	1053 (vor de Tribur	Heinrich wirg Herim. Aug. 1053			
15	20066	1053-12-25	1053-12-25	RI III,2,3 n. 14	14	1053-12-25_	Heinrich IV.	1053 Dezem Altötting	Heinrich erh: Herim. Aug. 1053			
16	20067	1054-04-03	1054-04-03	RI III,2,3 n. 15	15	1054-04-03_	Heinrich IV.	1054 April (u Mainz	Heinrich folg Herim. Aug. 1054			
17	20068	1054-05-29	1054-05-29	RI III,2,3 n. 16	16	1054-05-29_	Heinrich IV.	1054 Mai 29 (Goslar?)	Heinrich inte <link http://opac.re			
18	20069	1054-05-31	1054-05-31	RI III,2,3 n. 17	17	1054-05-31_	Heinrich IV.	1054 Mai 31 Goslar	Heinrich inte <link http://opac.re			
19	20070	1054-07-17	1054-07-17	RI III,2,3 n. 18	18	1054-07-17_	Heinrich IV.	1054 Juli 17 Aachen	Heinrich wirg Lampert 1054 (<lir			
20	20071	1054-07-17	1054-07-17	RI III,2,3 n. 19	19	1054-07-17_	Heinrich IV.	1054 (nach c (Aachen?))	Vermutlich anläßlich Heinrichs I			
21	20072	1054-11-17	1054-11-17	RI III,2,3 n. 20	20	1054-11-17_	Heinrich IV.	1054 Novem Mainz	Heinrich inte <link http://opac.re			
22	20073	1054-11-17	1054-11-17	RI III,2,3 n. 21	21	1054-11-17_	Heinrich IV.	1054 Novem Mainz	Heinrichs wii <link http://opac.re			
23	20074	1054-12-25	1054-12-25	RI III,2,3 n. 22	22	1054-12-25_	Heinrich IV.	1054 Dezem Goslar	Weihnachtsf Ann. Alth. 1055 (
24	20075	1055-01-16	1055-01-16	RI III,2,3 n. 23	23	1055-01-16_	Heinrich IV.	1055 Januar Quedlinburg	Heinrichs wii <link http://opac.re			
25	20076	1055-03-03	1055-03-03	RI III,2,3 n. 24	24	1055-03-03_	Heinrich IV.	1055 März 3 Regensburg	Heinrich inte <link http://opac.re			
26	20077	1055-03-06	1055-03-06	RI III,2,3 n. 25	25	1055-03-06_	Heinrich IV.	1055 März 6 Regensburg	Heinrichs wii <link http://opac.re			
27	20078	1055-03-12	1055-03-12	RI III,2,3 n. 26	26	1055-03-12_	Heinrich IV.	1055 März 1 „Utingen“ (?)	Heinrichs wii <link http://opac.re			

Abbildung 14: Regesten als CSV-Datei

In der CSV-Datei finden sich die oben erläuterten einzelnen Elemente der Regesten in jeweils eigenen Spalten. Die Spaltenüberschrift gibt Auskunft zum Inhalt der jeweiligen Spalte.

(1050) - 1106. 5. Lief.: Die Regesten Rudolfs von Rheinfelden, Hermanns von Salm und Konrads (III.). Verzeichnisse, Register, Addenda und Corrigenda, bearbeitet von Lubich, Gerhard unter Mitwirkung von Junker, Cathrin; Klocke, Lisa und Keller, Markus - Köln (u.a.) (2018).

4.1.1 Import mit dem LOAD CSV-Befehl

Mit dem Befehl `LOAD CSV` können die CSV-Dateien mit den Regesten in die Graphdatenbank neo4j importiert werden.¹⁰ Hierfür muss die Datenbank aber Zugriff auf die CSV-Daten haben. Dies ist einerseits über den im Datenbankverzeichnis vorhandene Ordner `import` oder über eine URL, unter der die CSV-Datei abrufbar ist, möglich. Da sich die einzelnen Zugriffswege auf den `import`-Ordner von Betriebssystem zu Betriebssystem unterscheiden, wird hier beispielhaft der Import über eine URL vorgestellt. Hierfür wird ein Webserver benötigt, auf den man die CSV-Datei hochlädt und sich anschließend die Webadresse für den Download der Datei notiert.

4.1.2 Google-Docs für den CSV-Download

Es ist aber auch möglich, CSV-Daten in Google-spreadsheets zu speichern und dort eine URL für den Download der Daten zu erstellen. Zunächst benötigt man hierfür einen Google-Account. Anschließend öffnet man Google-Drive und erstellt dort eine leere Google-Tabellen-Datei (Google-Spreadsheet) in der man dann die CSV-Datei kopieren kann.

Wichtig ist nun, die Datei zur Ansicht freizugeben (Klick auf `Freigeben` oben rechts im Fenster dann `Link zum Freigeben` abrufen und anschließend `Fertig` bestätigen). Jetzt ist die CSV-Datei in Google-Docs gespeichert und kann auch von anderen Personen über den Freigabelink angesehen werden. Für den Import in die Graphdatenbank benötigen wir aber einen Download im CSV-Format. Diesen findet man unter `Datei/Herunterladen als/Kommagetrennte Werte.csv aktuelles Tabellenblatt`.

Damit erhält man das aktuelle Tabellenblatt als CSV-Download. Anschließend muss nun im Browser unter Downloads der Download-Link der Datei gesucht und kopiert werden.

¹⁰Zu Installation und ersten Schritten von neo4j vgl. in der Einleitung den Abschnitt zu Installation und Start.

Regesten

Datei Bearbeiten Ansehen Einfügen Format Daten Tools Add-ons Hilfe Letzte Änderung am 26. Januar

FREIGEBEN

uid

	A	B	C	D	E	F	G	H
1	uid	start_date	end_date	identifier	regnum	persistent_id	title	date_st
2	20053	1050-11-11	1050-11-11	RI III,2,3 n. 1	1	1050-11-11	Heinrich IV.	1050 N
3	20054	1050-12-25	1050-12-25	RI III,2,3 n. 2	2	1050-12-25	Heinrich IV.	1050 D
4	20055	1051-0					Heinrich IV.	1051 F
5	20056	1051-0					Heinrich IV.	1051 M
6	20057	1051-0					Heinrich IV.	1051 N
7	20058	1051-1					Heinrich IV.	1051 N
8	20059	1051-1					Heinrich IV.	1051 D
9	20060	1052-0					Heinrich IV.	1052 M
10	20061	1052-0					Heinrich IV.	1052 M
11	20062	1052-0					Heinrich IV.	1052 Jt
12	20063	1052-0					Heinrich IV.	1052 (S)
13	20064	1052-1					Heinrich IV.	1052 D
14	20065	1053-1					Heinrich IV.	1053 (v)
15	20066	1053-1					Heinrich IV.	1053 D
16	20067	1054-0					Heinrich IV.	1054 A
17	20068	1054-0					Heinrich IV.	1054 M
18	20069	1054-0					Heinrich IV.	1054 M
19	20070	1054-0					Heinrich IV.	1054 Jt
20	20071	1054-07-17	1054-07-17	RI III,2,3 n. 19	19	1054-07-17	Heinrich IV.	1054 (r)
21	20072	1054-11-17	1054-11-17	RI III,2,3 n. 20	20	1054-11-17	Heinrich IV.	1054 N
22	20073	1054-11-17	1054-11-17	RI III,2,3 n. 21	21	1054-11-17	Heinrich IV.	1054 N
23	20074	1054-12-25	1054-12-25	RI III,2,3 n. 22	22	1054-12-25	Heinrich IV.	1054 D
24	20075	1055-01-16	1055-01-16	RI III,2,3 n. 23	23	1055-01-16	Heinrich IV.	1055 Jt
25	20076	1055-03-03	1055-03-03	RI III,2,3 n. 24	24	1055-03-03	Heinrich IV.	1055 M
26	20077	1055-03-03	1055-03-03	RI III,2,3 n. 25	25	1055-03-03	Heinrich IV.	1055 N

+ tx_hisodat_domain_model_dateranges

Für andere freigeben

Link zum Freigeben abrufen

Link kopieren

Jeder mit dem Link darf die Datei ansehen ▾

Link kopieren

<https://docs.google.com/spreadsheets/d/1GLQIH9LA5btZc-VCRd-8f9BjyIDvwu29F>

Personen

Namen oder E-Mail-Adressen eingeben...

Fertig

Erweitert

Abbildung 15: Freigabe der Datei zum Ansehen für Dritte!

Regesten

Datei Bearbeiten Ansehen Einfügen Format Daten Tools Add-ons Hilfe Letzte Änderung am 2

Freigeben... Neu Öffnen... Importieren... Kopie erstellen... Herunterladen als Als E-Mail-Anhang senden... Versionsverlauf Umbenennen... Verschieben nach... In Papierkorb verschieben Im Web veröffentlichen... E-Mail an Mitbearbeiter senden... Dokumentdetails... Tabelleneinstellungen... Drucken

00 123 Arial 10 B I S A

	C	D	E	
1	send_date	identifier	regnum	pe
2	050-11-11	RI III,2,3 n. 1		1 10
3	050-12-25	RI III,2,3 n. 2		2 10
4		Microsoft Excel (.xlsx)		3 10
5		OpenDocument-Format (.ods)		4 10
6		PDF-Dokument (.pdf)		5 10
7		Webseite (HTML, komprimiert)		6 10
8		Kommagetrennte Werte (.csv, aktuelles Tabellenblatt)		7 10
9		Tabulatorgetrennte Werte (.tsv, aktuelles Tabellenblatt)		8 10
10	052-03-27	RI III,2,3 n. 9		9 10
11	052-06-07	RI III,2,3 n. 10		10 10
12	052-09-30	RI III,2,3 n. 11		11 10
13	052-12-25	RI III,2,3 n. 12		12 10
14	053-11-03	RI III,2,3 n. 13		13 10
15	053-12-25	RI III,2,3 n. 14		14 10
16	054-04-03	RI III,2,3 n. 15		15 10
17	20068	1054-05-29	1054-05-29	RI III,2,3 n. 16
18	20069	1054-05-31	1054-05-31	RI III,2,3 n. 17
19	20070	1054-07-17	1054-07-17	RI III,2,3 n. 18
20	20071	1054-07-17	1054-07-17	RI III,2,3 n. 19
21	20072	1054-11-17	1054-11-17	RI III,2,3 n. 20
22	20073	1054-11-17	1054-11-17	RI III,2,3 n. 21
23	20074	1054-12-25	1054-12-25	RI III,2,3 n. 22
24	20075	1055-01-16	1055-01-16	RI III,2,3 n. 23
25	20076	1055-03-03	1055-03-03	RI III,2,3 n. 24
26	20077	1055-03-03	1055-03-03	RI III,2,3 n. 25

+ tx_hisodat_domain_model_dateranges

Abbildung 16: Herunterladen als CSV-DAtei

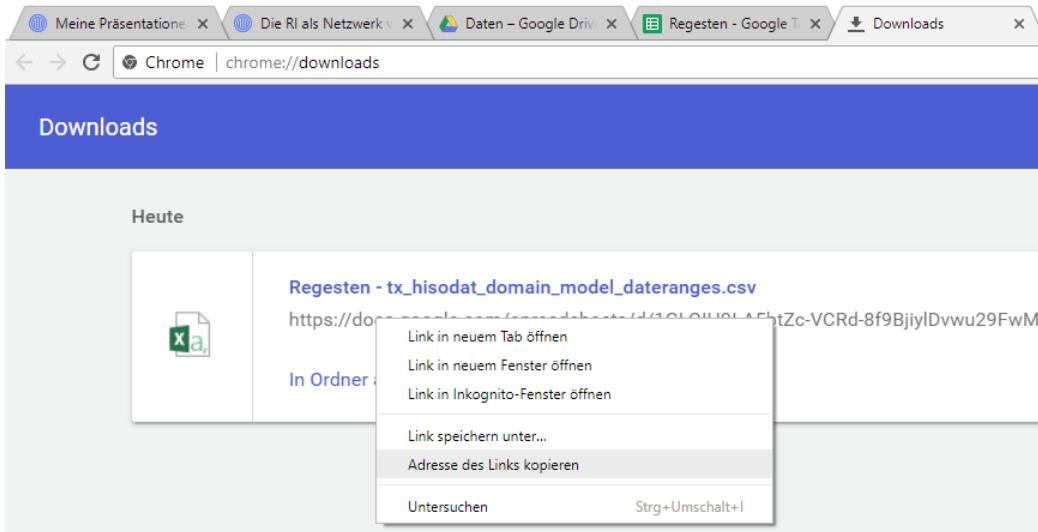


Abbildung 17: Download-Link der CSV-Datei

4.1.3 Regestenmodellierung im Graphen

Mit dem LOAD CSV-Befehl stehen die Informationen der Regestentabelle nun für die weitere Verarbeitung zur Verfügung. Nun muss festgelegt werden, wie diese Informationen im Graphen modelliert werden sollen. Daher wird im nächsten Schritt das Modell der Regesten im Graphen vorgestellt (siehe Abbildung).

In den Abbildungen finden sich beispielhaft das Regest RI III,2,3 Nr. 1487, einmal in der Ansicht der Onlineregisten und in der zweiten Abbildung als Modell im Graphen (neben anderen Regesten).

Die gelben Knoten sind die Regesten. Aus den Angaben des Regests werden mit dem o.a. Befehl noch ein Datumsknoten und ein Ortsknoten erstellt. Mit dem ersten CREATE-Befehl werden die Regesten erstellt. Die MERGE-Befehle erzeugen ergänzende Knoten für die Datumsangaben und die Ausstellungsorte. Nun ist es aber so, dass Ausstellungsstadt und Ausstellungsdatum mehrfach vorkommen können. Daher wird hier nicht der CREATE-Befehl sondern der MERGE-Befehl verwendet. Dieser funktioniert wie der CREATE-Befehl, prüft aber vorher, ob in der Datenbank ein solcher Knoten schon existiert. Falls es ihn noch nicht gibt, wird er erzeugt, wenn es ihn schon gibt, wird er der

Heinrich IV. - RI III,2,3 n. 1487

[URI](#)

[Merken](#)

1103 Juni 29, Lüttich

Heinrich feiert das Fest der Apostel, wobei sich Graf Robert von Flandern im Beisein mehrerer Fürsten unterwirft, namentlich der Erzbischöfe Friedrich von Köln und Bruno von Trier, der Bischöfe Otbert von Lüttich, Burchard von Münster, Burchard von Utrecht, Herzog Heinrich von Niederlothringen sowie mehrerer Grafen.

Überlieferung/Literatur

Tagesdatum bei Ann. Patherbr. 1103 ([Scheffer-Boichorst](#) 107 f.): *in festo apostolorum Petri et Pauli; Gesta Galcheri Episcopi Cameracensis* ([SS 14](#), 202); Sigeb. Gembl. 1103 ([SS 6](#), 368); Ann. Elnon. maior. 1103 ([SS 5](#), 14); Ann. Leod., Cont. 1103 ([SS 4](#), 29); Ann. Aquens. 1103 ([SS 16](#), 685); Ann. necrol. Prum. 1103 ([SS 13](#), 223).

Kommentar

Zur Lehensterminologie in den Gesta Galcheri (*Facto palam hominio, iurat Robertus Henrico, promittit, miles domino, quia fidelis amodo*) vgl. [G a n s h o f f](#), Was ist das Lehnswesen? (1961) 72 f. – Zum Ereigniskontext vgl. Reg. [1475](#); Heinrich V. führte bereits 1107 wieder einen Feldzug gegen Robert von Flandern; vgl. [B o s h o f f](#), Bischofskirchen von Passau und Regensburg (Salier 2, 1991) 148. – Vgl. [K i l i a n](#), Itinerar 127 mit der Vermutung einer weiteren, der Unterwerfung Roberts vorangehenden Heerfahrt Heinrichs nach Flandern; [M e y e r v o n K n o n a u](#), Jbb. 5, 179 f.; T. [R e u t e r](#), Unruhestiftung (Salier 3, 1991) 324-326.

Abbildung 18: RI III,2,3 n. 1487, in: Regesta Imperii Online, URI: <http://www.regesta-imperii.de/id/cf75356b-bd0d-4a67-8aeb-3ae27d1dcefa>.

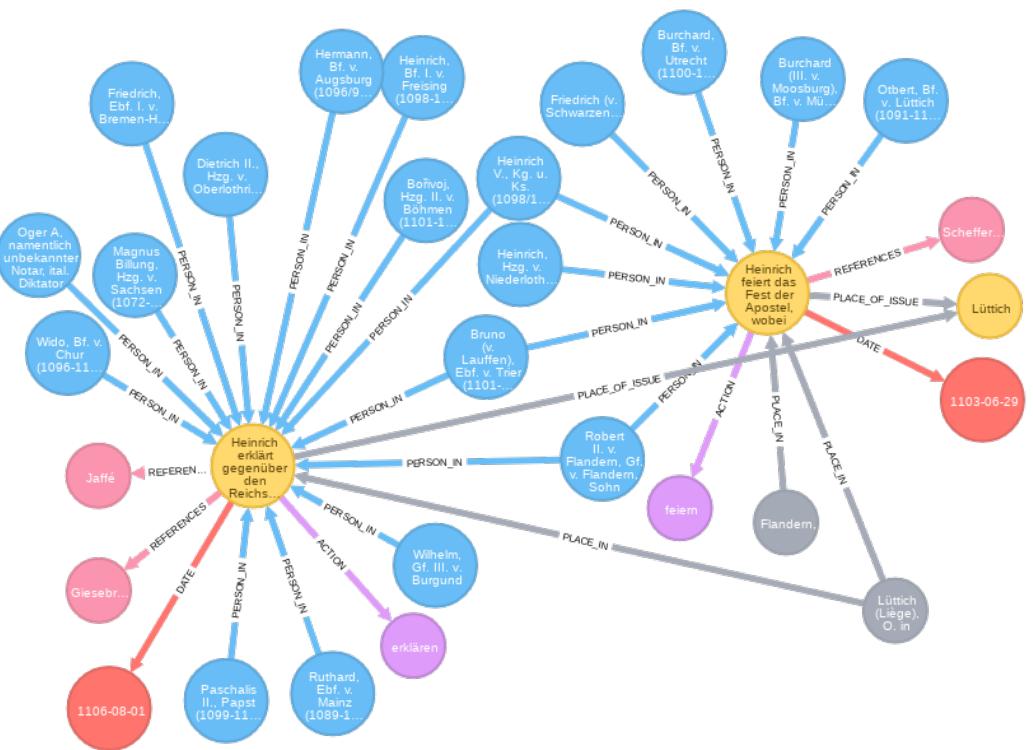


Abbildung 19: Das Regest im Graphen.

entsprechenden Variable zugeordnet. Anschließend wird die Kante zwischen Regestenknoten und Ausstellungsortsknoten und Regestenknoten und Datumsknoten erstellt. In der folgenden Tabelle werden die einzelnen Befehle dargestellt und kommentiert.

4.1.4 Indexe Erstellen

Bevor nun mit dem Import begonnen wird, ist es für die Beschleunigung des Importprozesses von Vorteil vorher Indexe für häufig genutzte Properties zu erstellen.

```
// vorab Index erzeugen -> Import wird schneller
CREATE INDEX ON :Regesta(ident);
CREATE INDEX ON :Regesta(regnum);
CREATE INDEX ON :Regesta(persistentIdentifier);
CREATE INDEX ON :Regesta(registerId);
CREATE INDEX ON :Regesta(heftId);
CREATE INDEX ON :Regesta(placeOfIssue);
CREATE INDEX ON :Regesta(origPlaceOfIssue);
CREATE INDEX ON :Date(startDate);
CREATE INDEX ON :Place(original);
CREATE INDEX ON :Place(normalizedGerman);
CREATE INDEX ON :Lemma(lemma);
CREATE INDEX ON :Literature(literatur);
CREATE INDEX ON :Reference(reference);
CREATE INDEX ON :IndexEntry(registerId);
CREATE INDEX ON :IndexEntry(nodeId);
CREATE INDEX ON :Regesta(latLong);
CREATE INDEX ON :IndexPlace(registerId);
CREATE INDEX ON :IndexEvent(registerId);
CREATE INDEX ON :IndexPerson(registerId);
```

4.1.5 Erstellen der Regestenknoten

Mit dem folgenden cypher-Query werden die Regestenknoten in der Graphdatenbank erstellt:

```

// Regestenknoten erstellen
LOAD CSV WITH HEADERS FROM "https://docs.google.com/spreadsheets/d/1GLQIH9LA5btZc-
CREATE (r:Regesta {regid:line.persistentIdentifier, text:line.summary,
    archivalHistory:line.archival_history, date:line.date_string,
    ident:line.identifier, regnum:line.regnum,
    origPlaceOfIssue:line.locality_string, startDate:line.start_date,
    endDate:line.end_date})
MERGE (d:Date {startDate:line.start_date, enddate:line.end_date})
MERGE (r)-[:DATE]->(d)
RETURN count(r);

```

Im folgenden werden die einzelnen Teile des Import-Befehls erläutert:

Befehl	Variablen	Bemerkungen
LOAD CSV WITH HEADERS FROM "htt- ps://docs.google.com/ ..." AS line	line	Import der CSV-Dateien. Es wird jeweils eine Zeile an die Variable line weitergegeben
CREATE(r:Regesta {re- gid:line.persistentIdentifier, text:line.summary, archivalHisto- ry:line.archival_history, date:line.date_string MERGE (d:Date {start- Date:line.start_date, enddate:line.end_date})	line.persistent_ _Identifier, line.summary etc. line.start_date und line.end_date	Erstellung des Regestenknotens. Für die weiteren Befehle steht der neu erstellt Regestenknoten unter der Variable r zur Verfügung. Es wird geprüft, ob ein Datumsknoten mit der Datumsangabe schon existiert, falls nicht, wird er erstellt. In jedem Fall steht anschließend der Datumsknoten unter der Variable d zur Verfügung.
MERGE (r)- [:HAT_DATUM]->(d)	(r) ist der Regestenknoten, (d) ist der Datumsknoten	Zwischen Regestenknoten und Datumsknoten wird eine HAT_DATUM-Kante erstellt.

4.1.6 Erstellen der Ausstellungsorte

In den Kopfzeilen der Regesten ist, soweit bekannt, der Ausstellungsort der Urkunde vermerkt. Im Rahmen der Arbeiten an den Regesta Imperii Online wurden diese Angaben zusammengestellt und soweit möglich die Orte identifiziert, so dass diese Angabe nun beim Import der Regesten in den Graphen berücksichtigt werden kann. Insgesamt befinden sich in den Regesta Imperii über 12.000 verschiedene Angaben für Ausstellungsorte, wobei sie sich aber auch teilweise auf den gleichen Ort beziehen können (Wie z.B. Aachen, Aquisgrani, Aquisgradi, Aquisgranum, coram Aquisgrano etc.). Allein mit der Identifizierung der 1.000 häufigsten Ortsangaben konnte schon die überwiegende Mehrzahl der Ausstellungsorte georeferenziert werden. Die Daten zur Ortsidentifizierung liegen auch in einer Google-Tabelle vor.

Mit dem folgenden cypher-Query werden die Ausstellungsorte in die Graph-datenbank importiert:

```
// RI-Ausstellungsorte-geo erstellen
LOAD CSV WITH HEADERS FROM "https://docs.google.com/spreadsheets/d/
13_f6Vja4HfOpju9RVDubHiMLzS6Uoa7MIOHFEg5V7lw/
export?format=csv&id=13_f6Vja4HfOpju9RVDubHiMLzS6Uoa7MIOHFEg5V7lw
&gid=420547059"
AS line
WITH line
WHERE line.Lat IS NOT NULL
AND line.normalisiertDeutsch IS NOT NULL
MATCH (r:Regesta {origPlaceOfIssue:line.Original})
MERGE (p:Place {normalizedGerman:line.normalisiertDeutsch,
    longitude:line.Long, latitude:line.Lat})
WITH r, p, line
MERGE (r)-[rel:PLACE_OF_ISSUE]->(p)
SET p.wikidataId = line.wikidataId
SET p.name = line.name
SET p.gettyId = line.GettyId
SET p.geonamesId = line.GeonamesId
SET rel.original = line.Original
SET rel.alternativeName = line.Alternativname
SET rel.commentary = line.Kommentar
```

```

SET rel.allocation = line.Zuordnung
SET rel.state = line.Lage
SET rel.certainty = line.Sicherheit
SET rel.institutionInCity = line.InstInDerStadt
RETURN count(p);

```

Da Import-Query etwas komplexer ist, wird er im folgenden näher erläutert. Nach dem `LOAD CSV WITH HEADERS FROM`-Befehl wird zunächst überprüft, ob der jeweils eingelesene Eintrag in der Spalte `line.lat` und in der Spalte `line.normalisiertDeutsch` Einträge hat. Ist dies der Fall wird überprüft, ob es einen Regestenknoten gibt, der einen Ausstellungsorteintrag hat, der der Angabe in der Spalte `Original` entspricht. Diese Auswahl ist notwendig, da in der Tabelle die Ausstellungsorte der gesamten Regesta Imperii enthalten sind. Für diesen Import sollen aber nur jene angelegt werden, die für die Regesten Kaiser Heinrichs IV. relevant sind. Mit dem `MERGE`-Befehl wird der `Place`-Knoten erstellt (falls es ihn nicht schon gibt) und anschließend mit dem Regestenknoten verknüpft. Schließlich werden noch weitere Details der Ortsangabe im `Place`-Knoten und in den `PLACE_OF_ISSUE`-Kanten ergänzt.

4.1.7 Koordinaten der Ausstellungsorte

Mit dem folgenden Query werden die Koordinatenangaben zu Höhen- und Breitengraden der Ausstellungsorte (`Place`-Knoten), die in den Propertys `latitude` und `longitude` abgespeichert sind, in der neuen Property `LatLong` zusammengefasst und in `point`-Werte umgewandelt. Seit Version 3 kann neo4j mit diesen Werten Abstandsberechnungen durchführen (Mehr dazu siehe unten bei den Auswertungen).

```

// Regesten und Ausstellungsorte mit Koordinaten der Ausstellungsorte versehen
MATCH (r:Regesta)-[:PLACE_OF_ISSUE]->(o:Place)
SET r.latLong = point({latitude: tofloat(o.latitude),
    longitude: tofloat(o.longitude)})
SET o.latLong = point({latitude: tofloat(o.latitude),
    longitude: tofloat(o.longitude)})
SET r.placeOfIssue = o.normalizedGerman
SET r.latitude = o.latitude
SET r.longitude = o.longitude;

```

4.1.8 Ausstellungsdatum

In den Regesta Imperii Online sind die Datumsangaben der Regesten isokonform im Format JJJJ-MM-TT (also Jahr-Monat-Tag) abgespeichert. neo4j behandelt diese Angaben aber als String. Um Datumsberechnungen durchführen zu können, müssen die Strings in neo4j-interne Datumswerte umgerechnet werden. Der cypher-Query hierzu sieht wie folgt aus:

```
// Date in neo4j-Datumsformat umwandeln
MATCH (n:Regesta)
SET n.isoStartDate = date(n.startDate);
MATCH (n:Regesta)
SET n.isoEndDate = date(n.endDate);
MATCH (d:Date)
SET d.isoStartDate = date(d.startDate);
MATCH (d:Date)
SET d.isoEndDate = date(d.endDate);
```

Zunächst werden mit dem MATCH-Befehl alle Regestenknoten aufgerufen. Anschließend wird für jeden Regestenknoten aus der String-Property `startDate` die Datumsproperty `isoStartDate` berechnet und im Regestenknoten abgespeichert. Mit Hilfe der Property können dann Datumsangaben und Zeiträume abgefragt werden (Beispiel hierzu unten in der Auswertung).

4.2 Exkurs 1: Herrscherhandeln in den Regesta Imperii

Bisher wurden beim Import der Regesten in den Graphen nur die in den Online-Regesten bereits angelegten Angaben importiert. Im folgenden Schritt werden nun in einem kleinen Exkurs die Regestentexte selbst analysiert und anschließend die Graphdatenbank um eine weitere Informationsebene ergänzt. Regesten sind in ihrer Struktur stark formalisiert. Meist wird mit dem ersten Verb im Regest das Herrscherhandeln beschrieben. Um dies auch digital auswerten zu können, haben wir in einem kleinen Testprojekt mit Hilfe des Stuttgart-München TreeTaggers¹¹ aus jedem Regest das erste Verb extrahiert und normalisiert. Die Ergebnisse sind in folgender Tabelle einsehbar.

¹¹Zum TreeTagger vgl. <http://www.cis.uni-muenchen.de/~schmid/tools/TreeTagger/>.

Diese Tabelle wird mit dem folgenden cypher-Query in die Graphdatenbank eingelesen.

```
// ReggH4-Herrscherhandeln
LOAD CSV WITH HEADERS FROM "https://docs.google.com/spreadsheets/d/1nlbZmQYcT1E3Z5
AS line FIELDTERMINATOR ','
MATCH (r:Regesta{ident:line.regid})
MERGE (l:Lemma{lemma:line.Lemma})
MERGE (r)-[:ACTION]->(l);
```

Dabei wird zunächst mit dem MATCH-Befehl das jeweilige Regest gesucht, anschließend mit dem MERGE-Befehl der Lemma-Knoten für das Herrscherhandeln angelegt (falls noch nicht vorhanden) und schließlich der Regesta-knoten mit dem Lemma-Knoten über eine ACTION-Kante verbunden. In der folgenden Abbildung ist ein Ausschnitt mit Regesten und den verknüpften Lemmaknoten dargestellt.

4.3 Zitationsnetzwerke in den Regesta Imperii

In vielen Online-Regesten ist die zitierte Literatur mit dem Regesta-Imperii-Opac verlinkt. Da es sich um URLs handelt, sind diese Verweise eindeutig. Andererseits lassen sie sich mit regulären Ausdrücken aus den Regesten extrahieren. Mit folgendem Query werden aus den Überlieferungsteilen der Regesten die mit dem Opac verlinkten Literaturangaben extrahiert und jede Literaturangabe als Reference-Knoten angelegt.

```
// ReggH4-Literaturnetzwerk erstellen
MATCH (reg:Regesta)
WHERE reg.archivalHistory CONTAINS "link"
UNWIND apoc.text.regexGroups(reg.archivalHistory,
"<link (\\"S+)>(\\"S+)</link>") as link
MERGE (ref:Reference {url:link[1] })
ON CREATE SET ref.title=link[2]
MERGE (reg)-[:REFERENCES]->(ref);
```

Da dies mit dem MERGE-Befehl geschieht, wird in der Graphdatenbank jeder Literaturtitel nur einmal angelegt. Anschließend werden die Reference-Knoten mit den Regesten über REFERENCES-Kanten verbunden. Zu den Auswertungsmöglichkeiten vgl. unten den Abschnitt zu den Auswertungsperspektiven.

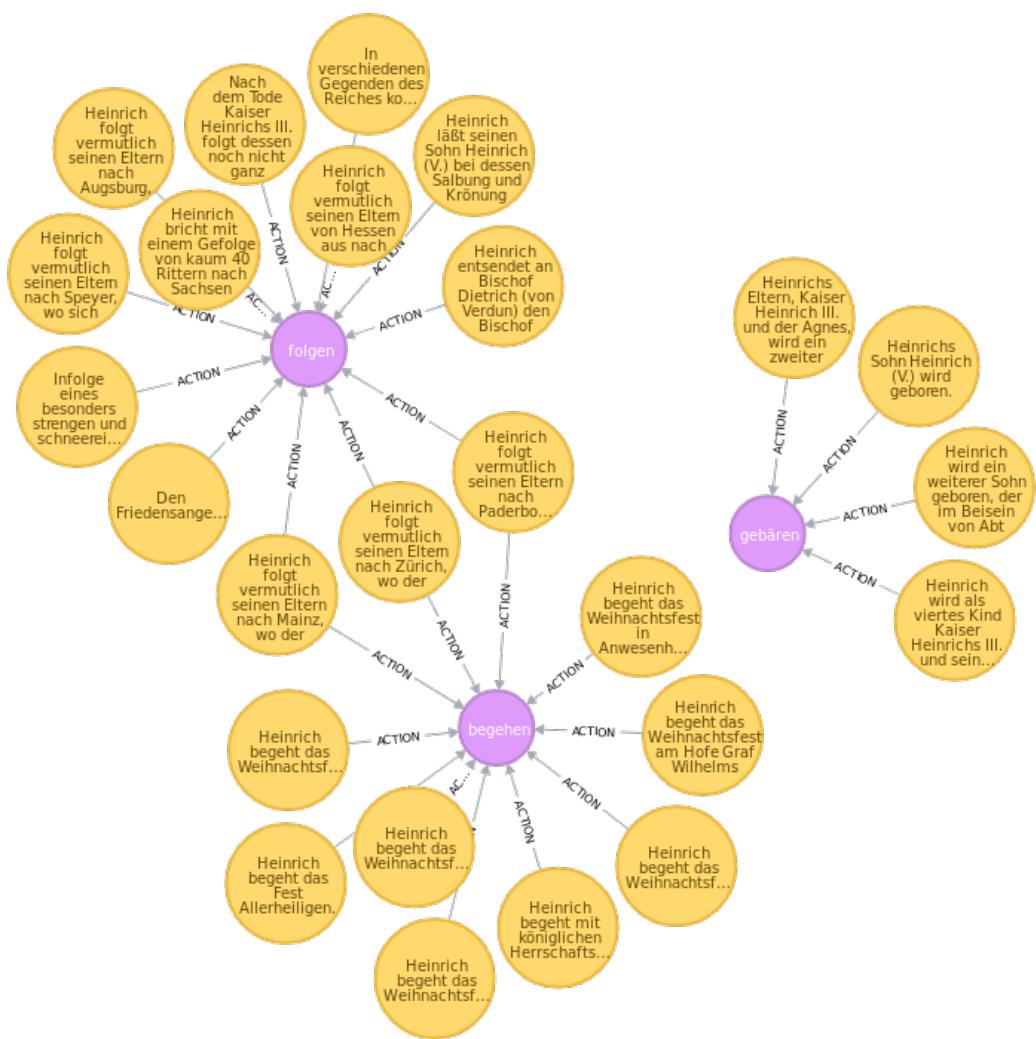


Abbildung 20: Herrscherhandeln im Graphen.

4.4 Import der Registerdaten in die Graphdatenbank

4.4.1 Vorbereitung der Registerdaten

Register spielen für die Erschließung von gedrucktem Wissen eine zentrale Rolle, da dort in alphabetischer Ordnung die im Werk vorkommenden Entitäten (z.B. Personen und Orte) hierarchisch gegliedert aufgeschlüsselt werden. Für die digitale Erschließung der Regesta Imperii sind Register von zentraler Bedeutung, da mit ihnen die in den Regesten vorkommenden Personen und Orte bereits identifiziert vorliegen. Für den Import in die Graphdatenbank wird allerdings eine digitalisierter Fassung des Registers benötigt. Im Digitalisierungsprojekt Regesta Imperii Online wurden Anfang der 2000er Jahre auch die gedruckt vorliegenden Register digitalisiert. Sie dienen nun als Grundlage für die digitale Registererschließung der Regesta Imperii. Im hier gezeigten Beispiel werden die Regesten Kaiser Heinrichs IV. und das dazugehörige Register importiert. Da der letzte Regestenband der Regesten Kaiser Heinrichs IV. mit dem Gesamtregister erst vor kurzem gedruckt wurde, liegen hier aktuelle digitale Fassung von Registern und Regesten vor. Die für den Druck in Word erstellte Registerfassung wird hierfür zunächst in eine hierarchisch gegliederte XML-Fassung konvertiert, damit die Registerhierarchie auch maschinenlesbar abgelegt ist.

In der XML-Fassung sind die inhaltlichen Bereiche und die Abschnitte für die Regestennummern jeweils extra in die Tags `<Inhalt>` und `<Regestennummer>` eingefasst. Innerhalb des Elements `<Regestennummer>` ist dann nochmal jede einzelne Regestennummer in `<r>`-Tags eingefasst. Die aus dem gedruckten Register übernommenen Verweise sind durch ein leeres `<vw/>`-Element gekennzeichnet.

Die in XML vorliegenden Registerdaten werden anschließend mit Hilfe von TuStep in einzelne CSV-Tabellen zerlegt.

In einer Tabelle werden alle Entitäten aufgelistet und jeweils mit einer ID versehen.

In der anderen Tabelle werden die Verknüpfungen zwischen Registereinträgen und den Regesten aufgelistet. Der Registereintrag Adalbero kommt also in mehreren Regesten vor. Da das Register der Regesten Heinrichs IV. nur zwei Hierarchiestufen enthält, in denen beispielsweise verschiedene Amtsphasen

```

<Stufe0 id="H4P00005">
    <Inhalt>Abiram, biblische Gestalt, Sohn Eliabs, Bruder Dathans, Auflehner gegen
        Moses</Inhalt>
    <Regestennummer>
        <r>762</r>
    </Regestennummer>
</Stufe0>
<Stufe0 id="H4P00006">
    <Inhalt>AC → Gottschalk v. Aachen</Inhalt>
</Stufe0>
<Stufe0 id="H4P00007">
    <Inhalt>Achalmer, Adelsgeschlecht aus Schwaben</Inhalt>
    <Regestennummer>
        <r>363</r>
    </Regestennummer>
    <Stufe1>
        <Inhalt><vw/>→ Liutold, Gf. v. Achalm</Inhalt>
    </Stufe1>
    <Stufe1>
        <Inhalt><vw/>→ Werner (v. Achalm), Bf. II. v. Straßburg</Inhalt>
    </Stufe1>
    <Stufe1>
        <Inhalt><vw/>→ Williberga</Inhalt>
    </Stufe1>
</Stufe0>

```

Abbildung 21: Ausschnitt aus dem XML-Register der Regesten Heinrichs IV.

6	H4P00005	Abiram, biblische Gestalt, Sohn Eliabs, Bruder Dathans, Auflehner gegen Moses			
7	H4P00006	AC → Gottschalk v. Aachen			
8	H4P00007	Achalmer, Adelsgeschlecht aus Schwaben			
9	H4P00008	Aczo, Sohn Rudolf Rubias, Bruder Attos			
10	H4P00009	Adalbero, Mgf. d. karantanischen Mark			
11	H4P00010	Adalbero, Gf. v. Ebersberg, Gem. Richildes			
12	H4P00011	Adalbero, Edelfreier			
13	H4P00012	Adalbero A (AA), namentlich unbekannter Bamberger Diktator			

Abbildung 22: Ausschnitt der Entitätentabelle des Registers der Regesten Heinrichs IV.

ID	regnum	regnum2	name1	name2		
H4P00001	805	805		<i>A.</i>,		
H4P00002	1517	1517		<i>A.</i>,		
H4P00003	1519	1519		<i>A.</i>, <i>centurio</i>		
H4P00005	762	762		Abiram, biblische Gestalt, Sohn Eliabs, Bruder Dathans, Auflehrer gegen Moses		
H4P00007	363	363		Achalmer, Adelsgeschlecht aus Schwaben		
H4P00008	1056	1056		Aczo, Sohn Rudolf Rubias, Bruder Attos		
H4P00009	714	714		Adalbero, Mgf. d. karantanischen Mark		
H4P00010	78	78		Adalbero, Gf. v. Ebersberg, Gem. Richildes		
H4P00011	331	331		Adalbero, Edelfreier		
H4P00012	666	666		Adalbero A (AA), namentlich unbekannter Bamberger Diktator		
H4P00012	717	717		Adalbero A (AA), namentlich unbekannter Bamberger Diktator		
H4P00012	959	959		Adalbero A (AA), namentlich unbekannter Bamberger Diktator		
H4P00012	1400	1400		Adalbero A (AA), namentlich unbekannter Bamberger Diktator		
H4P00012	1403	1403		Adalbero A (AA), namentlich unbekannter Bamberger Diktator		
H4P00012	1420	1420		Adalbero A (AA), namentlich unbekannter Bamberger Diktator		
H4P00012	1481	1481		Adalbero A (AA), namentlich unbekannter Bamberger Diktator		
H4P00012	1485	1485		Adalbero A (AA), namentlich unbekannter Bamberger Diktator		

Abbildung 23: Ausschnitt der Verknüpfungstabelle des Registers der Regesten Heinrichs IV.

ein und derselben Person unterschieden werden, wurden diese beim Import zusammengefasst.¹² Damit gibt es pro Person jeweils nur einen Knoten.

4.4.2 Import der Registerdaten in die Graphdatenbank

Im Gegensatz zu den Regesten Kaiser Friedrichs III., bei denen Orte und Personen in einem Register zusammengefasst sind, haben die Regesten Kaiser Heinrich IV. getrennte Orts- und Personenregister. Die digitalisierten Registerdaten können hier eingesehen werden. In dem Tabellendokument befinden sich insgesamt drei Tabellen. In der Tabelle Personen sind die Einträge des Personenregisters aufgelistet und in der Tabelle Orte befindet sich die Liste aller Einträge des Ortsregisters. Schließlich enthält die Tabelle APPEARS_IN Information dazu, welche Personen oder Orte in welchen Regesten genannt sind. Der folgende cypher-Query importiert die Einträge der Personentabelle in die Graphdatenbank und erstellt für jeden Eintrag einen Knoten vom Typ :IndexPerson:

¹²Vgl. die Vorbemerkung zum Register in Böhmer, J. F., Regesta Imperii III. Salisches Haus 1024-1125. Tl. 2: 1056-1125. 3. Abt.: Die Regesten des Kaiserreichs unter Heinrich IV. 1056 (1050) - 1106. 5. Lief.: Die Regesten Rudolfs von Rheinfelden, Hermanns von Salm und Konrads (III.). Verzeichnisse, Register, Addenda und Corrigenda, bearbeitet von Lubich, Gerhard unter Mitwirkung von Junker, Cathrin; Klocke, Lisa und Keller, Markus - Köln (u.a.) (2018), S. 291.

```
// Registereinträge Personen erstellen
LOAD CSV WITH HEADERS FROM "https://docs.google.com/spreadsheets/d/12T-RD1Ct4aAUNN
AS line
CREATE (:IndexPerson {registerId:line.ID, name1:line.name1});
```

Mit dem folgenden cypher-Query werden nach dem gleichen Muster aus der Tabelle **Orte** die Ortseinträge in die Graphdatenbank importiert.

```
// Registereinträge Orte erstellen
LOAD CSV WITH HEADERS FROM "https://docs.google.com/spreadsheets/d/12T-RD1Ct4aAUNN
AS line
CREATE (:IndexPlace {registerId:line.ID, name1:line.name1});
```

Die beiden Befehle greifen also auf verschiedene Tabellenblätter des gleichen Google-Tabellendokuments zu, laden es als CSV-Daten und übergeben die Daten zeilenweise an die weiteren Befehle (Hier an den MATCH- und den CREATE-Befehl). Im nächsten Schritt werden nun mit den Daten der APPEARS_IN-Tabelle die Verknüpfungen zwischen den Registereinträgen und den Regesten erstellt.

```
// PLACE_IN-Kanten für Orte erstellen
LOAD CSV WITH HEADERS FROM "https://docs.google.com/spreadsheets/d/12T-RD1Ct4aAUNN
AS line
MATCH (from:IndexPlace {registerId:line.ID})
MATCH (to:Regesta {regnum:line.regnum2})
CREATE (from)-[:PLACE_IN {regnum:line.regnum,
    name1:line.name1, name2:line.name2}]->(to);
```

Mit zwei MATCH-Befehlen wird jeweils das Regest und der Registereintrag aufgerufen und mit dem CREATE-Befehl eine PLACE_IN-Kante zwischen den beiden Knoten angelegt, die als Attribute den Inhalt der Spalten **name1** und **name2** erhält. Analog werden die Verknüpfungen zwischen Regestenknoten und Personenknoten angelegt:

```
// PERSON_IN-Kanten für Person erstellen
LOAD CSV WITH HEADERS FROM "https://docs.google.com/spreadsheets/d/12T-RD1Ct4aAUNN
AS line
MATCH (from:IndexPerson {registerId:line.ID}),
(to:Regesta {regnum:line.regnum2})
CREATE (from)-[:PERSON_IN {regnum:line.regnum, name1:line.name1,
    name2:line.name2}]->(to);
```

4.5 Exkurs 2: Die Hierarchie des Registers der Regesten Kaiser Friedrichs III.

In anderen Registern der Regesta Imperii, wie beispielsweise den Regesten Kaiser Friedrichs III., sind teilweise fünf oder mehr Hierarchiestufen vorhanden, die jeweils auch Entitäten repräsentieren.

In diesen Fällen müssen die Hierarchien auch in der Graphdatenbank abgebildet werden, was durch zusätzliche Verweise auf die ggf. vorhandenen übergeordneten Registereinträge möglich wird.

Im Tabellenausschnitt wird jedem Registereintrag in der ersten Spalte eine `nodeID` als eindeutige Kennung zugewiesen. Bei Registereinträgen, die kein Hauptlemma sind, enthält die dritte Spalte `topnodeID` den Verweis auf die eindeutige Kennung `nodeID` des übergeordneten Eintrages. Beim Import in die Graphdatenbank wird diese Hierarchie über `CHILD_OF`-Kanten abgebildet, die vom untergeordneten Eintrag auf das übergeordnete Lemma verweisen. Damit ist die komplette Registerhierarchie im Graphen abgebildet. In der Spalte `name1` ist das Lemma angegeben. In der Spalte `name3` ist zusätzlich zum Lemma noch der gesamte Pfad vom Hauptlemma bis zum Registereintrag, jeweils mit Doppelslashes (//) getrennt. Bei tiefer gestaffelten Registern ist teilweise ohne Kenntnis der übergeordneten Einträge eine eindeutige Identifizierung eines Eintrages nicht möglich. So wird in Zeile 17 der o.a. Abbildung allein mit der Angabe aus der Spalte `name1` nicht klar, um welche **Meierei** es sich handelt. Mit dem kompletten Pfad des Registereintrages in der Spalte `name3` wird dagegen deutlich, dass die Aachener **Meierei** gemeint ist.

4.6 Auswertungsperspektiven

4.6.1 Personennetzwerke in den Registern

4.6.1.1 Graf Robert II. von Flandern in seinem Netzwerk Nach dem Import können nun die Online-Regesten und die Informationen aus den Registern der Regesten Kaiser Heinrichs IV. in einer Graphdatenbank aus einer Vernetzungsperspektive abgefragt werden.¹³

¹³Die nun folgenden Abfragen sind zum Teil einer Präsentation entnommen, die für die Summerschool der Digitalen Akademie im Rahmen des Mainzed entwickelt wurden. Die

- Bamberg (Bayern), Stadt
 - Bürger und Einwohner s. Herr
 - Bischof 178
 - Anton (von Rotenhan) (1431-1459) **29, 35, 45, 46, 177, 216, 238, 564**
 - Domkapitel **35**
 - Domdekan s. Rotenhan
 - Gericht des Domdekans 29
 - Dompropst **375, 376, 377**
 - Georg von Schaumberg **45, 46, 410, 411-413, 426, 430**
 - Lehengericht des Dompropstes **410-413, 426, 430**
 - Lehenrichter s. Truchseß
 - Tag **20, 30, 31, 102**

Abbildung 24: Ausschnitt aus dem Register des Heftes 19 der Regesten Kaiser Friedrichs III.

nodeID	xmlID	topnodeID	name1	name3
1	A00000001		Aa, Johann von	Aa, Johann von ~
2	A00000002	1	Sophie von ~, Tc	Aa, Johann von ~ // Sophie von ~, Tochter Johanna, Bürgerin zu Köln
3	A00000003		Aach	Aach (Fluß durch Aach, n. Singen, Baden-Württemberg)
4	A00000004		Aach	Aach (n. Singen, Baden-Württemberg), Stadt
5	A00000005		Aache s. Aacher	Aache s. Aachen
6	A00000006		Aachen	Aachen (Aache; Nordrhein-Westfalen), Stadt
7	A00000007	6	Einwohner und B	Aachen (Aache; Nordrhein-Westfalen), Stadt // Einwohner und Bürger ; s. Col
8	A00000008	6	Fischmarkt	Aachen (Aache; Nordrhein-Westfalen), Stadt // Fischmarkt (Parwisch)
9	A00000009	6	Gerichte	Aachen (Aache; Nordrhein-Westfalen), Stadt // Gerichte
10	A00000010	6	Kurgericht	Aachen (Aache; Nordrhein-Westfalen), Stadt // Gerichte // Kurgericht
11	A00000011	6	Schöffenstuhl, k	Aachen (Aache; Nordrhein-Westfalen), Stadt // Gerichte // Schöffenstuhl, kgl.
12	A00000012	6	Richter und Sch	Aachen (Aache; Nordrhein-Westfalen), Stadt // Gerichte // Schöffenstuhl, kgl.
13	A00000013	6	Schöffen	Aachen (Aache; Nordrhein-Westfalen), Stadt // Gerichte // Schöffenstuhl, kgl.
14	A00000014	6	„Grafschaften“	Aachen (Aache; Nordrhein-Westfalen), Stadt // „Grafschaften“
15	A00000015	6	„Grasgebot“	Aachen (Aache; Nordrhein-Westfalen), Stadt // „Grasgebot“
17	A00000017	6	Meierei	Aachen (Aache; Nordrhein-Westfalen), Stadt // Meierei
19	A00000019	6	Brothaus	Aachen (Aache; Nordrhein-Westfalen), Stadt // Meierei // Brothaus
21	A00000021	6	Gewandhaus	Aachen (Aache; Nordrhein-Westfalen), Stadt // Meierei // Gewandhaus
22	A00000022	6	Grashaus	Aachen (Aache; Nordrhein-Westfalen), Stadt // Meierei // Grashaus
23	A00000023	6	Plankenhaus	Aachen (Aache; Nordrhein-Westfalen), Stadt // Meierei // Plankenhaus
24	A00000024	6	Tuchhaus	Aachen (Aache; Nordrhein-Westfalen), Stadt // Meierei // Tuchhaus
25	A00000025	6	Haus zum Haner	Aachen (Aache; Nordrhein-Westfalen), Stadt // Meierei // Haus zum Haner (zu
26	A00000026	6	zo der Geiss	Aachen (Aache; Nordrhein-Westfalen), Stadt // Meierei // zo der Geiss
27	A00000027	6	Rentmeister	Aachen (Aache; Nordrhein-Westfalen), Stadt // Rentmeister
29	A00000029	6	„Stadtbücher“	Aachen (Aache; Nordrhein-Westfalen), Stadt // „Stadtbücher“
30	A00000030	6	Vogtei	Aachen (Aache; Nordrhein-Westfalen), Stadt // Vogtei

Abbildung 25: Ausschnitt der Entitätentabelle des Registers der Regesten Friedrichs III.

Ausgangspunkt ist der Registereintrag von Graf Robert II. von Flandern. Diesen Knoten finden wir mit folgendem Query.

```
// Robert II. von Flandern
MATCH (n:IndexPerson) WHERE n.registerId = 'H4P01822'
RETURN *;
```

Mit einem Doppelklick auf den **IndexPerson**-Knoten öffnen sich alle **Regesta**-Knoten, in denen Robert genannt ist. Klickt man nun wiederum alle Regestenknoten doppelt an, sieht man alle Personen und Orte, mit denen Robert gemeinsam in den Regesten genannt ist.

Dies kann auch in einem cypher-Query zusammengefasst werden.

```
// Robert II. von Flandern mit Netzwerk
MATCH (n:IndexPerson)-[:PERSON_IN]->
(r:Regesta)<- [:PERSON_IN]-
```

Präsentation findet sich unter der URL <https://digitale-methodik.adwmainz.net/mod5/5c/slides/graphentechnologien/RI.html>.

```
(m:IndexPerson)
WHERE n.registerId = 'H4P01822'
RETURN *;
```

In der folgenden Abb. wird das Ergebnis dargestellt.

Hier wird der MATCH-Befehl um einen Pfad über PERSON_IN-Kanten zu Regesta-Knoten ergänzt, von denen jeweils eine PERSON_IN-Kante zu den anderen, in den Regesten genannten IndexPerson-Knoten führt.

Nimmt man noch eine weitere Ebene hinzu, wächst die Ergebnismenge stark an. Der folgende Query kann daher je nach Rechnerleistung etwas länger dauern.

```
// Robert II. von Flandern mit Netzwerk und Herrscherhandeln (viel)
MATCH
(n1:IndexPerson)-[:PERSON_IN]->(r1:Regesta)<-[:PERSON_IN]-
(n2:IndexPerson)-[:PERSON_IN]->(r2:Regesta)<-[:PERSON_IN]-
(n3:IndexPerson)
WHERE n1.registerId = 'H4P01822'
RETURN *;
```

4.6.1.2 Graf Robert II. von Flandern und Herzog Heinrich von Niederlothringen In der Graphdatenbank ist es über die Exploration der Beziehungen einer Person hinaus möglich, explizit die Verbindungen von zwei Personen abzufragen. In unserem nächsten Beispiel suchen wir jene Regesten, in denen Graf Robert II. von Flandern und Herzog Heinrich von Niederlothringen gemeinsam genannt sind.

```
// Robert II. von Flandern und Herzog Heinrich von Niederlothringen mit Netzwerk
MATCH
(n:IndexPerson)-[:PERSON_IN]->
(r:Regesta)<-[:PERSON_IN]-(m:IndexPerson)
WHERE n.registerId = 'H4P01822'
AND m.registerId = 'H4P00926'
RETURN *;
```

Es zeigt sich, dass Robert und Heinrich in einem Regest gemeinsam genannt sind.



Abbildung 26: Robert mit den Personen, mit denen er gemeinsam in Regesten genannt wird.

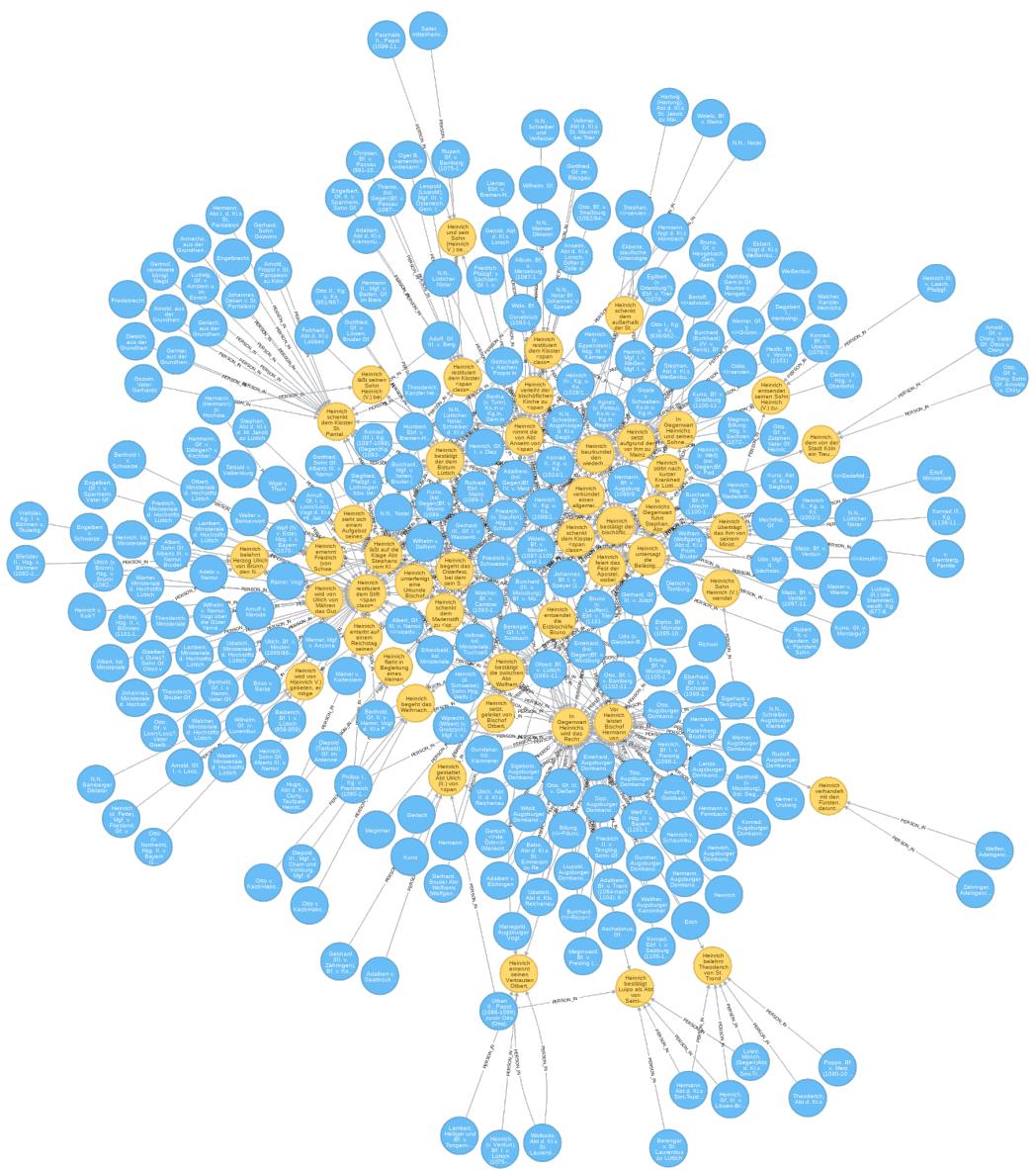


Abbildung 27: Robert mit Personen, die wiederum mit Personen gemeinsam in Regesten genannt sind.



Abbildung 28: Robert und Heinrich sind in einem Regest gemeinsam genannt.

Und dieses Regest berichtet von der Unterwerfung Roberts unter Heinrich IV.¹⁴

Heinrich feiert das Fest der Apostel, wobei sich Graf Robert von Flandern im Beisein mehrerer Fürsten unterwirft, namentlich der Erzbischöfe Friedrich von Köln und Bruno von Trier, der Bischöfe Otbert von Lüttich, Burchard von Münster, Burchard von Utrecht, Herzog Heinrich von Niederlothringen sowie mehrerer Grafen.

Möglicherweise haben beide aber gemeinsame Bekannte, also Personen mit denen sowohl Heinrich als auch Robert in unterschiedlichen Regesten gemeinsam genannt sind. Hierfür wird der cypher-Query um eine Ebene erweitert.

```
// Robert und Heinrich mit allen gemeinsamen Personen und Regesten
MATCH (n1:IndexPerson)
-[:PERSON_IN]->(r1:Regesta)<-[ :PERSON_IN]-
(n2:IndexPerson)-[:PERSON_IN]->(r2:Regesta)
<-[:PERSON_IN]-(n3:IndexPerson)
WHERE n1.registerId = 'H4P00926'
AND n3.registerId = 'H4P01822'
RETURN *;
```

Ein erster Blick auf das Ergebnis zeigt, dass Heinrich allgemein besser vernetzt ist. Für die weitere Analyse ihres Verhältnisses ist nun die Lektüre der angegebenen Regesten notwendig. Hierfür lässt sich das Ergebnis noch etwas weiter aufbereiten, indem die zwischen den Personen liegenden Regesten in KNOWS-Kanten umgewandelt werden, die als zusätzliche Information die Angaben zu den Regesten enthalten.

```
// Rausrechnen der dazwischenliegenden Knoten
```

¹⁴Vgl. RI III,2,3 n. 1487.

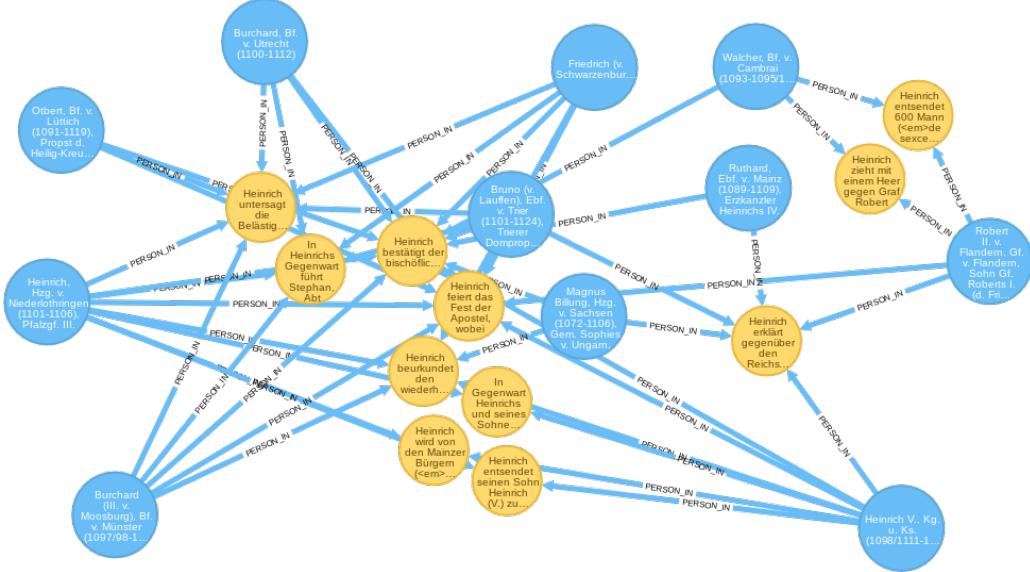


Abbildung 29: Robert und Heinrich mit den gemeinsamen Bekanntschaften.

MATCH

```
(startPerson:IndexPerson)-[:PERSON_IN]->
  (regest:Regesta)<-[:PERSON_IN]-(endPerson:IndexPerson)
WHERE startPerson.registerId in ['H4P01822', 'H4P00926']
WITH startPerson, endPerson, count(regest) as anzahl,
collect(regest.ident) as idents
CALL apoc.create.vRelationship(startPerson, "KNOWS",
{anzahl:anzahl, regesten:idents}, endPerson) YIELD rel
RETURN startPerson, endPerson, rel;
```

In der Abbildung sind die zwei Ego-Netzwerke von Heinrich (links) und Robert (rechts) mit den dazwischen liegenden gemeinsamen Bekanntschaften dargestellt. Es zeigt sich, dass Heinrich stärker sowohl mit Geistlichen als auch Weltlichen vernetzt war, während Robert insgesamt weniger Kontakte aber mit einem Schwerpunkt in der Geistlichkeit hatte.

Für den Historiker ist aber vor allem interessant, was in den Regesten steht, die Robert und Heinrich über die Mittelsmänner verbinden. Hierfür wird der cypher-Query angepasst und sowohl Personen als auch die Regestentexte ausgegeben.

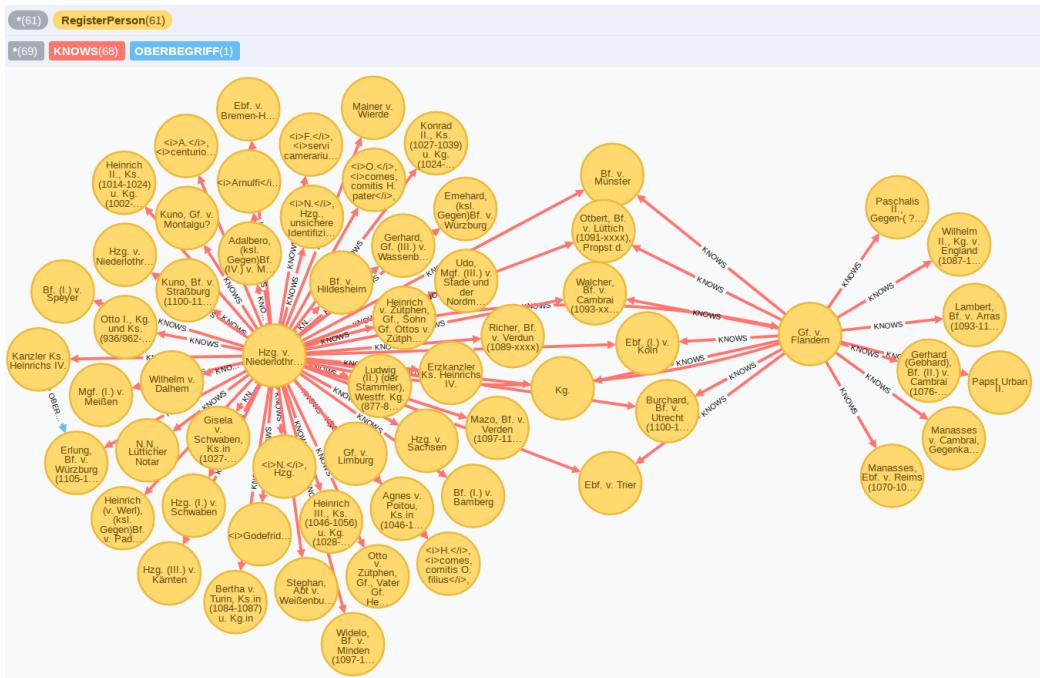


Abbildung 30: Robert und Heinrich mit den gemeinsamen Bekanntschaften.

```

// Liste der Regesten als Ergebnis
MATCH
(startPerson:IndexPerson)-[:PERSON_IN]->
(regest1:Regesta)<-[:PERSON_IN]-(middlePerson:IndexPerson)
-[:PERSON_IN]->(regest2:Regesta)
<-[:PERSON_IN]-(endPerson:IndexPerson)
WHERE startPerson.registerId in ['H4P00926']
AND endPerson.registerId in ['H4P01822']
RETURN DISTINCT startPerson.name1,
regest1.ident, regest1.text,
middlePerson.name1, regest2.ident,
regest2.text, endPerson.name1;

```

In der folgenden Abbildung wird ein Ausschnitt der Ergebnistabelle gezeigt. In der ersten Spalte der Tabelle finden sich Robert, anschließend die Angaben zum Regest, mit dem er mit der mittleren Person (middlePerson.name1) verknüpft ist. Dem folgen schließlich die Angaben zum Regest, mit dem die mittlere Person mit Robert in der letzten Spalte verbunden ist. Die Tabelle bietet einen Überblick zur Überlieferungssituation aus der Perspektive der Regesta Imperii.

startPerson.name1	regest1.ident	regest1.text	middlePerson.name1	regest2.ident	regest2.text	endPerson.name1
"Heinrich, Hzg. v. Niederlothringen (1101-1106), Pfalzgf. III. v. Lothingen, Gf. v. Limburg"	"RI III,2,3 n. 1489"	"Heinrich bestätigt der bischöflichen Kirche zu Bamberg unter Bischof Otto zum Gedenken an seine Großeltern, Kaiser Konrad (II.) und Kaiserin Gisela, seine Eltern, Kaiser Heinrich (III.) und Agnes, seine Gemahlin, die Kaiserin Bertha, sowie besonders an seinen Verwandten, Kaiser Heinrich (II.), den Gründer der Bamberger Kirche, aufgrund der Intervention seines Sohnes, König Heinrichs V., der Erzbischöfe Friedrich von Köln, Bruno von Trier und Humbert von Bremen, der Bischöfe Otbert von	"Bruno (v. Lauffen), Ebf. v. Trier (1101-1124), Trierer Dompropst"	"RI III,2,3 n. 1487"	"Heinrich feiert das Fest der Apostel, wobei sich Graf Robert von Flandern im Beisein mehrerer Fürsten unterwirft, namentlich der Erzbischöfe Friedrich von Köln und Bruno von Trier, der Bischöfe Otbert von Lüttich, Burchard von	"Robert II. v. Flandern, Gf. v. Roberts I. (d. Friesen) v. Flandern, Neffe Gf. Balduins VI. v. Flandern"

Abbildung 31: Robert und Heinrich mit den gemeinsamen Bekanntschaften.

4.6.2 Herrscherhandeln ausgezählt

Wie bereits oben erwähnt wurde in einem ersten Test jeweils das erste Verb des Regestentextes extrahiert, lemmatisiert und in die Graphdatenbank eingespielt. Im folgenden werden nun einige cypher-Querys vorgestellt, die dies beispielhaft auswerten.

```
// Herrscherhandeln ausgezählt
MATCH (n:Lemma)-[h:ACTION]-(m:Regesta)
RETURN n.lemma, count(h) as ANZAHL ORDER BY ANZAHL desc LIMIT 10;
```

n.lemma	ANZAHL
werden	145
schenken	133
bestätigen	109
begehen	95
verleihen	48
ernennen	36
nehmen	35
treffen	34
empfangen	29
erhalten	26

Die Ergebnisliste zeigt gleich die Einschränkungen, da das Hilfsverb *werden* aus dem textuellen Zusammenhang gerissen ist. Andererseits ergeben sich aber auch interessante Erkenntnisse zur Häufigkeitsverteilung von Herrscherhandeln in Regestentexten. Die Anwendung des Verfahrens auf Regestentexte ist dabei auf der einen Seite positiv, da bei der Erstellung der Regesten sehr stark auf formale Kriterien geachtet wird und so die Zusammenhänge gut zu erfassen sind. Auf der anderen Seite ist die Auswertung aber wiederum einen weiteren Schritt von der ursprünglichen Quelle entfernt.

4.6.3 Herrscherhandeln pro Ausstellungsort ausgezählt

Im folgenden Query kommt eine räumliche Komponente zur Abfrage hinzu, da das Lemma hier jeweils abhängig vom Ausstellungsort der Urkunde abgefragt

wird.

```
// Herrscherhandeln pro Ausstellungsort
MATCH (n:Lemma)<-[h:ACTION]-(r:Regesta)-[:PLACE_OF_ISSUE]->(p:Place)
WHERE p.normalizedGerman IS NOT NULL
RETURN p.normalizedGerman, n.lemma, count(h) as ANZAHL ORDER BY ANZAHL desc LIMIT
```

p.normalizedGerman	n.lemma	ANZAHL
Mainz	begehen	15
Mainz	schenken	14
Goslar	schenken	13
Rom	werden	12
Regensburg	schenken	12
Goslar	begehen	11
Speyer	schenken	10
Worms	begehen	8
Regensburg	bestätigen	7
Regensburg	werden	7

In der ersten Spalte befindet sich der Ortsname, der aus der Property `normalizedGerman` des Place-Knotens stammt. In der zweiten Spalte wird das Lemma angegeben und in der dritten Spalte schließlich die Anzahl der jeweiligen Regesten. Interessant wäre hier auch noch die Ergänzung der zeitlichen Dimension, mit der dann der zeitliche Verlauf in die Auswertung miteinbezogen werden könnte.

4.6.4 Herrscherhandeln und Anwesenheit

Im nächsten Beispiel werden in einem Regest genannten Personen in die Auswertung des Herrscherhandelns mit einbezogen.

```
MATCH (p:IndexPerson)-[:PERSON_IN]-(r:Regesta)-[:ACTION]-(l:Lemma)
RETURN p.name1, l.lemma, count(l) AS Anzahl ORDER BY p.name1, Anzahl DESC;
```

p.name1	l.lemma	Anzahl
...

p.name1	l.lemma	Anzahl
Adalbero, Metzer Domkanoniker, Kanzler Heinrichs IV., Kanzler (Gegen)Kg. Rudolfs v. Rheinfelden	schenken	21
Adalbero, Metzer Domkanoniker, Kanzler Heinrichs IV., Kanzler (Gegen)Kg. Rudolfs v. Rheinfelden	bestätigen	9
Adalbero, Metzer Domkanoniker, Kanzler Heinrichs IV., Kanzler (Gegen)Kg. Rudolfs v. Rheinfelden	verleihen	4
Adalbero, Metzer Domkanoniker, Kanzler Heinrichs IV., Kanzler (Gegen)Kg. Rudolfs v. Rheinfelden	erlassen	2
Adalbero, Metzer Domkanoniker, Kanzler Heinrichs IV., Kanzler (Gegen)Kg. Rudolfs v. Rheinfelden	übertragen	2
Adalbero, Metzer Domkanoniker, Kanzler Heinrichs IV., Kanzler (Gegen)Kg. Rudolfs v. Rheinfelden	ermäßigen	2
Adalbero, Metzer Domkanoniker, Kanzler Heinrichs IV., Kanzler (Gegen)Kg. Rudolfs v. Rheinfelden	gestatten	2
Adalbero, Metzer Domkanoniker, Kanzler Heinrichs IV., Kanzler (Gegen)Kg. Rudolfs v. Rheinfelden	vollziehen	1
Adalbero, Metzer Domkanoniker, Kanzler Heinrichs IV., Kanzler (Gegen)Kg. Rudolfs v. Rheinfelden	nehmen	1
Adalbero, Metzer Domkanoniker, Kanzler Heinrichs IV., Kanzler (Gegen)Kg. Rudolfs v. Rheinfelden	mindern	1
Adalbero, Metzer Domkanoniker, Kanzler Heinrichs IV., Kanzler (Gegen)Kg. Rudolfs v. Rheinfelden	setzen	1
...

Die Ergebnistabelle zeigt den Abschnitt zu Adalbero, einem Metzer Domkanoniker mit der Häufigkeit des jeweiligen Herrscherhandeln-Lemmas.

4.6.5 Regesten 200 km rund um Augsburg

Mit dem folgenden Query werden für den Umkreis von 200 km rund um Augsburg alle Regesten aufgerufen.

```
// Entfernungen von Orten berechnen lassen
MATCH (n:Place)
WHERE n.normalizedGerman = 'Augsburg'
```

```

WITH n.latLong as point
MATCH (r:Regesta)
WHERE distance(r.latLong, point) < 200000
AND r.placeOfIssue IS NOT NULL
AND r.placeOfIssue <> 'Augsburg'
RETURN r.ident, r.placeOfIssue,
distance(r.latLong, point) AS Entfernung
ORDER BY Entfernung;

```

Solche Queries lassen sich auch mit zeitlichen Abfragen kombinieren und bieten sehr flexible Abfragemöglichkeiten.

4.6.6 Welche Literatur wird am meisten zitiert

Beim Import der Regesten in die Graphdatenbank werden die mit dem RI-Opac verlinkten Literaturtitel als eigenständige **Reference**-Knoten angelegt und jeweils mit dem **Regesta**-Knoten verknüpft. Diese Verknüpfung wird mit dem folgenden Query abgefragt, ausgezählt und aufgelistet.

```

MATCH (n:Reference)-[r:REFERENCES]-(m:Regesta)
RETURN n.title, count(r) AS Anzahl
ORDER BY Anzahl DESC LIMIT 10;

```

n.title	ANZAHL
Stumpf	215
Böhmer	201
Ldl	101
Jaffé	60
Schmale	56
Buchholz	51
Scheffer-Boichorst	50
Wauters	39
Dobenecker	33
Remling	28

Mit diesen Daten lassen sich Zitationsnetzwerke in den Regesten darstellen mit denen Regesten gefunden werden können, die auf Grund der gemeinsam

zitierten Literatur die gleichen inhaltlichen Schwerpunkte aufweisen können.

4.6.7 Der Import zusammengefasst

Den kompletten cypher-Code für die Erstellung der Graphdatenbank ist zusammengefasst über ein Textdatei abrufbar. Es ist zu empfehlen, die aktuelle Version von neo4j-Desktop zu installieren, eine Graphdatenbank anzulegen und in der Graphdatenbank die APOC-Bibliothek zu installieren. Inzwischen ist es möglich, in der Befehlszeile des neo4j-Browsers auch mehrere Befehle nacheinander ausführen zu lassen. Alternativ kann man nach dem Start der Graphdatenbank im Reiter `Terminal` mit dem Befehl `bin/cypher-shell` die cypher-shell aufgerufen werden. In diese Shell werden dann alle Befehl gemeinsam reinkopiert und ausgeführt. Alternativ zur Installation von neo4j kann auch auf den Internetseiten von neo4j seine Sandbox erstellt werden.

4.7 Zusammenfassung

In diesem Kapitel wurden die Schritte zum Import der Regesten Kaiser Heinrichs IV. in die Graphdatenbank neo4j erläutert sowie verschiedene Auswertungsbeispiele vorgestellt.

5 Import von strukturierten XML-Daten in neo4j

In diesem Kapitel wird der Import von strukturierten XML-Daten in die Graphdatenbank neo4j beschrieben. Strukturiert meint hierbei, dass es sich nicht um mixed-content handelt, beim Text und Auszeichnung gemischt vorliegen können, sondern um Daten in einer datenbank-ähnlichen Struktur. Die Daten stammen aus einem Projekt meines Kollegen Thomas Kollatz, der sie mir freundlicherweise zur Verfügung gestellt hat. Ziel des Kapitels ist es, zunächst die Struktur der XML-Daten im Graphen zu analysieren, dann ein Graphmodell zu entwickeln und anschließend den Import durchzuführen.

5.1 Das XML-Beispiel

Das XML-Beispiel enthält eine Liste von Buchwerken (`<work>`) die in einer Sammlung (`<collection>`) zusammengefasst sind. Innerhalb der einzelnen Bücher-Einträge sind neben dem Titel noch Angaben zu Autoren, Kommentatoren und dem Druckort zu finden. In der folgenden Abbildung wird ein Auszug aus den Daten gezeigt.

```
<collection>
  <work id="1">
    <title>Be'ur millot ha-higgajon</title>
    <autor>[1] Mose ben Maimon</autor>
    <autor>[2] Nieto, David ben Pinchas</autor>
    <kommentator>Mendelssohn, Moses</kommentator>
    <druckort>Berlin</druckort>
  </work>
  <work id="2">
    <title>Be'ur millot ha-higgajon</title>
    <autor>Mose ben Maimon</autor>
    <kommentator>Mendelssohn, Moses</kommentator>
    <druckort>Berlin</druckort>
  </work>
  <work id="3">
    <title>Be'ur millot ha-higgajon</title>
    <autor>Mose ben Maimon</autor>
    <kommentator>Mendelssohn, Moses</kommentator>
    <druckort>Berlin</druckort>
  </work>
```

Abbildung 32: Auszug aus dem XML-Beispiel (Quelle: Kuczera)

Das root-Element in den XML-Beispiel ist `<collection>`. Innerhalb von `<collection>` finden sich Angaben zu verschiedenen Büchern, die jeweils wieder mit einem `<work>`-Element zusammengefasst sind. Zu jedem Buch werden folgende Angaben gemacht:

- Titel des Buches im `<title>`-Element

- Autor(en) des Buches um <autor>-Element, ggf. durchnummieriert mit Zahlen in eckigen Klammern (z.B. [1])
- Kommentator des Buches im <kommentator>-Element
- Druckort des Buches im <druckort>-Element

5.2 Knotentypen

Für die Modellierung dieser Datenstruktur in der Graphdatenbank müssen zunächst die verschiedenen Entitäten identifiziert werden um festzulegen, welche Knotentypen notwendig sind. Als erstes scheint es sinnvoll einen Knoten vom Typ **Werk** anzulegen, wie es auch im XML über das <work>-Element im XML modelliert ist. Die dem <work>-Element untergeordneten Elemente <title>, <autor>, <kommentator> und <druckort> sind für das Werk jeweils spezifisch. Den Titel eines Werkes können wir in einem **Titel**-Knoten ablegen, den Druckort in einem **Ortsknoten** und Autoren sowie Kommentatoren werden in **Personen**-Knoten gespeichert. Hier ist zu beachten das die identifizierten Entitäten, wie z.b. Personen nicht in Knotentypen gespeichert werden die ihre Rolle wieder geben (wie z.B. Autor oder Kommentator) sondern unabhängig von ihrer Rolle in der allgemein gehaltenen Kategorie Person. Im Graphen werden die verschiedenen Rollen, wie Autor oder Kommentator dann über die Kanten modelliert, was im nächsten Abschnitt näher erläutert wird.

5.3 Kantentypen

Nach den Knotentypen sind nun die Kantentypen festzulegen. Sie geben an, in welcher Beziehung die verschiedenen Knoten zueinander stehen. Sieht man sich die XML-Vorlage an, ergeben sich folgene Typen von Kanten:

- GEDRUCKT_IN
- AUTOR_VON
- KOMMENTIERT_VON

Mit der **GEDRUCKT_IN**-Kante werden ein Werk und ein Ort verbunden und damit angegeben, dass dieses Buch in jenem Ort gedruckt worden ist.

Die **AUTOR_VON**-Kante verbindet einen Personenknoten mit einem Werkknoten und ordnet damit den Autor dem von ihm geschriebenen Buch zu.

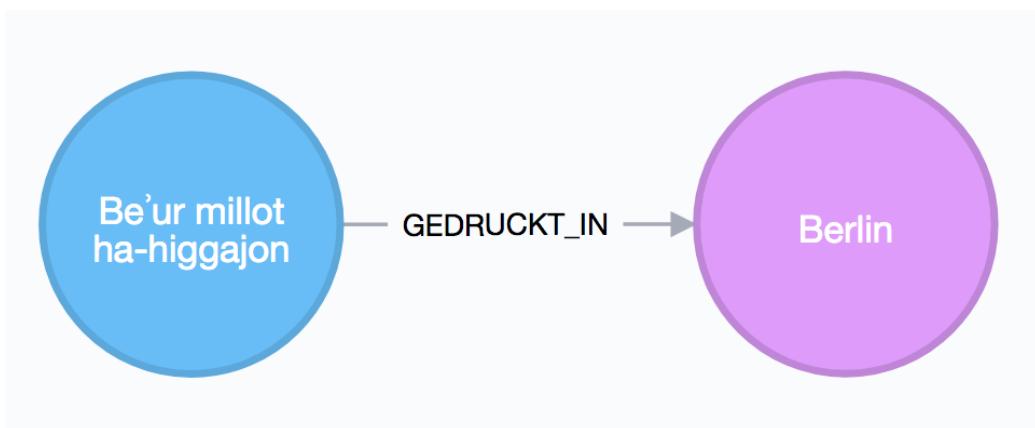


Abbildung 33: Verbindung zwischen einem Werk- und einem Ort-Knoten
(Quelle: Kuczera).

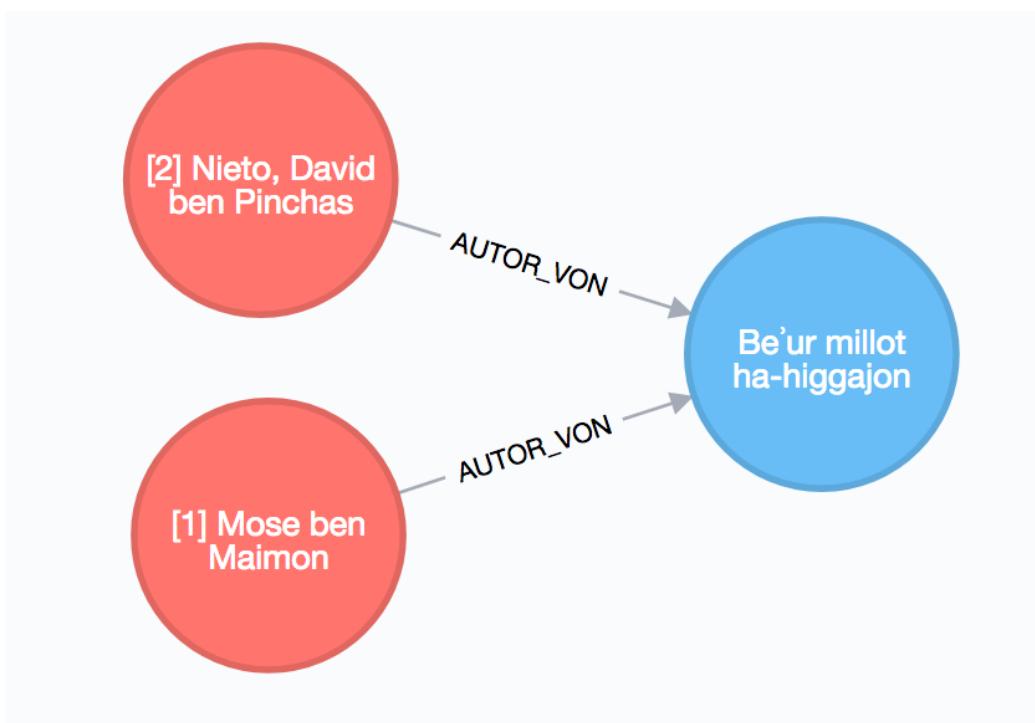


Abbildung 34: Verbindung zwischen einem Werk- und einem Ort-Knoten
(Quelle: Kuczera).

Mit der KOMMENTIERT_VON-Kante wird auch ein Personenknoten einem Werkknoten zugeordnet, diesmal nimmt die Person aber die Rolle des Kommentierenden ein.



Abbildung 35: Verbindung zwischen einem Werk- und einem Ort-Knoten
(Quelle: Kuczera).

Im der folgenden Abbildung werden alle Knoten und Kanten des Beispiels gemeinsam dargestellt.

Damit steht das Graphmodell fest und im nächsten Abschnitt geht es an den Import.

5.4 Der Import mit apoc.load.xmlSimple

Für den Import von XML-Daten steht in der apoc-Bibliothek der Befehl apoc.load.xml zur Verfügung. Im folgenden wird zunächst der gesamte Befehl für den Import gelistet.

```
CALL apoc.load.xmlSimple("https://raw.githubusercontent.com/kuczera/Graphentechnologien/master/data/Beispielgraphen/Beispielgraphen_v1.xml")
UNWIND xmlFile._work as wdata
    MERGE (w1:Werk{eid:wdata.id})
    set w1.name=wdata._title._text
    FOREACH (name in wdata._autor |
        MERGE (p1:Person {Name:name._text})
        MERGE (p1)-[:AUTOR_VON]->(w1) )
    FOREACH (name in wdata._kommentator |
```

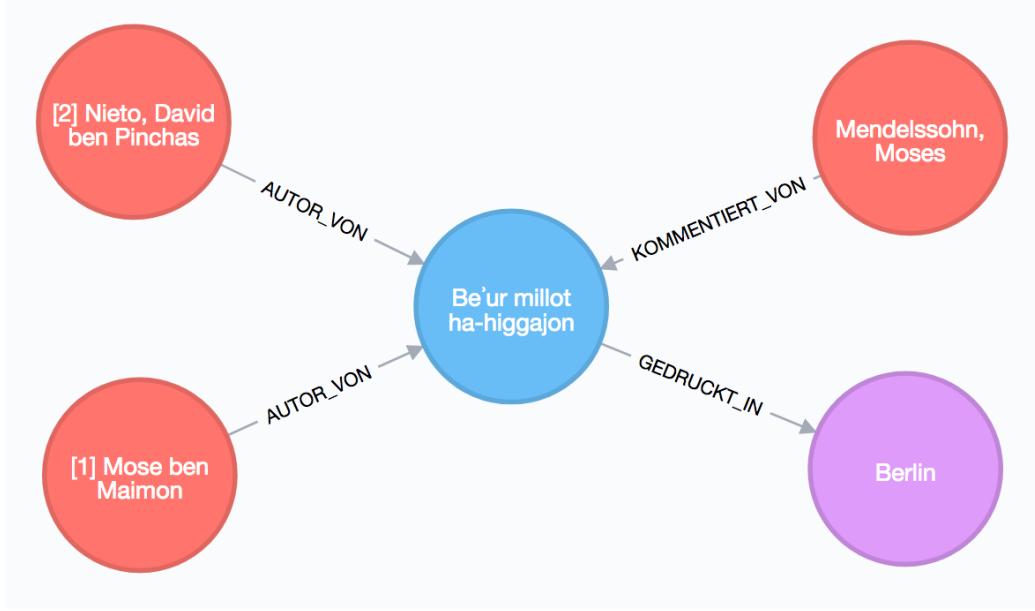


Abbildung 36: Verbindung zwischen einem Werk- und einem Ort-Knoten (Quelle: Kuczera).

```

MERGE (p1:Person {Name:name._text})
MERGE (p1)-[:KOMMENTIERT_VON]->(w1)
FOREACH (druckort in [x in
    wdata._druckort._text where x is not null] |
    MERGE (o1:Ort{name:druckort})
    MERGE (w1)-[:GEDRUCKT_IN]->(o1));
  
```

Für den Import wird die apoc-Funktion `apoc.load.xmlSimple` verwendet¹⁵. Diese Funktion nimmt XML-Dateien oder eine URL und stellt die Daten geparsert für die weitere Verarbeitung in einer Map-Struktur zur Verfügung (vgl. die Zeilen 1-4 des Codebeispiels). In der Variable `xmlFile` befindet sich nun diese Map-Struktur. In Zeile 5 folgt der **UNWIND**-Befehl, der jeweils ein Werk (das ist der Inhalt des `work`-Elements in der XML-Datei) an die Variable `value` weitergibt, mit der es dann weiter verarbeitet werden kann. Dies wiederholt sich so lange, bis alle `work`-Elemente der XML-Datei abgearbeitet sind.

¹⁵Die apoc-Bibliothek muss nach der Installation von neo4j zusätzlich installiert werden. Nähere Informationen finden sich im Anhang im Abschnitt zur Die Apoc-Bibliothek.

Nach dem UNWIND-Befehl folgt eine Gruppe von Befehlen, die immer wieder für jedes *work*-Element ausgeführt werden. Als erstes wird mit dem MERGE-Befehl ein Knoten vom Typ **Werk** für das Buch mit der Titelangabe in der Eigenschaft **name** erstellt. Dies ist nicht weiter schwierig, da in der XML-Datei für jedes Werk nur ein Titel existiert. Anders ist dies bei den Autoren, von denen einen oder mehrere geben kann, die dann auch in mehreren *autor*-Elementen verzeichnet sind. In der gleichen Weise wird anschließend mit den Angaben zu Autor, Kommentator (die beide Personenknoten ergeben) und mit dem Druckort verfahren. Mit der Erstellung bzw. Prüfung auf Existenz durch den Merge-Befehl werden gleichzeitig die **AUTOR_VON**-, **KOMMENTIERT_VON**-, und **GEDRUCKT_IN**-Kanten erstellt und der Graph vervollständigt.

Die Funktion apoc.loadxmlSimple ist inzwischen veraltet und wird von der Funktion apoc.loadxml abgelöst. Diese ist allgemeiner aber dadurch in der Anwendung etwas komplizierter.

```

CALL
apoc.load.xml("https://raw.githubusercontent.com/kuczera/Graphentechnologien/master/data/book.xml")
WITH
[x in work._children where x._type="title" | x._text][0] as titel,
[x in work._children where x._type="autor" | x._text] as autoren,
[x in work._children where x._type="kommentator" | x._text] as kommentatoren,
[x in work._children where x._type="druckort" | x._text] as druckorte,
work.id as eid
MERGE (w:Werk{eid:eid})
SET w.name = titel
FOREACH (x in autoren |
    MERGE (p:Person {name:x})
    MERGE (p)-[:AUTOR_VON]->(w) )
FOREACH (x in kommentatoren |
    MERGE (p:Person {name:x})
    MERGE (w)-[:KOMMENTIERT_VON]->(p) )
FOREACH (x in druckorte |
    MERGE (o:Ort {name:x})
    MERGE (w)-[:GEDRUCKT_IN]->(o) );

```

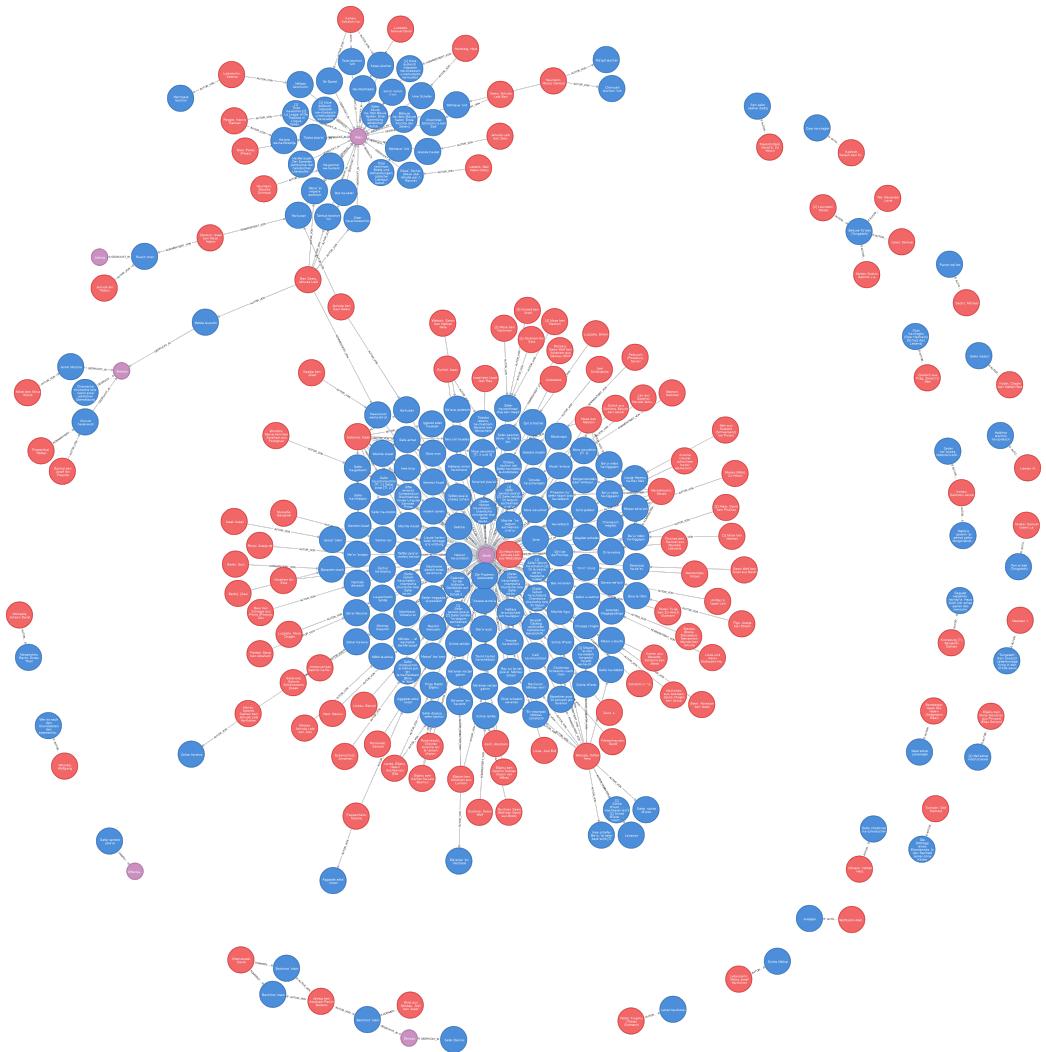


Abbildung 37: Gesamtbild des importierten Graphen (Quelle: Kuczera).

5.5 Zusammenfassung

In diesem Abschnitt wurde die Analyse einer XML-Datei, die daraus resultierende Graphmodellierung und der Import des XMLs in die Graphdatenbank neo4j beschrieben. Für den Import wurden die Funktionen `apoc.load.xmlSimple` und `apoc.load.xml` aus der apoc-Bibliothek verwendet. Der cypher-Code kann als Grundlage für weitere Importe von XML in die Graphdatenbank neo4j dienen.

6 Verwandtschaft im Graphen

In diesem Kapitel wird am Beispiel eines Ausschnitts der Daten des Projekts **Nomen et Gens**¹⁶ die Modellierung von Verwandtschaft in der Graphdatenbank neo4j dargestellt.¹⁷

6.1 Das Projekt Nomen et Gens

Das Projekt **Nomen et Gens** (NeG) zielt darauf ab, alle schriftlich belegten Namen und Personen Kontinentaleuropas in den vier Jahrhunderten vor Karl dem Großen (also von 400 bis 800 nach Christus) zu erfassen. Die Datenbank des Projekts geht auf ein erfolgreich abgeschlossenes DFG-Projekt zurück und wird aktuell von den Projektbeteiligten weiter betreut und sukzessive ausgebaut. Neben den Quellen der Personennennung, den unterschiedlichen Namensformen usw. werden auch die Verwandtschaftsbeziehungen zwischen identifizierten Personen in der Datenbank abgelegt. Dabei werden bis zu 16 verschiedene Verwandtschaftsbeziehungen in der Datenbank gespeichert, wie z. B. Bruder, Schwester, Sohn, Tochter, Vater, Mutter, Onkel oder Nichte.

¹⁶Informationen zum Projekt „Nomen et Gens“ finden Sie unter <http://www.neg.uni-tuebingen.de/> (abgerufen am 10.08.2018).

¹⁷Dieses Kapitel geht in großen Teilen zurück auf meinem Aufsatz Graphentechnologien in den Digitalen Geisteswissenschaften, in: ABI Technik 2017; 37(3): 179–196, <https://doi.org/10.1515/abitech-2017-0042>. URL: <https://www.degruyter.com/downloadpdf/j/abitech.2017.37.issue-3/abitech-2017-0042/abitech-2017-0042.pdf>, insbesondere die Seiten 179 bis 182 und wurde nur geringfügig ergänzt. Herrn Prof. Dr. Steffen Patzold danke ich herzlich für die Erlaubnis, die Nomen et Gens Daten im Rahmen dieser Publikation zu verwenden (mit Mail vom 22.01.2019).

Bei einem Personendatensatz werden dann jeweils die Verwandtschaftsbeziehungen aufgelistet, so dass man sich ggf. jeweils von Person zu Person durchklicken muss, bis man am Ziel angelangt ist.

6.2 Nomen et Gens im Graphen

Vor diesem Hintergrund bot es sich an, die Personen und die zugehörigen Verwandtschaftsbeziehungen in die Graphdatenbank neo4j zu transferieren und anschließend graphbasierte Abfrageperspektiven zu testen.

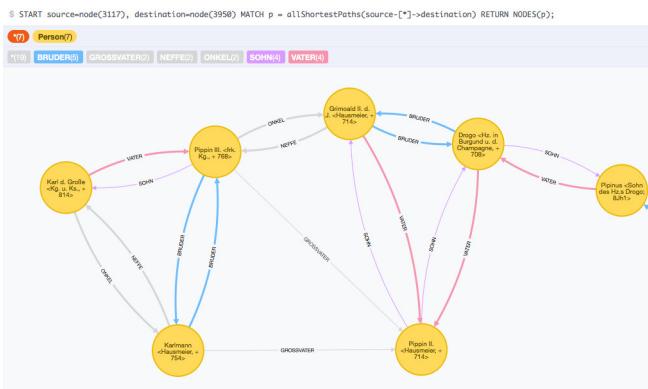


Abbildung 38: Erste Importergebnisse

Die Abbildung zeigt die ersten Ergebnisse des Datenbankimports. Aus der Visualisierung werden die zahlreichen redundanten Beziehungen deutlich, die in der Folge zu neuen Modellierungsansätzen für die Verwandtschaftsbeziehungen führten. Ergebnis der Überlegungen war die Reduzierung der möglichen Verwandtschaftsbeziehungen auf die zwei Kantentypen KIND und VERHEIRATET_MIT. Dabei wird eine Kante vom Typ KIND für eine Elternteil-Kind-Beziehung nur einmal vergeben, während eine Kante vom Typ VERHEIRATET_MIT immer zweifach in jeweils umgekehrter Richtung angelegt wird. Dies ergibt sich aus der Überlegung, dass eine Elternteil-Kind-Beziehung gerichtet ist und zwar in unserem Fall vom Elternteil zum Kind hin, während eine VERHEIRATET_MIT-Beziehung ungerichtet ist: Wenn eine Person mit einer anderen Person verheiratet ist, ist die andere Personen automatisch auch mit der ersten verheiratet. Da im Property-Graph-Modell von neo4j jede Kante genau eine Richtung haben muss, wird die VERHEIRATET_MIT-Kante zweimal

in jeweils unterschiedliche Richtung angelegt, während bei der hierarchischen Elternteil-Kind-Beziehung eine Kante ausreicht.

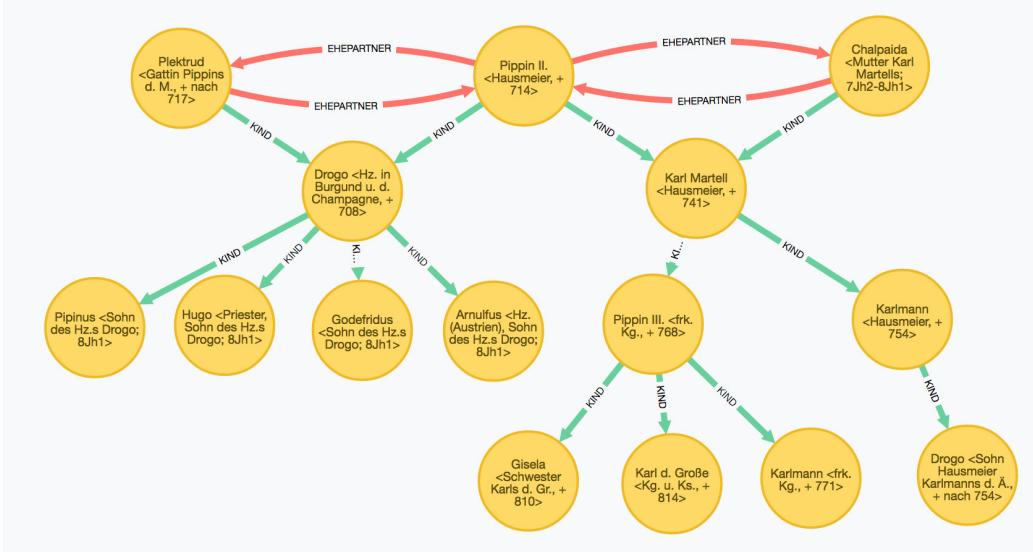


Abbildung 39: Die Urenkel Pippins

6.3 Sind Berchar und Karl der Große verwandt ?

Im folgenden Beispiel soll das Potential der Graphmodellierung von Verwandtschaftsbeziehungen demonstriert werden. In der Datenbank gibt es die Person Berchar. Berchar war ein Hausmeier König Theuderichs III. Die Frage ist nun, ob dieser Berchar mit Karl dem Großen verwandt ist. In der NeG-Datenbank ist ein Verwandtschaftsverhältnis von Berchar zu Karl dem Großen nicht direkt ableitbar.

In der Graphdatenbank neo4j wird für eine solche Fragestellung eine Shortest_Path-Abfrage verwendet, die den kürzesten möglichen Weg zwischen zwei Knoten zurück liefert, sofern es einen gibt. Der folgende cypher-Befehl liefert den Pfad zwischen dem Personenknosten Karls des Großen mit der NeG-ID 7404 und dem Personenknosten von Berchar mit der NeG-ID 7119. Dabei wird die Länge des abzufragenden Pfades auf 15 Kanten begrenzt.

ID: P7119

Prosopographisches		
Person	Berchar <Hausmeier Kg. Theuderichs III., + um 688/90>	
andere Namen	Berthar	
Geschlecht	m	
Kommentar	Berchar folgte um 686 seinem Schwiegervater Waratto als neustrischer Hausmeier nach. Er war im Konflikt mit Pippin II. d. Mittleren und wurde im Zuge dieser Auseinandersetzungen um 690 (oder 688?) erschlagen (Berchar, LMA 1, 1980, 1931).	
Personenkommentar		
Stand	vir inluster	
Ämter	Amt maior domus consillarius	Zeitraum 686-690 687
Ethnie	Ethnie	Typus der Zuschreibung
Verwandte	Name d. Person Drogo Waratto Anstrud Adaltrud Ansflid	Verwandtschaftsgrade Schwiegersohn Schwiegervater Ehepartner Tochter Schwiegermutter

Abbildung 40: Berchar in der Nomen-et-Gens-Datenbank

```
// shortest_path-Abfrage von Karl dem Großen zu Berchar
MATCH (KdG:Person { nid:'7404' })
MATCH (Berchar:Person { nid:'7119' })
p = shortestPath((KdG)-[*..15]-(Berchar))
RETURN p;
```

Das Ergebnis zeigt, dass Berchar tatsächlich mit Karl dem Großen verwandt ist. Er ist nämlich der Schwiegervater von Drogo (Herzog in Burgund und der Champagne, gest. 708), der wiederum der Bruder des Großvaters Karls des Großen ist.

6.4 Zusammenfassung

Mit diesem Beispiel sind die interessanten Erschließungs- und Modellierungsperspektiven für die digitale Genealogie nur angedeutet. Mit Graphentechnologien lässt sich intuitive Datenmodellierung mit sehr flexiblen Erschließungs- und Abfragemöglichkeiten kombinieren.

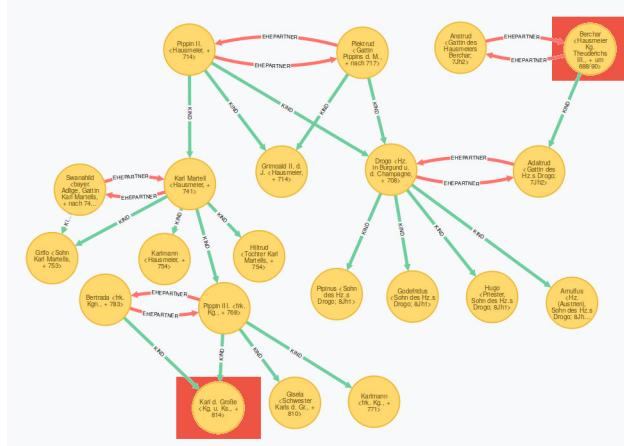


Abbildung 41: Der kürzeste Pfad (shortestPath) von Karl zu Berchar.

7 Das Deutsche Textarchiv im Graphen

In diesem Abschnitt werden zwei Verfahren zum Import von XML-Texten des Deutschen Textarchivs (DTA) in die Graphdatenbank neo4j vorgestellt. Dabei unterscheidet sich sowohl das gewählte Ausgangsformat der DTA als auch die gewählten Importtechniken.

7.1 Das deutsche Textarchiv

Das Deutsche Textarchiv (DTA) stellt einen Disziplinen übergreifenden Grundbestand deutscher Werke aus dem Zeitraum von ca. 1600 bis 1900 im Volltext und als digitale Faksimiles frei zur Verfügung und bereitet ihn so auf, dass er über das Internet in vielfältiger Weise nutzbar ist. Das DTA-Korpus soll in größtmöglicher Breite widerspiegeln, was an bedeutenden Werken in deutscher Sprache veröffentlicht wurde. Die ausgewählten Texte stehen repräsentativ für die Entwicklung der deutschen Sprache seit der Frühen Neuzeit. Alle DTA-Texte werden unter einer offenen Lizenz veröffentlicht (CC BY-NC). Das DTA fördert die Wiederverwendung seiner Texte in allen Bereichen der Digitalen Geisteswissenschaften.

7.2 Die Downloadformate des DTA

Das DTA bietet zu den bereitgestellten Texten verschiedene Formate zum Download an. Als Beispiel wird hier Goethes Faust in der ersten Auflage von 1808 importiert.

- TEI-P5 bietet die textkritische Fassung des Faust
- TCF bietet die tokenisierte, serialisierte, lemmatisierte und normalisierte Fassung, textkritische Informationen fehlen jedoch.
- Plain-Text bietet einen einfachen Text mit Seiten- und Zeilenfall ohne weitere Zusatzinformationen

Für den Import in eine Graphdatenbanken bietet sich das TCF-Format an, da es den Text tokenisiert, serialisiert, lemmatisiert und normalisiert bietet. In diesem Format lässt er sich mit cypher-Befehlen in die Graphdatenbank importieren. Im Beispiel wird Goethes Faust in der TCF-Fassung in die Graphdatenbank importiert.

Hier wird ein Ausschnitt aus der TCF-Datei¹⁸ gezeigt

```
<token ID="w5b">Ihr</token>
<token ID="w5c">bringt</token>
<token ID="w5d">mit</token>
<token ID="w5e">euch</token>
<token ID="w5f">die</token>
<token ID="w60">Bilder</token>
<token ID="w61">froher</token>
<token ID="w62">Tage</token>
<token ID="w63">, </token>
<token ID="w64">Und</token>
<token ID="w65">manche</token>
<token ID="w66">liebe</token>
<token ID="w67">Schatten</token>
```

und im Anschluss im Vergleich das Original (links) und der Lesetext (rechts).

Vergleicht man das TCF-Xml mit der gleichen Stelle im TEIP5 ist zu erkennen, dass in letzterem der Zeilenfall annotiert ist.

¹⁸Vgl. zu diesem Beispiel http://deutschestextarchiv.de/book/view/goethe_faust01_1808?p=11.

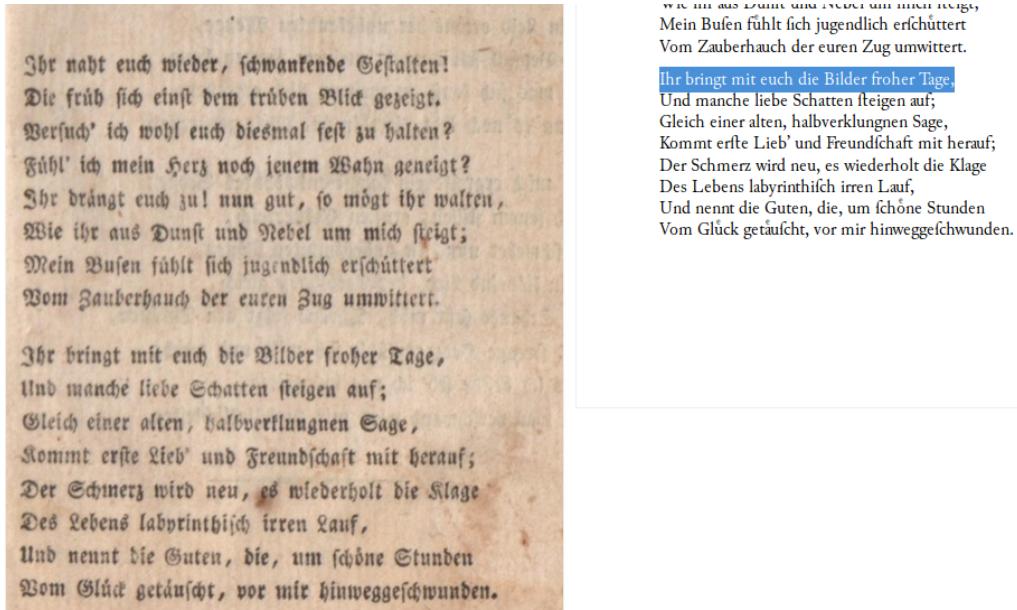


Abbildung 42: Eine Beispielzeile aus dem Faust

```

<lb/>
<lg n="2">
  <l>Ihr bringt mit euch die Bilder froher Tage,</l><lb/>
  <l>Und manche liebe Schatten &#x017F;teigen auf;</l><lb/>

```

Die Downloadformate sind also für verschiedene Nutzungsszenarien optimiert. Für den Import in eine Graphdatenbank bietet sich das TCF-Format an.

7.3 Vorbereitungen

Als Vorbereitung müssen einige Constraints eingerichtet werden.¹⁹

```

create constraint on (t:Token) assert t.id is unique;
create constraint on (s:Sentence) assert s.id is unique;
create constraint on (l:Lemma) assert l.text is unique;

```

¹⁹Zu **constraints** vgl. <https://neo4j.com/docs/developer-manual/current/cypher/schema/constraints/>

Mit den Befehlen wird sichergestellt, dass die im nächsten Schritt importierten Knoten eindeutige IDs haben.

7.4 Import des TCF-Formats

7.4.1 Tokenimport

Nun folgt der Import-Befehl mit der apoc-procedure *apoc.load.xmlSimple*.

```
call apoc.load.xml('http://deutschesextarchiv.de/book/download_fulltcf/16181') y
unwind doc._TextCorpus._tokens._token as token
create (t:Token{id:token.ID, text:token._text})
with collect(t) as tokens
unwind apoc.coll.pairs(tokens)[0..-1] as value
with value[0] as a, value[1] as b
create (a)-[:NEXT_TOKEN]->(b);
```

In der ersten Zeile wird der apoc-Befehl *apoc.load.xmlSimple* aufgerufen, der als Argument die URL der TCF-Version von Goethes Faust im Deutschen Textarchiv erhält. Die weiteren cypher-Befehle parsen die XML-Datei und spielen die Token (also die einzelnen Wörter) als Wortknoten in die Graphdatenbank ein. Schließlich werden die NEXT_TOKEN-Kanten zwischen den eingespielten Wörtern erstellt.

7.4.2 Satzstrukturen

Der nächste Befehl lädt wieder die gleiche XML-Datei und importiert die Satzstrukturen.

```
call apoc.load.xmlSimple("http://deutschesextarchiv.de/book/download_fulltcf/16181")
unwind doc._TextCorpus._sentences._sentence as sentence
match (t1:Token{id:head(split(sentence.tokenIDs, " "))})
match (t2:Token{id:last(split(sentence.tokenIDs, " "))})
create (s:Sentence{id:sentence.ID})
create (s)-[:SENTENCE_STARTS]->(t1)
create (s)-[:SENTENCE_ENDS]->(t2)
with collect(s) as sentences
```

```

unwind apoc.coll.pairs(sentences) [0..-1] as value
with value[0] as a, value[1] as b
create (a)-[:NEXT_SENTENCE]->(b);

```

7.4.3 Lemmaitimport

Im folgenden Befehl werden die Lemmata importiert und jedes Token mit dem zugehörigen Lemma verknüpft.

```

call apoc.load.xmlSimple('http://deutschesestextarchiv.de/book/download_fulltcf/1618
unwind doc._TextCorpus._lemmas._lemma as lemma
match (t:Token{id:lemma.tokenIDs})
merge (l:Lemma{text:lemma._text})
create (t)-[:LEMMATISIERT]->(l);

```

Der letzte Befehl ergänzt bei jedem Token-Knoten noch die Lemma-Information als Proptery.

```

call apoc.load.xmlSimple('http://deutschesestextarchiv.de/book/download_fulltcf/1618
unwind doc._TextCorpus._lemmas._lemma as lemma
match (t:Token{id:lemma.tokenIDs}) set t.Lemma = lemma._text;

```

Damit ist nun die Fassung von Goethes Faust aus dem Deutschen Textarchiv in die Graphdatenbank importiert worden und kann weiter untersucht werden (hier klicken, um den Code mit den cypher-Querys für den gesamten Artikel herunterzuladen).

7.4.4 Beispielabfrage

Bei Cypher-Abfragen können alle Eigenschaften von Knoten und Kanten miteinbezogen werden. Der Query fragt nach einem Token-Knoten mit dem Lemma **Bild**, gefolgt von einem Token-Knoten mit dem Lemma **froh** und dazu die drei vorhergehenden und die drei nachfolgenden Token-Knoten.

```

MATCH
w=()-[:NEXT_TOKEN*5]->(a:Token{Lemma:'Bild'})
-[:NEXT_TOKEN]->(b:Token{Lemma:'froh'})
-[:NEXT_TOKEN*5]->()
RETURN *;

```

Damit finden wir die am Anfang des Kapitels vorgestellte Stelle im Graphen

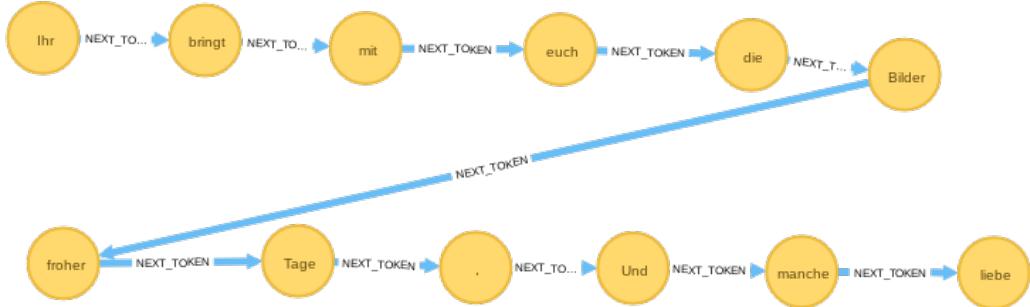


Abbildung 43: Eine Beispielzeile aus dem Faust

7.5 Import der TEIP5-Fassung

Im nächsten Schritt wird die TEIP5-Fassung von Goethes Faust importiert

```

call
apoc.xml.import("http://deutsches-textarchiv.de/book/download_xml/goethe_faust01_18
true})
yield node
return node;

```

und mit dem folgenden Query auch jene **Bilder froher Tage**-Stelle im Text aufgerufen.

```

MATCH
w=(:XmlWord)-[:NEXT_WORD*3]->
(a:XmlWord {text:'Bilder'})-[:NEXT_WORD]->
(:XmlWord {text:'froher'})-[:NEXT_WORD*3]->(:XmlWord)
RETURN *;

```

Das Ergebnis zeigt die komplexere Struktur der gleichen Stelle im TEIP5-Graphen, da hier u.a. auch der Zeilenfall annotiert ist.

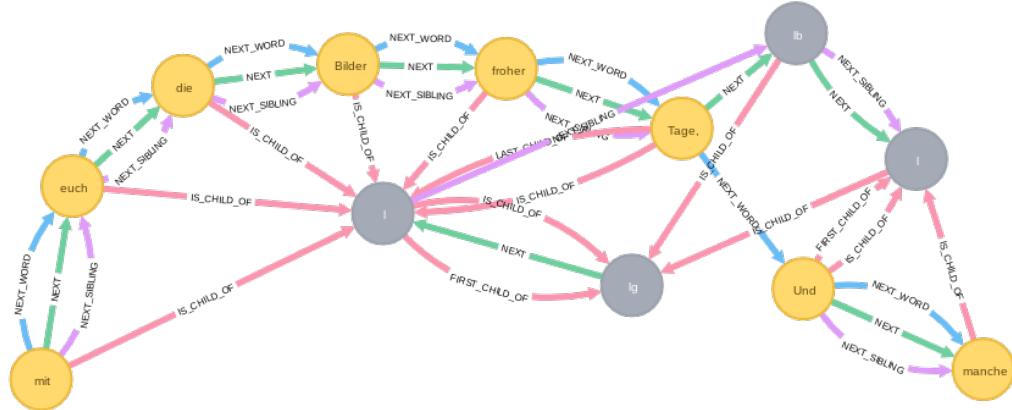


Abbildung 44: Die Beispielzeile aus der TEIP5-Fassung des Faust

7.6 Zusammenfassung

Im vorliegenden Kapitel wurden die Schritte für den Import der DTA-TCF-Fassung von Goethes Faust in die Graphdatenbank neo4j vorgestellt. Die qualitativ hochwertigen Text-Quellen des Deutschen Textarchivs bieten in Verbindung mit Graphdatenbanken sehr interessante neue Möglichkeiten zur Auswertung der Texte. Durch Austausch des Links zur TCF-Fassung können auch andere Texte des DTA eingespielt werden. Am Ende wurde beispielhaft die TEI-P5-Fassung eingespielt um die gleiche Stelle in beiden Fassungen vergleichen zu können. Weitere Informationen zu XML im Graphen finden Sie im Kapitel zu XML-Text im Graphen.

8 Graph-Refactoring mit DTA-XML

8.1 Modellierungsüberlegungen

Die Diskussion über Modellierungsansätze von Text als Graph hält aktuell an.²⁰ Momentan ist XML als Technik für die Codierung von Text in digitalen Editionen sehr verbreitet und bildet einen Quasi-Standard. Da die technische Grundlage von XML normale Plain-Textdateien sind, handelt es sich bei XML

²⁰Vgl. zuletzt @DekkerHaentjensItmore just2017.

um eine eindimensionale Kette von Tokens²¹. Prinzipiell können XML-Dateien ohne größere Probleme in einen Graphen importiert werden, da sie einen geerdeten, gerichteten azyklischen Graphen (der vielfache Elternbeziehungen verhindert) und damit ein Ordered Hierarchy of Content Objects (OHCO) darstellen. Es gibt vor allem im Bereich des Mixed-Content verschiedene Ansätze, XML-Strukturen im Graphen abzubilden²². Überlegungen zur Auslagerung von Annotationen aus XML in eine Graphdatenbank brachte schon Desmond Schmidt in die Diskussion ein:

Embedded annotations can also be removed from TEI texts. The elements <note>, <interp>, and <interpGrp> describe content that, like metadata, is about the text, not the text itself. These are really annotations, and should ideally be represented via the established standards and practices of external annotation (Hunter and Gerber 2012). Annotations are stored in triple stores or graph databases like Neo4J,²⁰ which record the identifiers of each component of the annotation and its data²³.

Diesen Gedanken folgend werden in diesem Abschnitt Ansätze für eine Modellierung der Semantik des DTA-Basisformat im Property-Graphen nach dem Prinzip des Texts als Kette von Wortknoten (Text as a chain of wordnodes) mit angelagerter Annotation vorgestellt.

8.2 Granularität des Modells – Was ist ein Token ?

Dabei ist die Entscheidung, für ein Wort jeweils einen Knoten zu nehmen schon eine wichtige Vorentscheidung. Es wäre durchaus denkbar auch für jedes Zeichen einen Knoten anzulegen. Für den Bereich der historisch-kritischen und philologischen Editionen ist es in der Regel ausreichend, beim Import von XML-kodierten Texten in den Graphen jeweils ein Wort in einen Knoten zu importieren, da meist die historische Aussage der Quelle im Vordergrund steht. In anderen Bereichen der digitalen Geisteswissenschaften kann die Entscheidung, welche Einheit für den Import in einen Knoten gewählt wird, durchaus anders ausfallen. So ist für Philologien die Betrachtung auf Buchstabenebene

²¹ Beispielsweise sieht @HuitfeldtMarkupTechnologyTextual2014, S. 161, digitale Dokumente prinzipiell als lineare Sequenz von Zeichen.

²² Vgl. @DekkerHaentjensItmorejust2017.

²³ @SchmidtInteroperableDigitalScholarly2014, 4.1 Annotations.

interessant²⁴.

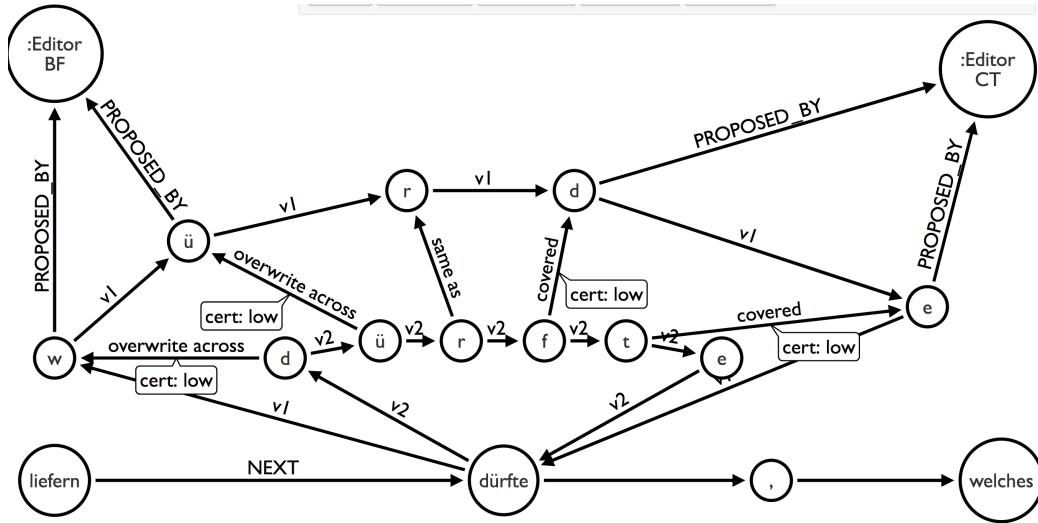


Abbildung 45: Granularität von Text im Graphen

Im Graphmodell ist man im Hinblick auf die Granularität des Datenmodells wesentlich flexibler als z.B. bei XML oder Standoff-Markup. So ist es beispielsweise denkbar, an einen Wortknoten eine weitere Kette von Knoten anzulagern, welche pro Knoten jeweils einen Buchstaben des Wortes und die zugehörigen Annotationen enthalten (vgl. Abb. [@fig:Granularitaet-im-Graphen.png]). Es handelt sich um einen buchstabenbasierten Sub-Graphen, dessen Anfang und Ende mit dem Wortknoten verbunden ist. Damit können verschiedene Granularitätsstufen in einem Modell und in einer Datenbank abgebildet werden.

8.3 Import der DTA-XML-Daten

Für den Import der Texte wird die Procedure `apoc.xml.import` aus der apoc-Bibliothek von neo4j verwendet²⁵. Die Procedure nimmt XML-Dateien

²⁴In FuD (<http://fud.uni-trier.de/>) werden Texte in Standoff-Markup auf Buchstabenebene ausgezeichnet, während beim DTA-Basisformat der Fokus auf der wortbasierten Auszeichnung liegt (vgl. <http://www.deutschestextarchiv.de/doku/basisformat/eeAllg.html>).

²⁵Wie die apoc-Bibliothek installiert und die Funktionen und Procedures verwendet werden können wird im Kapitel für Fortgeschrittene erklärt.

entgegen und importiert sie in die Graphdatenbank.

Importiert wird die Transkription von Gotthilf Patzigs Mitschriften von Humboldts Vorträgen über physische Geographie.²⁶

Mit dem folgenden Befehl wird die Patzig-Mitschrift in die Graphdatenbank importiert²⁷:

```
CALL apoc.xml.import('http://www.deutsches-textarchiv.de/book/download_xml/patzig_mitschrift.xml')
    {createNextWordRelationships:true})
    yield node return node;
```

Dabei werden die XML-Knoten in Graphknoten umgewandelt und verschiedene Arten von Kanten erstellt, die einerseits die Baum-Hierarchie des XMLs im Graphen abbilden. Mit der Option `createNextWordRelationships:true` wird darüber hinaus festgelegt, dass die im XML vorhandenen Textknoten über `NEXT_WORD`-Kanten miteinander verknüpft werden. Zu beachten ist hierbei, dass es in TEI-XML zwei verschiedene Klassen von Elementen gibt. Die eine dient der Klassifizierung von Text, die zweite bringt Varianten und zusätzlichen Text mit, der beim Import in seiner Serialität eingelesen und mit `NEXT_WORD`-Kanten verbunden wird. Dies kann dann zu Problemen bei der Lesbarkeit der Wortkette führen.

Das Wurzelement der importierten XML-Datei wird in einen Knoten vom Typ `XmlDocument` importiert. Dieser erhält die Properties `_xmlEncoding` zur Darstellung des Encodings, `_xmlVersion` für die Xml-Version und `url` für die URL des importierten XML-Dokuments.

Mit einem weiteren cypher-Query erhalten alle der importierten Knoten die Eigenschaft `url` mit der URL des importierten XML-Dokuments. Damit

²⁶ Gotthilf Patzig: Vorträge über physische Geographie des Freiherrn Alexander von Humboldt: gehalten im großen Hörsaal des Universitäts-Gebäudes zu Berlin im Wintersemester 1827/28 vom 3ten Novbr. 1827. bis 26 April 1828. Aus schriftlichen Notizen nach jedem Vortrage zusammengestellt vom Rechnungsrath Gotthilf Friedrich Patzig. Berlin 1827/28 (= Nachschrift der ‚Kosmos-Vorträge‘ Alexander von Humboldts in der Berliner Universität, 3.11.1827–26.4.1828), S. 9. In: Deutsches Textarchiv. Grundlage für ein Referenzkorpus der neuhighdeutschen Sprache. Herausgegeben von der Berlin-Brandenburgischen Akademie der Wissenschaften, Berlin 2007–2019. http://www.deutsches-textarchiv.de/patzig_msgermfol841842_1828/13.

²⁷ Für die Vereinheitlichung des Druckbildes mussten an einigen Stellen Zeilenumbrüche in die Codebeispiele eingefügt werden, die deren direkte Ausführung behindern.

lassen sich Knoten in einer Graphdatenbank mit mehreren importierten XML-Dokumenten auseinanderhalten.

```
MATCH (d:XmlDocument)-[:NEXT_WORD*]->(w:XmlWord)
SET w.url = d.url;
```

Mit dem nächsten cypher-Query werden die Knoten des importierten XML-Dokuments durchnummertiert und der jeweilige Wert in der Property DtaID abgelegt.

```
MATCH p = (start:XmlDocument)-[:NEXT*]->(end:XmlTag)
WHERE NOT (end)-[:NEXT]->()
AND start.url = 'http://www.deutschesestextarchiv.de/book'
WITH nodes(p) as nodes, range(0, size(nodes(p))) AS indexes
UNWIND indexes AS index
SET (nodes[index]).DtaID = index;
```

8.4 Erläuterung der entstandenen Graphstrukturen

Nach Abschluss des Imports werden jetzt die importierten Datenstrukturen erläutert. In der folgenden Tabelle werden die verschiedenen Typen von Knoten erläutert, die während des Imports erstellt wurden.

Tabelle zum Importvorgang der XML-Elemente und den entsprechenden Knoten

XML-Knoten	Graphknoten	Bemerkungen
XML-Wurzelement	XmlDocument	Gibt es nur einmal. Es enthält Angaben zur Encodierung, zur XML-Version und die URL der importierten XML-Datei
XML-Element-Knoten	XmlTag-Knoten	Die Attribute des XML-Elements werden in entsprechende Properties des XMLTag-Knotens in der Datenbank umgewandelt
XML-Text-Knoten	XmlWord	Jedes Wort des XML-Textknotens wird ein XmlWord-Knoten im Graphen

In der nächsten Tabelle werden die verschiedenen Kantentypen erläutert. Sie geben die Serialität des XMLs (`NEXT`-Kanten), die Hierarchie (`NEXT_SIBLING` und `IS_CHILD_OF`-Kanten) und auch die Abfolge der Inhalte der XML-Textelemente (`NEXT_WORD`) wieder.

Tabelle zu den erstellen Kantentypen

Kante	Bemerkungen
<code>:NEXT</code>	Zeigt die Serialität der XML-Datei im Graphen
<code>:NEXT_SIBLING</code>	Zeigt auf den nächsten Graphknoten auf der gleichen XML-Hierarchie-Stufe
<code>:NEXT_WORD</code>	Zeigt auf das nächste Wort in einem XML-Textknoten
<code>:IS_CHILD_OF</code>	Zeigt auf den in der XML-Hierarchie übergeordneten Knoten
<code>:FIRST_CHILD_OF</code>	Zeigt vom ersten untergeordneten auf den übergeordneten Knoten.
<code>:LAST_CHILD_OF</code>	Zeigt vom letzten untergeordneten auf den übergeordneten Knoten.

Die folgende Abbildung zeigt einen kleinen Ausschnitt aus der TEI-XML-Datei der Patzig-Vorlesungsmitschrift.

```

rendition="#aq">po&#x017F;thumi&#x017F;chen</hi>
Werke auf-<lb/>
gedeckt u. <subst><del rendition="#s">&#x017F;eine
Fehler</del><add
place="superlinear">die&#x017F;e</add></subst> zum
Theil erka<supplied reason="damage"
resp="#BF">n&#x0303;t,</supplied><lb/>
wen&#x0303; er redete von häßlichen u.

```

Abbildung 46: XML-Beispiel aus der TEI-XML-Datei der Patzig-Vorlesungsmitschrift.

Dieser Abschnitt wird in der folgenden Abbildung im Graph gezeigt. In der Abbildung des XML-Ausschnittes sind jene Teile blau markiert, die sich auch in der Graphabbildung befinden.

So lassen sich beispielsweise die von einem `<add>`-Element umfassten Wörter

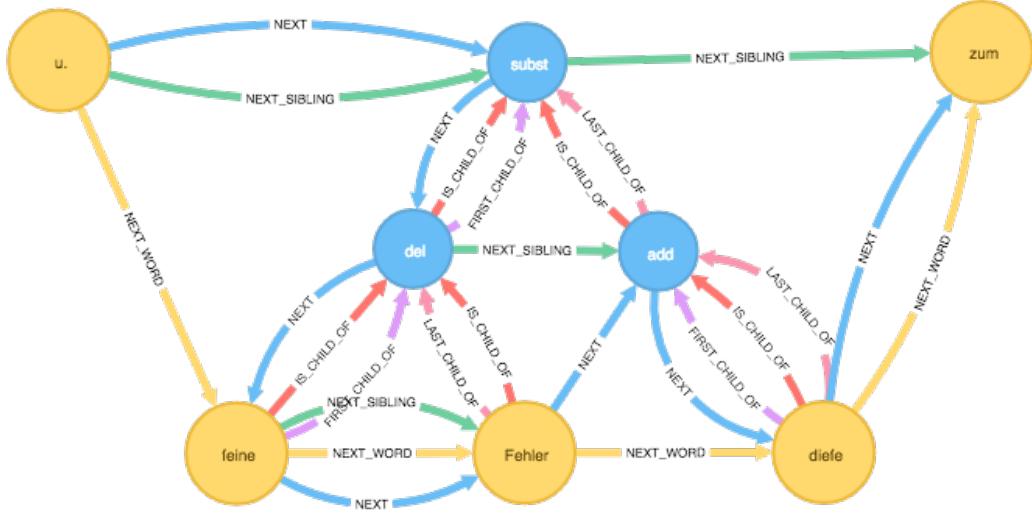


Abbildung 47: XML-Beispiel im Graphen.

abfragen, in dem man ausgehend vom add-Knoten der FIRST_CHILD_OF-Kante rückwärts folgt, anschließend vom gefundenen Knoten den NEXT_SIBLING-Kanten so lange folgt, bis man über eine LAST_CHILD_OF-Kante wieder zum add-Knoten zurückgeführt. Der entsprechende cypher-Query sieht wie folgt aus:

```

MATCH
(n:XmlTag {_name:'add'})
<-[:FIRST_CHILD_OF]-(w1:XmlWord)
-[:NEXT_WORD*..5]->(w2:XmlWord)
-[:LAST_CHILD_OF]->(n)
RETURN * LIMIT 25

```

In einem zweiten Schritt kann der so entstandene Graph mit Hilfe von cypher-Querys weiter bearbeitet werden. Die Grahdatenbank neo4j ist schemafrei und somit können nun über die importierten XML-Strukturen weitere Erschließungsstrukturen gelegt werden, ohne dass ein XML-Parser sich über das nicht mehr wohlgeformte XML beschwert. Zu beachten ist bei jedem Schritt, ob wieder der Schritt zurück nach XML getätigert werden soll. Sicherlich ist es kein größeres Problem, eine in eine Graphdatenbank importierte XML-Datei wieder als solche zu exportieren. Ist der Graph aber mit weiteren Informationen angereichert, so muss geklärt werden, ob, und wenn ja wie, diese zusätzlichen

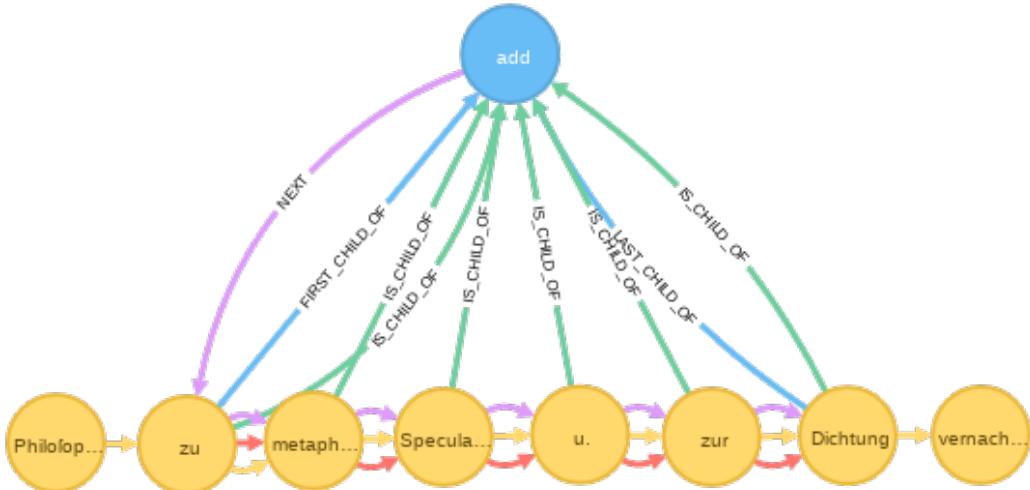


Abbildung 48: XML-Hierarchie eines <add>-Elements und der von ihm umfassten Wörter im Graphen.

Informationen in wohlgeformtes XML transformiert werden können.

8.5 Das DTA-Basisformat im Graphen

Das DTA-Basisformat ist ein Subset der TEI und bietet für Textphänomene jeweils nur eine Annotationsmöglichkeit. Damit wird die in der TEI vorhandene Flexibilität bei der Auszeichnung eingeschränkt, um damit einen höheren Grad an Interoperabilität zu erreichen. Das DTA-Basisformat folgt den P5-Richtlinien der TEI, trifft aber eine Tag-Auswahl der für die Auszeichnung historischer Texte notwendigen Elemente.

Im folgenden Abschnitt werden für ausgewählte Elemente des DTA-Basisformats mögliche Modellierungsformen im Graphen beschrieben. Zum äußereren Erscheinungsbild wird der Seitenfall sowie Spalten- und Zeilenumbrüche berücksichtigt. Bei den Textphänomenen werden Absätze, Schwer- und Unleserliches behandelt. Inhaltlich werden beschränkt es sich auf die Kapiteleinteilung und Inline-Auszeichnungen. Abschließend werden noch editorische Eingriffe im Graph modelliert. Für die Metadaten werden keine Modellierungsvorschläge formuliert, da diese sich sauber im XML-Baum darstellen lassen und keine Überlappungsprobleme etc. entstehen.

8.6 Layoutstrukturen des Dokuments

8.6.1 Graphenmodellierung von Zeilen

Nehmen wir als Beispiel Zeilenwechsel auf einer Seite des Patzig-Manuskripts (http://www.deutsches-textarchiv.de/book/view/patzig_msgermfol841842_1828/?hl=Himalaja&p=1)

... Die<1b/>

Jnder hegen die große Verehrung vor<1b/>
dem Himalaja Gebirge. ...

Im Graphen sieht die Stelle wie folgt aus:

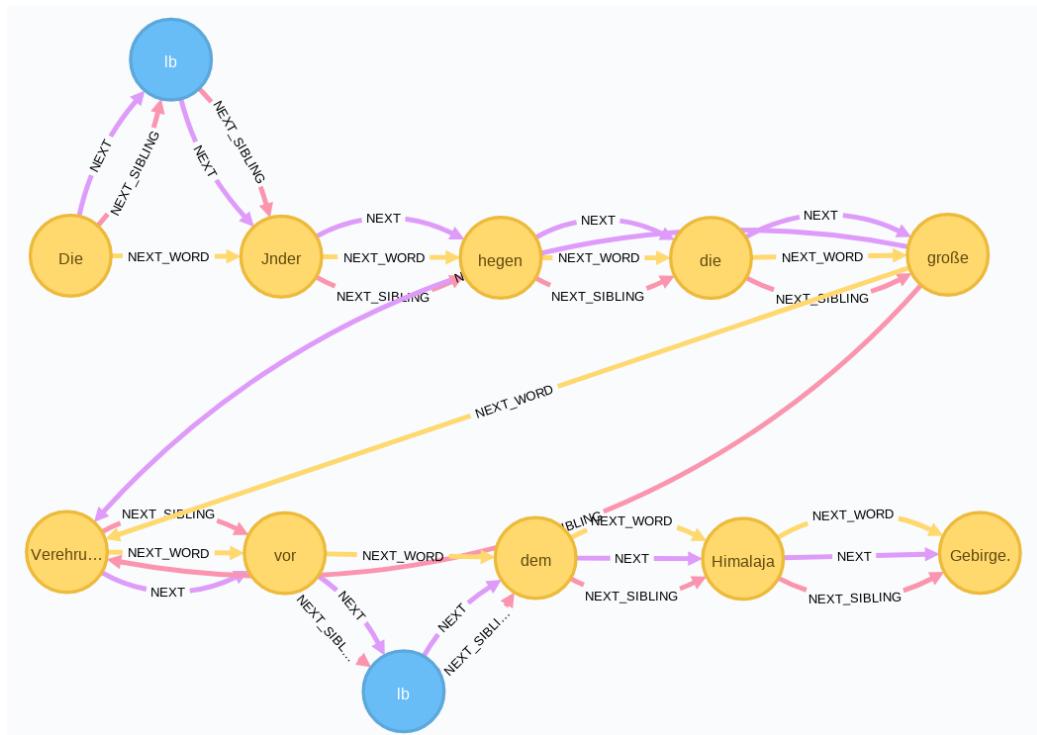


Abbildung 49: <1b/>-Element im Graphen

Das leere <1b/>-Element steht für die Markierung eines Zeilenanfangs (*line begins*). Der Graph soll nun so umgebaut werden, dass die Zeile durch einen

²⁸URL des Beispieldokumentes: http://www.deutsches-textarchiv.de/book/view/patzig_msgermfol841842_1828/?hl=Himalaja&p=1 abgerufen am 02.01.2018.

line-Knoten gekennzeichnet wird, von dem aus eine FIRST_CHILD_OF-Kante mit dem ersten Wort der Zeile und eine LAST_CHILD_OF-Kante mit dem letzten Wort der Zeile verbunden ist.

Mit dem folgenden cypher-query kommt man den auf der Abbildung sichtbaren Subgraphen:

```

MATCH (n0:XmlWord)-[:NEXT_WORD]->
(n1:XmlWord {DtaID:10272})-[:NEXT_WORD*..8]->(n2:XmlWord) ,
(n1)<-[:NEXT]-(t1:XmlTag {_name:'lb'}) ,
(n3:XmlWord {DtaID:10277})-[:NEXT]->(t2:XmlTag {_name:'lb'})
RETURN * LIMIT 20;

```

Im folgenden Schritt wird ein line-Knoten erzeugt, der die Zeile darstellen soll. Mit diesem werden dann das erste und das letzte Wort der Zeile verbunden.

```

MATCH (n0:XmlWord)-[:NEXT_WORD]->
(n1:XmlWord {DtaID:10272})-[:NEXT_WORD*..8]->(n2:XmlWord) ,
(n1)<-[:NEXT]-(t1:XmlTag {_name:'lb'}) ,
(n3:XmlWord {DtaID:10277})-[:NEXT]->(t2:XmlTag {_name:'lb'})
MERGE (n3)<[:-LAST_CHILD_OF]-(l:line {name:'line'})-[:FIRST_CHILD_OF]->(n1)
DETACH DELETE t1, t2
RETURN * LIMIT 20;

```

Im Graphen sieht das Ergebnis wie folgt aus:

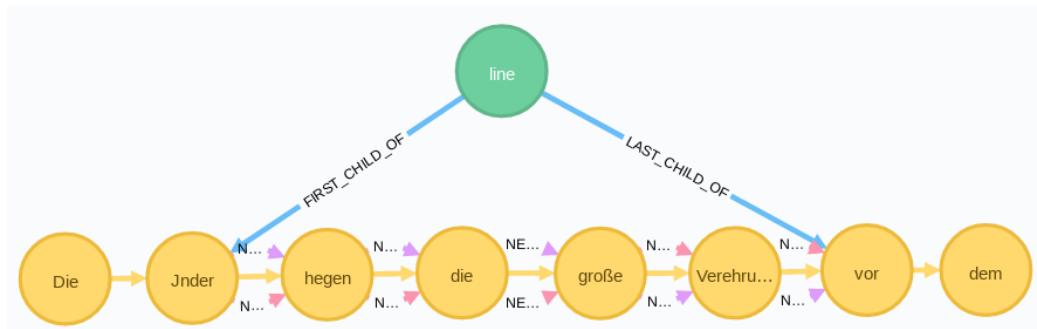


Abbildung 50: <lb/>-Element im Graphen

8.6.2 Zeilenwechsel mit Worttrennungen

Nun kommt es im Bereich der Zeilenwechsel sehr häufig zu Worttrennungen. Als Beispiel nehmen wir folgende Zeile, die sich auf der gleichen Seite wie das eben behandelte Beispiel befindet:

```
... Die Ken&#x0303;t-<1b/>  
niß des Jahres durch nicht von einer Nation<1b/>  
auf ...
```

Im Graphen sieht die Stelle wie folgt aus:

Mit dem folgenden cypher-query kommt man den auf der Abbildung sichtbaren Supgraphen:

```
MATCH (n0:XmlWord {DtaID:10197})-[:NEXT_WORD]->  
(n1:XmlWord)-[:NEXT_WORD*..9]->(n2:XmlWord),  
(n1)-[:NEXT]->(t1:XmlTag {_name:'1b'}),  
(n3:XmlWord {DtaID:10207})-[:NEXT]->(t2:XmlTag {_name:'1b'})  
RETURN * LIMIT 20;
```

Das <1b/>-Element trennt das Wort Kenntniß.²⁹ Im nächsten Schritt werden nun die beiden getrennten Wortknoten Kennt- und niß im zweiten Wortknoten niß zusammengefasst. Der erste Wortknoten Kennt- inkl. seiner Kanten wird gelöscht und eine neue NEXT- und NEXT_WORD-Kante zwischen dem niß-Wortknoten und dem vorhergehenden Die-Wortknoten erstellt. Die Informationen, an welcher Stelle das Wort getrennt war, wird in den Eigenschaften des neuen Kenntniß-Wortnotens gespeichert. In der Eigenschaft before steht dann der Inhalt des ursprünglich ersten Wortknotens Kennt- und in der Eigenschaft after der Inhalt des ursprünglich zweiten Wortknotens niß.

Hier werden die notwendigen Cypher-Befehle angezeigt:

```
MATCH (n0:XmlWord {DtaID:10197})-[:NEXT_WORD]->  
(n1:XmlWord {DtaID:10198})-[:NEXT_WORD]->  
(n2:XmlWord {DtaID:10200})-[:NEXT_WORD*..8]->(n3:XmlWord {DtaID:10207}),  
(n1)-[:NEXT]->(t1:XmlTag {_name:'1b'}),  
(n4:XmlWord {DtaID:10207})-[:NEXT]->(t2:XmlTag {_name:'1b'})
```

²⁹Zur einfacheren Lesbarkeit wurden im Wort *Kenntniß* die Sonderzeichen normalisiert.

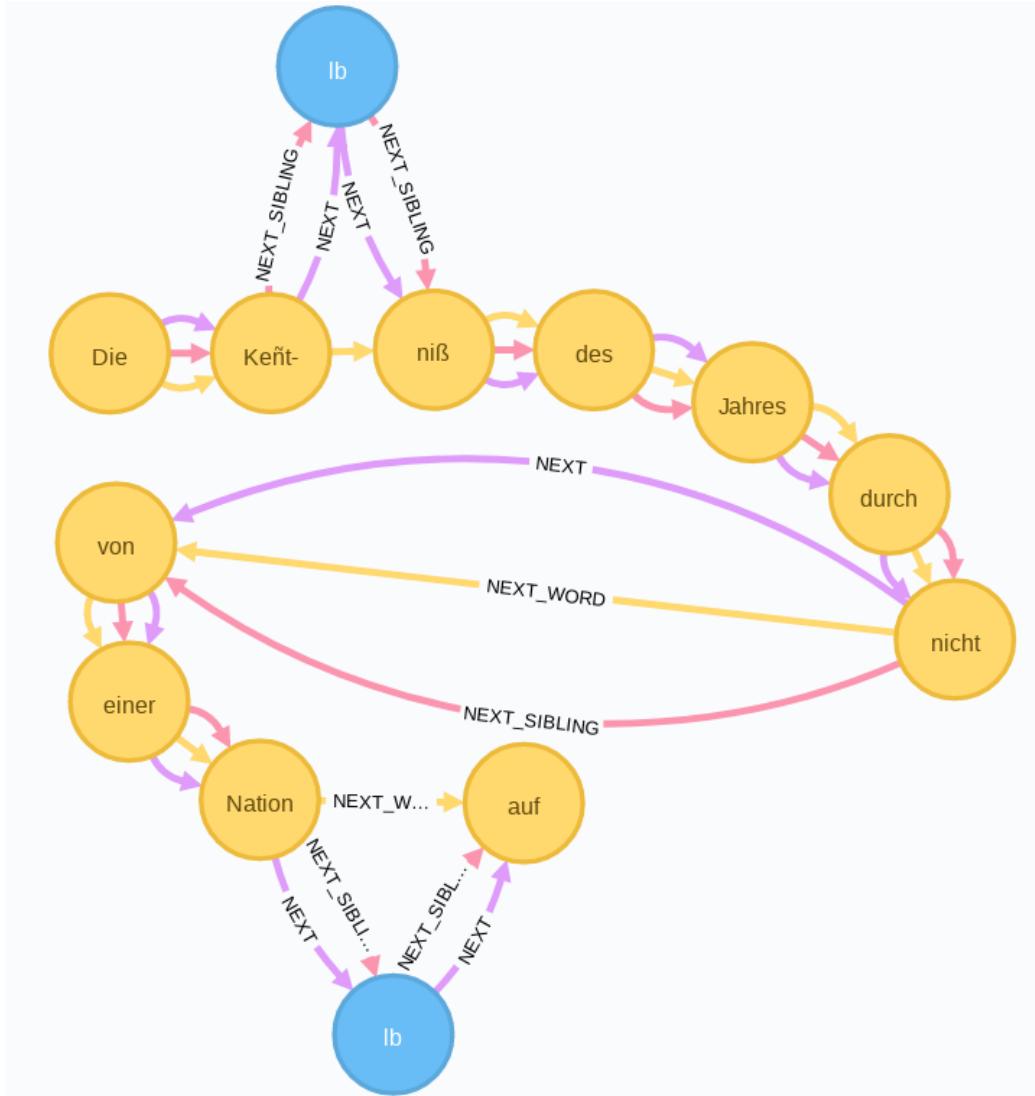


Abbildung 51: <1b>-Element im Graphen

```

SET n2.before = left(n1.text, size(n1.text)-1)
SET n2.after = n2.text
SET n2.text = left(n1.text, size(n1.text)-1)+n2.after
MERGE (n0)-[:NEXT_WORD]->(n2)
MERGE (n4)<-[LAST_CHILD_OF]-(l:line {name:'line'})-[FIRST_CHILD_OF]->(n2)
DETACH DELETE t1, t2, n1
RETURN * LIMIT 20;

```

Im Graphen ergibt sich anschließend folgendes Bild:

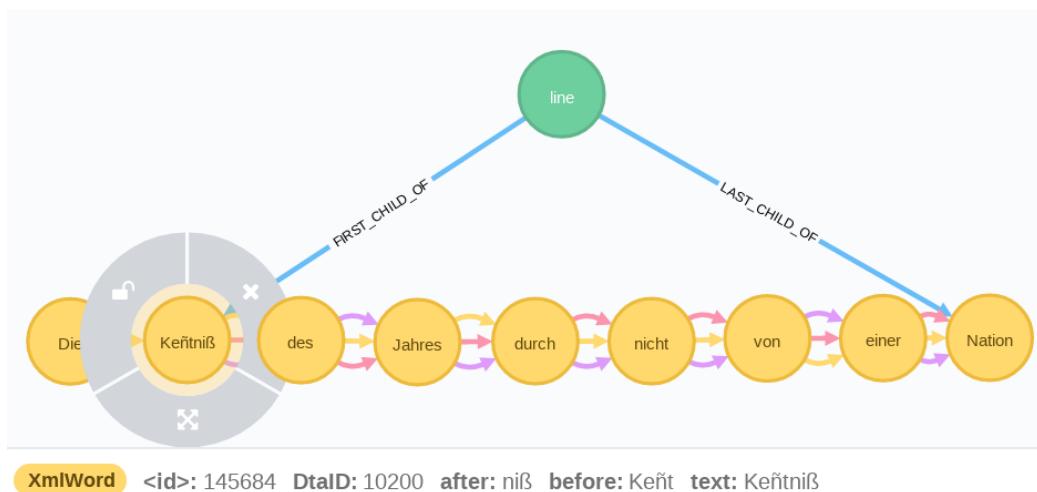


Abbildung 52: <lb>-Element im Graphen herausgenommen, Wortknoten zusammengefasst

Im unteren Bereich der Abbildung sind in der Legende die Properties des Wortknotens *Kentniß* hervorgehoben. Dort erkennt man die vorher vorhandenen Wortbestandteile und den neuen Wert der Property *text*.

8.6.3 Seitenfall und Faksimilezählung

Im DTA-Bf wird jeweils der Anfang einer Seite mit dem leeren Element <pb> markiert³⁰. Das leere Element kann noch die Attribute **facs** für die Zählung

³⁰Vgl. die Dokumentation des DTA-Basisformats unter <http://www.deutschestextarchiv.de/doku/basisformat/seitenFacsNr.html> abgerufen am 25.11.2017.

der Faksimileseiten und n für die auf der Seite ggf. angegebene Seitenzahl enthalten.

```
<pb facs="#f[Bildnummer]" n="[Seitenzahl]"/>
```

Ist eine Seitenzahl im Faksimile falsch wiedergegeben, so wird diese originalgetreu übernommen und die richtige Seitenzahl in eckigen hinzugefügt in das n-Attribut übernommen.

```
<pb facs="#f[Bildnummer]"  
n="[fehlerhafte Seitenzahl [korrigierte Seitenzahl]]"/>
```

Das <pb>-Element auf den Seiten 5 und 6 aus Patzig (<http://www.deutsches-textarchiv.de/book/view?hl=viel&p=5>)³¹:

```
... Abwe&x017F;enheit vom heimi&x017F;chen Boden ent-<1b/>  
<note place="left"><figure type="stamp"/><1b/>  
</note>fernt hielt, der &x017F;ich viel mit einem Volke<1b/>  
<fw place="bottom" type="catch">befreun-</fw><1b/>  
<pb facs="#f0006" n="2."/>  
befreundete, welches durch den  
...  
in einzelnen großen Zügen zu ent-<1b/>  
werfen</hi>.</p><1b/>  
<fw place="bottom" type="catch">Nachdem</fw><1b/>  
<pb facs="#f0007" n="3."/>  
<p><note place="left"><hi rendition="#u">Neue&x017F;te  
A&x017F;tronomi&x017F;che Ent-<1b/>  
deckungen.</hi><1b/> ...
```

Im Graphen findet man das <pb>-Element der Seite 6 mit folgendem Query[^a825]:

```
MATCH  
(n1:XmlWord {DtaID:869})-[:NEXT]->  
(lb1:XmlTag {_name:'lb'})-[:NEXT]->  
(t2:XmlTag {_name:'fw', place:'bottom', type:'catch'})-[:NEXT_SIBLING]->  
(lb2:XmlTag {_name:'lb'})-[:NEXT_SIBLING]->  
(pb:XmlTag {_name:'pb'}),
```

³¹Die Beispelseite findet sich unter http://www.deutsches-textarchiv.de/book/view/patzig_msgermfol841842_1828/ abgerufen am 25.11.2017.

```

(n1:XmlWord)-[nw1:NEXT_WORD]->
(n2:XmlWord)-[nw2:NEXT_WORD]->
(n3:XmlWord)-[nw3:NEXT_WORD]->
(n4:XmlWord),
(n2:XmlWord)-[:NEXT]->(t1:XmlTag {_name:'lb'})
RETURN * LIMIT 20;

```

Im Graphen ergibt sich folgendes Bild:

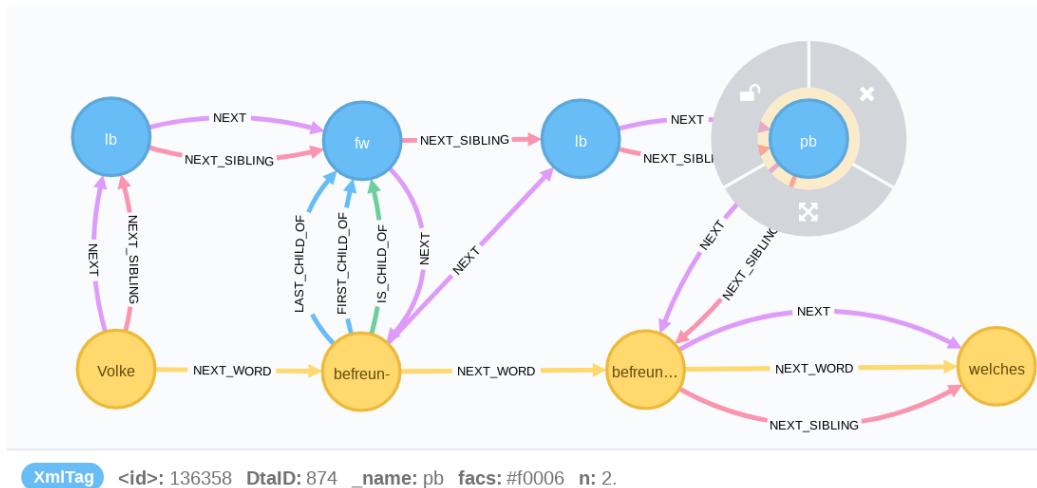


Abbildung 53: Der Pfad vom <pb/>-Element zum ersten Wort der Seite *befreundet*.

Markiert ist das <pb>-Element der Seite 6. Im Fuß der Abbildung werden die Properties des Elements angezeigt. Der Textfluss wird durch den Wortknoten *befreun-* unterbrochen, der eine Kustode darstellt. Diese soll aus dem Textfluss herausgelöst und direkt mit dem letzten Wortknoten *Volke* über die neu eingeführte *catch_words*-Kante verbunden werden. Der <fw>, und der <lb>-Knoten werden gelöscht und der letzte Wortknoten der Seite über eine neue NEXT-Kante mit dem <pb>-Knoten verknüpft.

Hier der Query für den Umbau:

```

MATCH
(n1:XmlWord {DtaID:869})-[:NEXT]->
(lb1:XmlTag {_name:'lb'})-[:NEXT]->
(t2:XmlTag {_name:'fw', place:'bottom', type:'catch'})-[:NEXT_SIBLING]->

```

```

(lb2:XmlTag {_name:'lb'})-[:NEXT_SIBLING]->
(pb:XmlTag {_name:'pb'}) ,
(n1:XmlWord)-[nw1:NEXT_WORD]->
(n2:XmlWord)-[nw2:NEXT_WORD]->
(n3:XmlWord)-[nw3:NEXT_WORD]->
(n4:XmlWord) ,
(n2:XmlWord)-[:NEXT]->(t1:XmlTag {_name:'lb'})
DELETE nw1, nw2
DETACH DELETE t2
MERGE (n1)-[:NEXT_WORD]->(n3)
MERGE (n1)-[:CATCH_WORDS]->(n2)
MERGE (n1)-[:NEXT_WORD]->(n3)
MERGE (lb1)-[:NEXT]->(n2)
RETURN * LIMIT 20;

```

Im Graphen ergibt sich folgendes Bild:

Die Kustode ist nun nicht mehr über NEXT_WORD-Kanten mit dem Fließtext verknüpft, bleibt aber über die CATCH_WORDS-Kante mit dem letzten Wort der Seite verbunden.

In einem zweiten Schritt müssen nun die beiden <pb/>-Elementknoten zu einem neu einzuführenden page-Knoten zusammengeführt werden. Hierfür lassen wir uns im nächsten cypher-Query alle <pb/>-Knoten mit einer DtaID kleiner als 875 anzeigen, da diese vor dem <pb/>-Knoten der Seite 6 mit der DtaID 874 liegen:

```

MATCH (n:XmlTag {_name:'pb'})
WHERE n.DtaID < 875
RETURN n;

```

Aus der Tabellenansicht ist zu entnehmen, dass Seite 5 von den <pb/>-Elementen mit der DtaID 562 und 874 eingefasst wird.

Der cypher-Query zum Einfügen des page-Knoten sieht wie folgt aus:

```

MATCH
(pb1:XmlTag {DtaID:562, _name:'pb'})-[n1:NEXT*..5]->(w1:XmlWord {DtaID:565}),
(pb2:XmlTag {DtaID:874, _name:'pb'})-<-[n2:NEXT*..5]-(w2:XmlWord {DtaID:872})
MERGE
(w1)<-[:FIRST_CHILD_OF]-(page:page {facets:'#f0005', n:1})-[:LAST_CHILD_OF]->(w2)

```

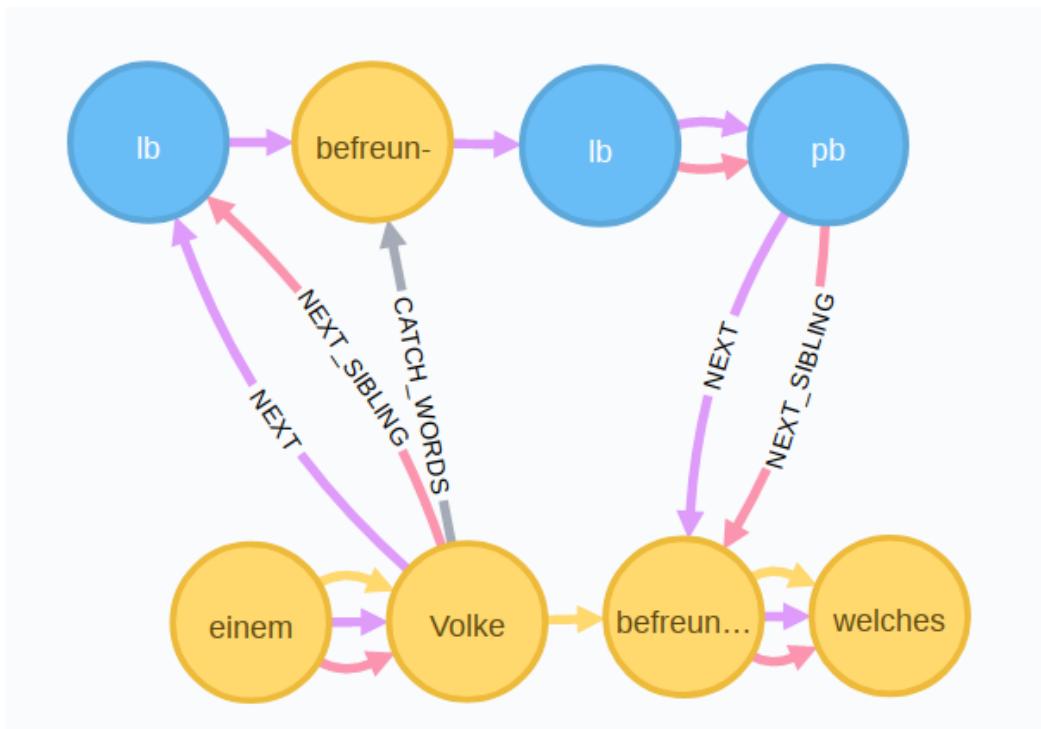


Abbildung 54: Die Kustode *befreun-* wird aus der NEXT_WORD-Textkette herausgenommen und über eine CATCH_WORDS-Kante mit dem Wortknoten *Volke* verknüpft.

"n"
{"_name": "pb", "facets": "#f0001", "DtaID": 444}
{"_name": "pb", "facets": "#f0002", "DtaID": 445}
{"_name": "pb", "facets": "#f0003", "DtaID": 455}
{"_name": "pb", "facets": "#f0004", "DtaID": 558}
{"_name": "pb", "facets": "#f0005", "DtaID": 562, "n": "1."}
{"_name": "pb", "facets": "#f0006", "DtaID": 874, "n": "2."}

Abbildung 55: Tabellenansicht aller <pb/>-Knoten mit einer DtaID kleiner als 875.

```
RETURN pb1, w1, pb2, w2, page;
```

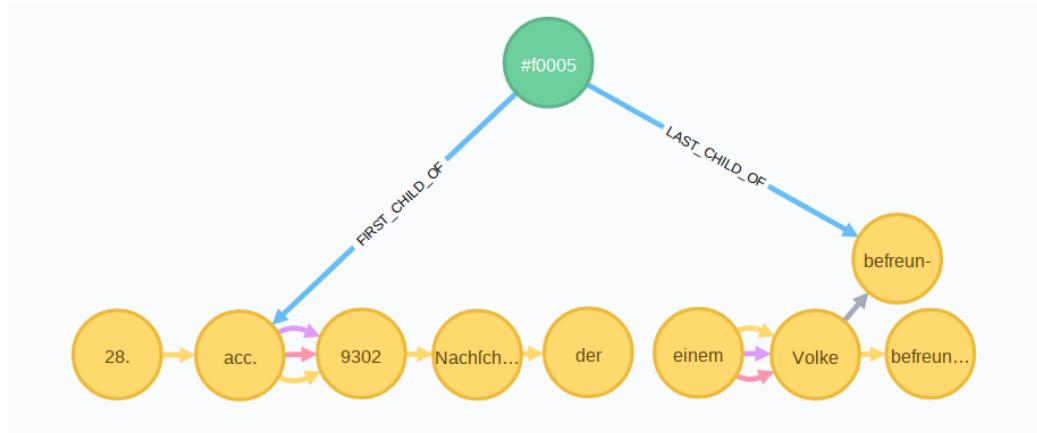


Abbildung 56: Die Seite wird modelliert mit dem page-Knoten #0005 der mit dem ersten Wort über eine FIRST_CHILD_OF- und mit dem letzten Wort der Seite über eine LAST_CHILD_OF-Kante verknüpft ist.³³

8.6.4 Absätze

Absätze werden im DTA-Basisformat mit dem `<p>`-Element eingefasst. Im Manuscript von Patzig finden sich insgesamt 238 mit dem `<p>`-Element eingefasste Textabschnitte³⁴.

```
<p>Geognosie, <choice><orig>Metereologie</orig><reg resp="#BF">Meteorologie</reg></choice> u. Physiologie<lb/>
der <choice><abbr>Pflanz&#xFFC;</abbr><expan resp="#BF">Pflanzen</expan></choice> haben mich den größten Theil<lb/>
meines Lebens beschäftigt u. &#x017F; o. hoffe ich<lb/>
in die &#x017F; en Gegen&#x017F; tänden mich &#x017F; o deutlich<lb/>
zu machen, <choice><abbr>d&#x017F;</abbr><expan resp="#BF">daß</expan></choice> auch die mit mindern <choice><abbr>Vorken&#x0303;t-</abbr><expan resp="#BF">Vorken&#x0303;t-</expan></choice> ni&#x017F; &#x017F; &#xFFC;</abbr><expan resp="#BF">Vorken&#x0303;t-</expan></choice> meinen Vorträgen folgen kön&#x0303;en:</p><lb/>
```

Abbildung 57: XML-Auszug aus Patzig mit einem Absatz als Beispiel.

Da das `<p>`-Element im Unterschied zu den leeren Elementen wie `pb` oder `lb` ein öffnendes und schließendes Tag hat, wird beim Import der TEI-Xml-Datei durch den Importer schon ein `p`-Knoten erstellt, der mit einer

³³Die Darstellung der Wortkette ist zwischen den Wortknoten `der` und `einem` zu Gunsten der Übersichtlichkeit gekürzt.

³⁴Die Anzahl der `<p>`-Elemente im Graph erhält man mit der Abfrage MATCH (n:XmlTag {__name__:'p'}) RETURN count(n);

FIRST_CHILD_OF-Kante mit dem ersten Wort des Absatzes und mit einer LAST_CHILD_OF-Kante mit dem letzten Wort des Absatzes verknüpft ist.

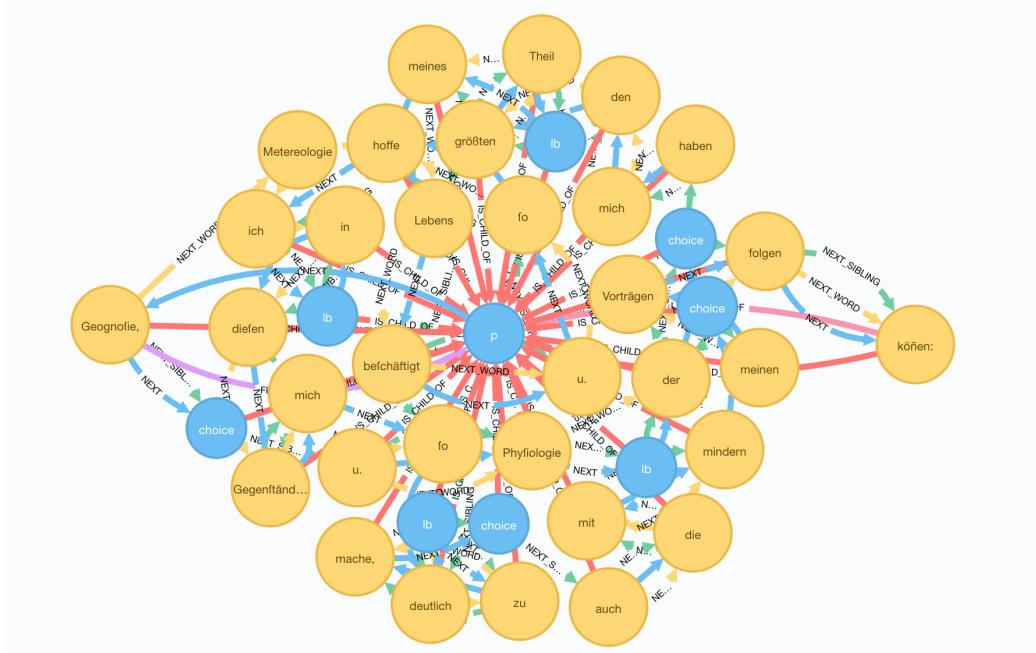


Abbildung 58: Ein Teil des gleichen Absatzes aus Patzig im Graphen.

Alle Wörter eines Absatzes sind darüber hinaus über NEXT_SIBLING-Kanten in der Textreihenfolge verknüpft.

8.6.5 Kapiteleinteilung

Im DTA-Basisformat wird bei der Transkription von Büchern die Kapitaleinteilung mit verschachtelten div-Element vorgenommen. Das im div-Element erlaubte @n-Attribut gibt die Strukturebene an. Über das @type-Attribut kann der Typ des Kapitels näher spezifiziert werden. Eine Liste der möglichen Werte für das Attribut findet sich unter <http://deutschestextarchiv.de/doku/basisformat/div.html>.

Für Manuskripte, wie der hier behandelten Vorlesungsmitschrift von Patzig gibt es unter <http://deutschestextarchiv.de/doku/basisformat/msKapitel.html>

noch zwei zusätzliche Werte für das @type-Attribut, nämlich *session* für Vorlesungsmitschriften und *letter* für Briefe.

Mit folgendem cypher-Query erhalten wir die in Patzig verwendeten Werte für das @type-Attribut des div-Elements.

```
MATCH (n:XmlTag {_name:'div'})
RETURN n.type, count(n.type) AS Anzahl ORDER BY Anzahl DESC;
```

n.type	Anzahl
session	62
null	0

Es sind also insgesamt 62 Kapitel vom Typ *session* (Vorlesungsmitschrift) enthalten. Mit folgendem cypher-Query wird die Kapitelstruktur der ersten Kapitel und der darunter liegenden Ebenen bis zum jeweils ersten und letzten Wort des Kapitels angezeigt.

```
MATCH
p1 = shortestPath(
    (div:XmlTag {_name:'div'})->[:FIRST_CHILD_OF*..20]-(w1:XmlWord)),
p2 = shortestPath(
    (div:XmlTag {_name:'div'})->[:LAST_CHILD_OF*..20]-(w2:XmlWord))
RETURN p1,p2 LIMIT 20;
```

Mit dem folgenden cypher-Query wird das erste Wort des Kapitels über eine FIRST_CHILD_OF-Kante und das letzte Wort des Absatzes über eine LAST_CHILD_OF-Kante mit dem div-Knoten verbunden. Um die neu erstellen Kanten von den vom Importer erstellen zu unterscheiden erhalten diese die Proptery *type* mit dem Wert *graph*. Um die div-Knoten von den anderen XmlTag-Knoten unterscheiden zu können erhalten sie das zusätzliche Label *Session*.

```
MATCH
p1 = shortestPath(
    (div:XmlTag {_name:'div'})->[:FIRST_CHILD_OF*..20]-(w1:XmlWord)
),
p2 = shortestPath(
    (div:XmlTag {_name:'div'})->[:LAST_CHILD_OF*..20]-(w2:XmlWord)
```

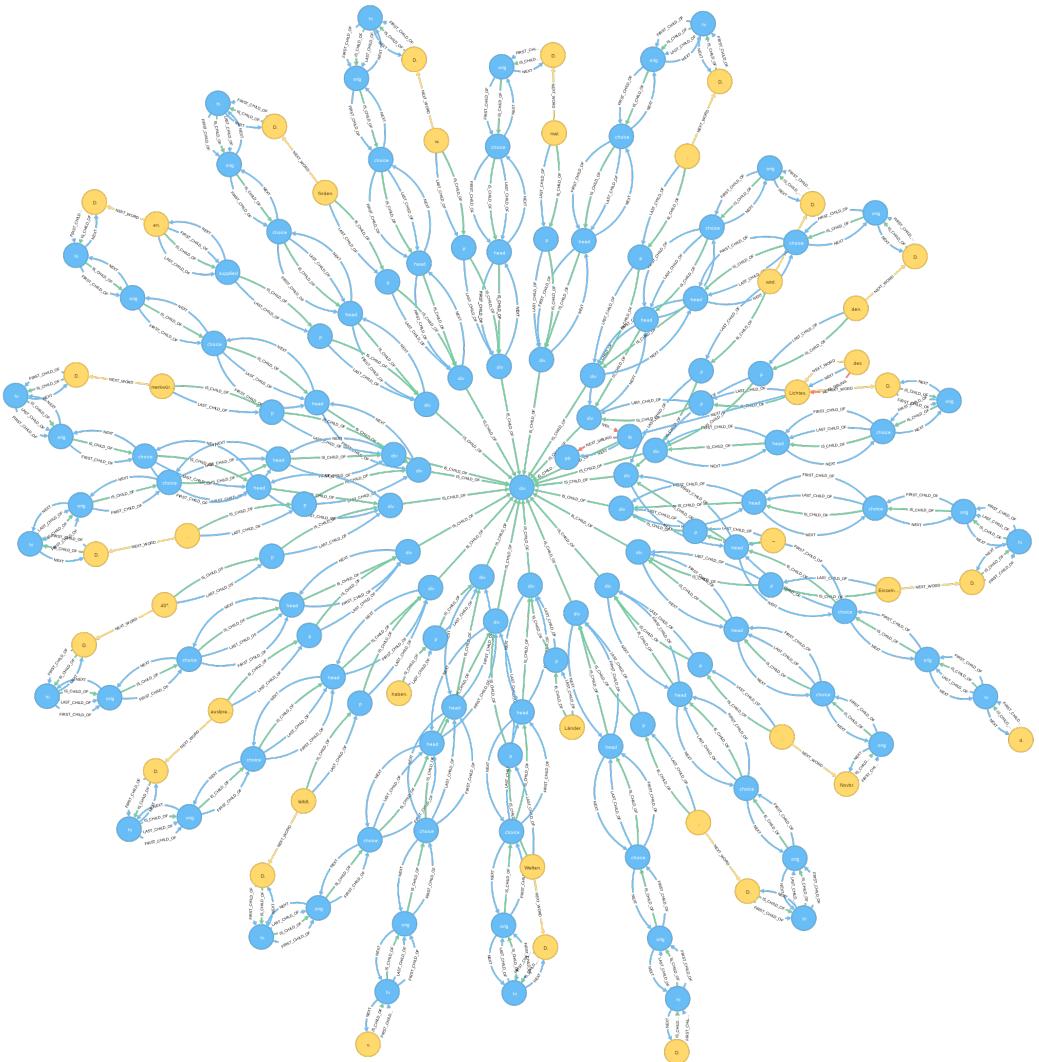


Abbildung 59: Struktur der ersten Kapitel mit dem jeweils ersten und letzten Wort.

```

)
MERGE (w1)-[:FIRST_CHILD_OF {type:'graph'}]->
      (div)<-[:LAST_CHILD_OF {type:'graph'}]->(w2)
SET div:Session
RETURN * LIMIT 20;

```

8.7 Editorische Eingriffe

8.7.1 Hinzufügungen und Tilgungen

Die Elemente <add> und werden für Kennzeichnung von Tilgungen und Hinzufügungen des Autors oder von späteren Bearbeitern verwendet.

8.7.2 <add>-Element

Dabei können die Umstände der Änderungen beim <add>-Element mit dem @place-Attribut näher beschrieben, welches die in der folgenden Tabelle angegebenen Werte annehmen darf³⁵:

Element	@place-Wert	Bedeutung
<add>	superlinear	über der Zeile eingetragen
<add>	sublinear	unter der Zeile eingetragen
<add>	intralinear	innerhalb der Zeile eingetragen
<add>	across	über den ursprünglichen Text geschrieben
<add>	left	am linken Rand eingetragen
<add>	right	am rechten Rand eingetragen

Mit folgenden cypher-Query erhält man die Verteilung der Attributwerte.

```

MATCH (n:XmlTag {_name:'add'})
RETURN n.place, count(n.place) AS Anzahl ORDER BY Anzahl DESC;

```

n.place	Anzahl
across	436

³⁵Vgl. hierzu <http://deutschestextarchiv.de/doku/basisformat/msAddDel.html>.

n.place	Anzahl
superlinear	268
intralinear	60
left	16
sublinear	2

8.7.2.1 -Element Die mit dem -Element gekennzeichneten Tilgungen können mit dem @rendition-Attribut näher beschrieben werden, dessen mögliche Werte in der folgenden Tabelle angegeben sind³⁶.

Element	@rendition-Wert	Bedeutung
	#ow	Tilgung durch Überschreibung des ursprünglichen Textes
	#s	Tilgung durch Streichung
	#erased	Tilgung durch Radieren, Auskratzen

Mit folgenden cypher-Query erhält man die Verteilung der Attributwerte.

```
MATCH (n:XmlTag {_name:'add'})
RETURN n.rendition, count(n.rendition) AS Anzahl
ORDER BY Anzahl DESC;
```

n.rendition	Anzahl
#ow	436
#s	268
#erased	60

8.7.3 Umbau von <add>- und -Elementen in einer <subst>-Umgebung

Der Umbau wird an einem Beispieltext der Seite 32 des Patzig-Manuskripts durchgeführt³⁷.

³⁶Vgl. hierzu <http://deutschestextarchiv.de/doku/basisformat/msAddDel.html>.

³⁷Vgl. http://www.deutschestextarchiv.de/book/view/patzig_msgermfol841842_1828/?hl=zum&p=32.

```

rendition="#aq">po&x017F;thumi&x017F;chen</hi>
Werke auf-<lb/>
gedeckt u. <subst><del rendition="#s">&x017F;eine
Fehler</del><add
place="superlinear">die&x017F;e</add></subst> zum
Theil erka<supplied reason="damage"
resp="#BF">n&x0303;t,</supplied><lb/>
wen&x0303; er redete von häßlichen u.

```

Abbildung 60: -Beispiel in der XML-Ansicht.

Im Graphen findet man die entsprechende Stelle mit folgendem cypher-Query.

```

MATCH
(w1:XmlWord)-[r1:NEXT_WORD]->
(w2:XmlWord)-[r2:FIRST_CHILD_OF]->
(t1)-[r3:FIRST_CHILD_OF]->
(s:XmlAttribute {_name:'subst', DtaID:8248})
<- [r4:LAST_CHILD_OF]-(t2)
<- [r5:LAST_CHILD_OF]-(w4:XmlWord)
-[r6:NEXT_WORD]->(w5:XmlWord),
(w2)-[r7:NEXT_WORD]->(w3)-[r8:NEXT_WORD]->(w4)
RETURN *;

```

Der Query gruppiert sich um den s-Knoten, der das subst-Element darstellt und es über die DtaID identifiziert. Vom s-Knoten ausgehend, folgt der Pfad einerseits über FIRST_CHILD_OF-Kanten zum n3-Knoten (add-Element) und zum n2-Knoten, der schließlich das Wort *seine* darstellt. Über die LAST_CHILD_OF-Kante geht es zum n4-Knoten (del-Element) zum n5-Wortknoten, der das Wort *diese* darstellt. Im zweiten Teil des MATCH-Befehls wird der Pfad zwischen dem Wort *seine* und *diese* ermittelt und schließlich alles ausgegeben.

cyper-Query für den umgebaut

```

MATCH
(w1:XmlWord)-[r1:NEXT_WORD]->
(w2:XmlWord)-[r2:FIRST_CHILD_OF]->
(t1)-[r3:FIRST_CHILD_OF]->
(s:XmlAttribute {_name:'subst', DtaID:8248})

```

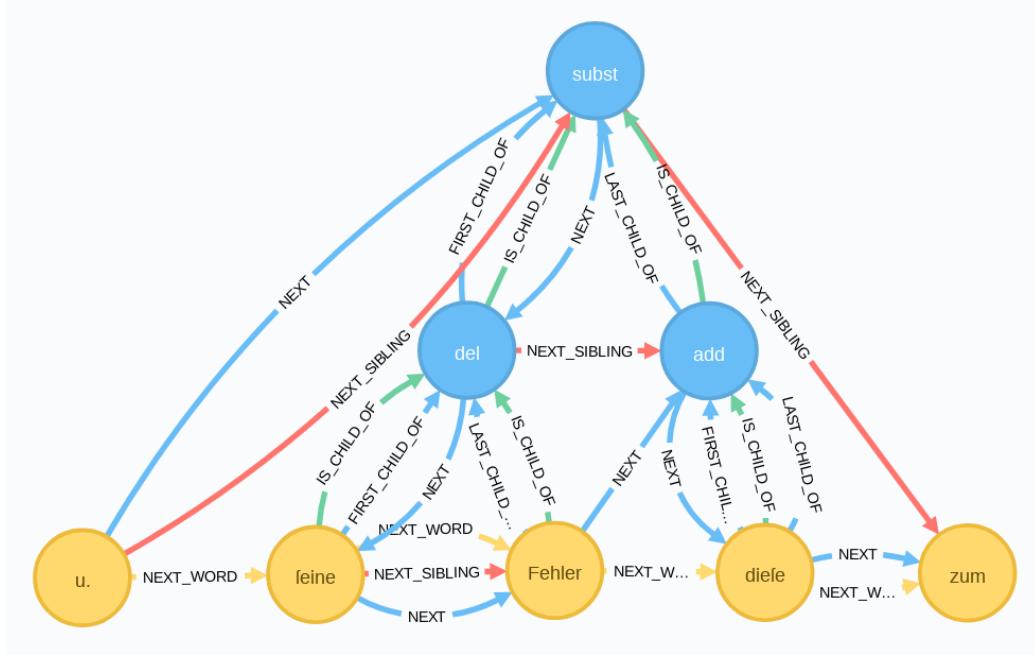


Abbildung 61: -Beispiel in der Graph-Ansicht.

```

<- [r4:LAST_CHILD_OF]-(t2)
<- [r5:LAST_CHILD_OF]-(w4:XmlWord)
-[r6:NEXT_WORD]->(w5:XmlWord),
(w2)-[r7:NEXT_WORD]->(w3)-[r8:NEXT_WORD]->(w4)
DELETE r1, r8
SET r8.variant_type='add'
CREATE (w1)-[:NEXT_WORD{variant_type:'add'}]->(w4)
CREATE (w1)-[:NEXT_WORD{variant_type:'del'}]->(w2)
CREATE (w3)-[:NEXT_WORD{variant_type:'del'}]->(w5)
SET r7.variant_type='del'
RETURN *;

```

Das Ergebnis erhält man über den folgenden Query.

```

MATCH
(w1:XmlWord)-[r1:NEXT_WORD]->
(w2:XmlWord)-[r2:FIRST_CHILD_OF]->
(t1)-[r3:FIRST_CHILD_OF]->

```

```

(s:XmlTag {_name:'subst', DtaID:8248})
<-[r4:LAST_CHILD_OF]-(t2)
<-[r5:LAST_CHILD_OF]-(w4:XmlWord)
-[r6:NEXT_WORD]->(w5:XmlWord),
(w2)-[r7:NEXT_WORD]->(w3)-[r8:NEXT_WORD]->(w4)

```

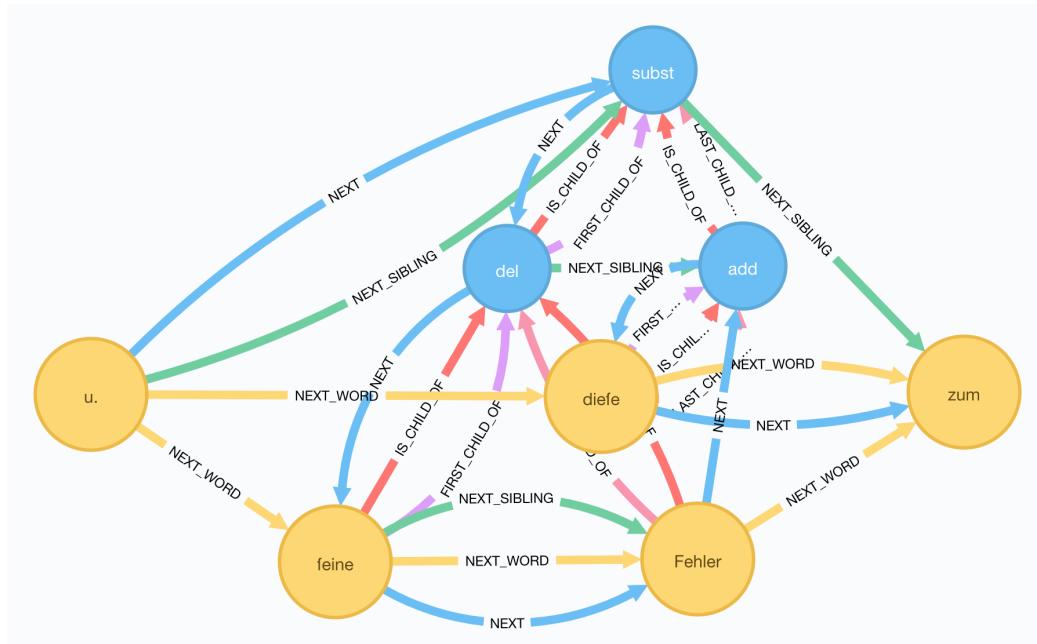


Abbildung 62: <subst>-Beispiel nach dem Graph-Umbau.

8.8 Zusammenfassung

In diesem Kapitel wurden exemplarisch die XML-Strukturen für Layout (Zeilen (**1b**), Seiten (**pb**), Absätze (**p**)), Struktur (Kapitel (**div**)) und editorische Eingriffe (**subst**, **add** und **del**) in Graphstrukturen überführt. Die entsprechenden Tags wurden in einen Annotationsknoten zusammengeführt. Mit diesem Knoten wird jeweils der erste und der letzte betroffene Wortknoten mit einer **FIRST_CHILD_OF**- und einer **LAST_CHILD_OF**-Kante verknüpft. Damit entstehen klare Annotationsstrukturen, die aber offensichtlich überlappen. Dies stellt im Graphen aber kein Problem dar.

9 JSON Import mit den Daten der Germania Sacra

(Dieser Abschnitt befindet sich in Bearbeitung)

9.1 Das Projekt Germania Sacra

Das Projekt Germania Sacra erschließt die Quellen der Kirche des alten Reiches.^[^eeaa] Dabei werden die Kirche und ihre Institutionen von den Anfängen im 3./4. Jahrhundert bis zu deren Auflösung am Beginn des 19. Jahrhunderts dar. Im Rahmen des Projekts werden die überlieferten Quellen nach einheitlichen Kriterien aufgearbeitet und so strukturierte Daten für Kirchengeschichte im alten Reich bereitgestellt. So bildet das Projekt die Grundlage für weiterführende Forschungen.

Neben den Bänden bietet das Projekt auch ein digitales Personenregister mit Angaben u.a. zu Personen, Bischöfen, Klöstern und Stiften. Die Daten werden über die Schnittstellen des Projekts als JSON-Daten bereitgestellt.³⁸

9.2 Germania Sacra JSON

9.2.1 Personen

Die Daten des Projekts umfassen z.B. Angaben zu Namen, Namensalternativen, Daten zu den Personen und der institutionelle Anbindung. Der folgende Ausschnitt aus einer JSON-Datei umfasst beispielhaft zwei Personeneinträge.

```
{  
  "persons": [  
    {"person_vorname": "Ludold",  
     "person_name": "Ludold von Escherde",  
     "person_namensalternativen": "von Goltern (?)",  
     "person_gso": "060-02673-001",  
     ...]  
}
```

³⁸Der in diesem Kapitel verwendete json-Dump wurde freundlicherweise direkt vom Projekt Germania Sacra zur Verfügung gestellt und die Verwendung in dieser Veröffentlichung sowie die weitere Verwendung genehmigt.

```

    "person_gnd": "",
    "person_bezeichnung": "Abt",
    "person_bezeichnung_plural": "\u00c4bte",
    "person_anmerkung": "",
    "person_von_verbal": "1234",
    "person_von": 1234,
    "person_bis_verbal": "1263",
    "person_bis": 1263,
    "person_office_id": "282620"
}, {
    "person_vorname": "Hermann",
    "person_name": "Hermann",
    "person_namensalternativen": "",
    "person_gso": "033-02024-001",
    "person_gnd": "",
    "person_bezeichnung": "Abt",
    "person_bezeichnung_plural": "\u00c4bte",
    "person_anmerkung": "",
    "person_von_verbal": "1262",
    "person_von": 1262,
    "person_bis_verbal": "1265",
    "person_bis": 1265,
    "person_office_id": "311579"
}

```

Die folgende Abbildung zeigt beispielhaft den ersten Personeneintrag des obigen json-Beispiels von Ludold von Escherde als importierten Personenknoten im Graphen.

Unter dem Personenknoten werden die aus dem json importierten Properties aufgelistet.

9.2.2 Klöster

Die folgende Abbildung zeigt die ersten drei Einträge der JSON-Datei mit den Angaben zu den Klöstern.



Abbildung 63: Personenknoten von Ludold von Escherde in der Graphdatenbank

```

  {
    "kloster": [
      {
        "bezeichnung": "Adeliges Damenstift Neuburg",
        "ort": "Heidelberg",
        "bistum": "Worms",
        "klosterid": 20595,
        "Wikipedia": "#http://de.wikipedia.org/wiki/Abtei_Neuburg#",
        "GND": "#http://d-nb.info/gnd/4316849-8#",
        "GeonameID_Ortsname": 2907911,
        "Datum_von": 1671,
        "Datum_bis": 1681
      },
      {
        "bezeichnung": "Adeliges weltliches Chorfrauenstift St. Fridolin, S\u00e4ckingen",
        "ort": "Bad S\u00e4ckingen",
        "bistum": "Konstanz",
        "klosterid": 20381,
        "Wikipedia": "#http://de.wikipedia.org/wiki/Damenstift_S%C3%A4ckingen#",
        "GND": "#http://d-nb.info/gnd/4343770-9#",
        "GeonameID_Ortsname": 2953363,
        "Datum_von": 501,
        "Datum_bis": 1806
      }
    ]
  }
  
```

```

},
{
  "bezeichnung": "Adeliges Damenstift Frauenalb, zuvor
    Benediktinerinnenkloster",
  "ort": "Marxzell",
  "bistum": "Speyer",
  "klosterid": 20195,
  "Wikipedia": "",
  "GND": "#http://d-nb.info/gnd/4446800-3#",
  "GeonameID_Oortsname": null,
  "Datum_von": 1180,
  "Datum_bis": 1803
},

```

Im folgenden die cypher-queries für den Import der json-Dateien. Die json-Dateien selbst werden über Seafile mit einem Download-Link bereitgestellt.

Die folgende Abbildung zeigt beispielhaft den ersten Klosterknoten des obigen json-Beispiels zum Adeligen Damenstift Neuburg als importierten Klosterknoten im Graphen.



Abbildung 64: Klosterknoten des Adeligen Damenstifts Neuburg in der Graph-datenbank

Im folgenden die cypher-queries für den Import der json-Dateien. Die json-Dateien selbst werden über Seafile mit einem Download-Link bereitgestellt.

Im ersten Abschnitt des Codebeispiels werden Indexe z.B. für die Property gnd von Personenknoten und die Property Bistum von Klosterknoten erstellt. Anschließend werden Constraints für die IDs von Kloster- und Personenknoten

ingerichtet, mit denen sichergestellt wird, dass die IDs der Kloster- und Personenknosten jeweils nur einmal vorkommen können.

```
CREATE INDEX ON :Person(gnd);
CREATE INDEX ON :Person(bezeichnung);
CREATE INDEX ON :Kloster(Bistum);
CREATE CONSTRAINT ON (p:Person) ASSERT p.id IS UNIQUE;
CREATE CONSTRAINT ON (k:Kloster) ASSERT k.id IS UNIQUE;
```

Der nächste Befehl importiert aus der Personen-json-Datei die Personen in die Graphdatenbank. Die Zusatzinformationen zu den einzelnen Personeneinträgen werden jeweils als Properties des Personenknoten in der Graphdatenbank angelegt.

```
// Personenknoten erstellen
call apoc.load.json("https://seafire.rlp.net/f/456adda2cffc475ab755/?dl=1")
yield value as all
unwind all.persons as p
CREATE (p1:Person {personBezeichnungPlural:p.person_bezeichnung_plural,
                  gso:p.person_gso,
                  personOfficeId:p.person_office_id,
                  name:p.person_name,
                  gnd:p.person_gnd, anmerkung:p.person_anmerkung,
                  personVonVerbal:p.person_von_verbal,
                  bezeichnung:p.person_bezeichnung,
                  personVon:p.person_von,
                  personBisVerbal:p.person_bis_verbal,
                  personBis:p.person_bis,
                  personNamensalternativen:p.person_namensalternativen,
                  vorname:p.person_vorname})
RETURN count(p1);
```

In diesem Query werden analog zu den Personen die Klöster mit den zugehörigen Informationen in die Graphdatenbank importiert.

```
// Klosterknoten erstellen
call apoc.load.json("https://seafire.rlp.net/f/91c3600003d54cc9ac83/?dl=1")
yield value as all
unwind all.kloster as k
CREATE (k1:Kloster {ort:k.ort,
```

```

GeonameIdOrtsname:k.GeonameID_Ortsname,
datum:k.Datum_von, bezeichnung:k.bezeichnung, bistum:k.bistum,
wikipedia:k.Wikipedia, datumBis:k.Datum_bis, kid:k.klosterid, gnd:k.GND})
RETURN count(kl);

```

Die Zugehörigkeit eines Klosters zu einem Bistum ist in der Eigenschaft Bistum bei den jeweiligen Klosterknoten gespeichert. Aus dieser Information werden in diesem Query die Bistumsknoten erstellt und die Klosterknoten den jeweiligen Bistumsknoten zugeordnet.

```

// Bistumsknoten erstellen
MATCH (k:Kloster)
MERGE (b:Bistum {name:k.bistum})
MERGE (b)-[bi:BISTUM]-(k)
RETURN count(bi);

```

Analog zu den Bistumern werden in diesem Query die Professionen erstellt und den einzelnen Personenknoten zugeordnet.

```

//Professionsknoten erstellen
MATCH (p:Person)
MERGE (pro:Profession {name:p.bezeichnung})
MERGE (pro)-[pr:PROFESSION]-(p)
RETURN count(pr);

```

9.3 Zusammenfassung

In diesem Abschnitt wurden die Prinzipien für den Import von json-Dateien am Beispiel der Daten des Projekts Germania Sacra vorgestellt.

Im geplanten Folgekapitel werden die Analyse von json-Daten und der Import komplexerer json-Strukturen erläutert werden.

[^eeaa]: Zu diesem Abschnitt vgl. <http://www.germania-sacra.de/> (zuletzt abgerufen am 07.03.2019).

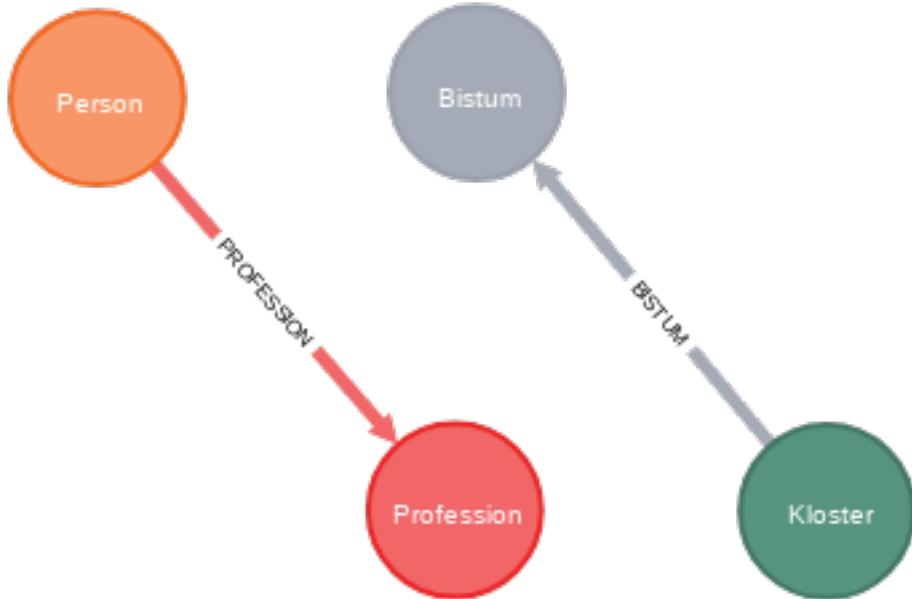


Abbildung 65: Schema der importierten json-Daten (Quelle:Kuczera).)

10 Netzwerkanalyse mit neo4j

10.1 Grundlagen zur Netzwerkanalyse

10.1.1 Vorbemerkungen

Bei der Netzwerkanalyse handelt es sich um einen relationalen Forschungsansatz, bei dem Methoden aus der Graphen- und Netzwerktheorie sowie der Statistik zur Anwendung kommen.³⁹ Aus den bisherigen Abschnitten sind Beziehungen (**Kanten**) von Entitäten (**Knoten**) in einem Netzwerk (**Graph**) bereits bekannt. Weitere wichtige Begriffe sind die **Dyade** als kleinste mögliche Analyseeinheit eines Netzwerkes. Sie umfasst alle möglichen Beziehungen zwischen zwei Knoten. Eine **Triade** bezieht alle möglichen Beziehungen zwischen drei Knoten mit ein. Bei einer **Clique** sind mindestens drei Knoten

³⁹Die Informationen und Abbildungen in diesem Abschnitt stammen aus dem Kurs Historisch-archäologische Netzwerkanalyse von Aline Deicke und Marjam Trautmann, der im Rahmen der International Summer School in Mainz stattfand (abgerufen am 07.02.2019).

vollständig miteinander verbunden. Als **Geodätischer Abstand** (in neo4j *shortest path*) wird die kürzeste Verbindung zwischen zwei Knoten bezeichnet.

10.1.2 Überblick zu den Netzwerkmaßen

Grundlegende Maße in der Netzwerkanalyse sind

- **Dichte** als Quotient zwischen tatsächlichen Anzahl der Kanten und der maximal möglichen Anzahl der Kanten.
- **Entfernungsmaße**, z.B. geodätische Abstände, Durchmesser des Netzwerks etc.
- **Reziprozität** als Quotient zwischen der Anzahl bidirektonaler und einseitigen Beziehen.
- **Clustering** beispielsweise als Anzahl und Art von Triaden.

Eine wichtige Rolle spielen auch die Zentralitätsmaße (Beispiele):

- Bei der **Degree Centrality** werden pro Knoten die Anzahl der Verbindungen zu anderen Knoten betrachtet.
- Bei der **Betweenes Centrality** wird die Anzahl der über einen Knoten laufenden möglichen Verbindungen zwischen zwei anderen Knoten erhoben.
- Die **Closeness Centrality** erhebt die Nähe zu allen anderen Knoten.
- Die **Eigenvektor Centrality** misst die Verbindung zu “einflussreichen” Knoten.

10.1.3 Beispiel: Zentralitätsmaße

Die folgende Abbildung zeigt einen kleinen Beispielgraphen, an dem einige Zentralitätsmaße erklärt werden sollen.⁴⁰

Beispielgraph für Zentralitätsmaße aus D. Krackhardt, Assessing the Political Landscape: Structure, Cognition, and Power in Organizations. Administrative Science Quarterly 35, 2, 1990, S. 351.

⁴⁰Vgl. zu diesem Abschnitt D. Krackhardt, Assessing the Political Landscape: Structure, Cognition, and Power in Organizations. Administrative Science Quarterly 35, 2, 1990, S. 342-369 (abgerufen am 07.02.2019).

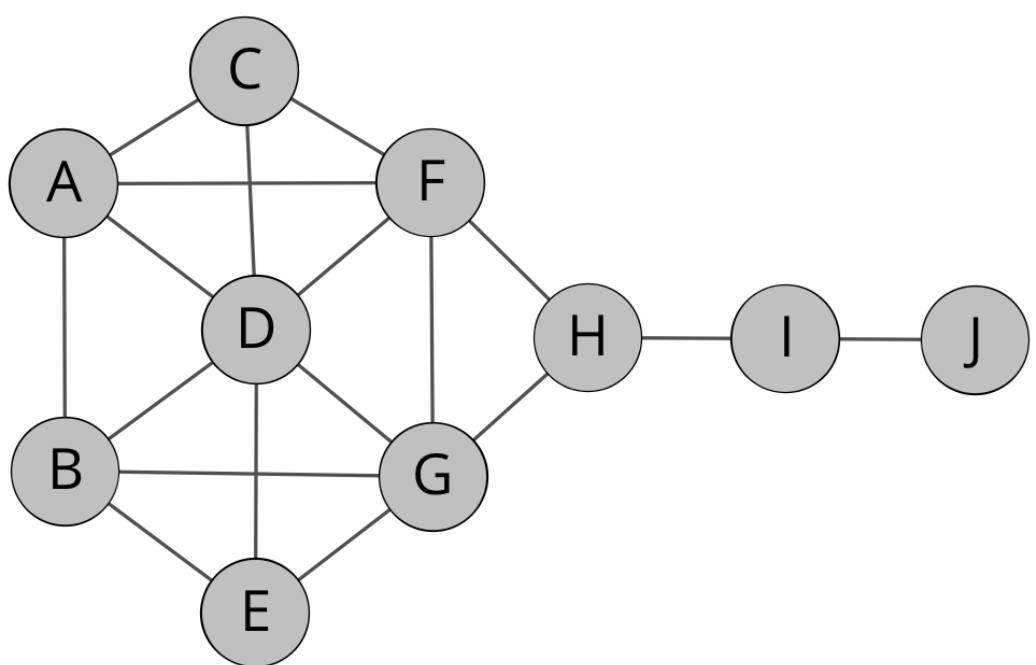


Abbildung 66: Beispielgraph für Zentralitätsmaße aus D. Krackhardt, Assessing the Political Landscape: Structure, Cognition, and Power in Organizations. Administrative Science Quarterly 35, 2, 1990, S. 351, <http://dx.doi.org/10.2307/2393394>.

- Bei der Berechnung der **Dichte** wird der Quotient zwischen der tatsächlichen Anzahl der Kanten und der maximal möglichen Anzahl der Kanten berechnet. Die Formel hierfür lautet

$$\text{Dichte des Netzwerks} = 2m / (n * (n - 1))$$

wobei m die Anzahl der vorhandenen Kanten ist und n die Anzahl der Knoten. Für unser Beispiel ergibt sich damit:

$$2 * 18 / (10 * (10 - 1)) = 0,4$$

womit die Dichte des Netzwerks 0,4 beträgt.

- Die höchste **Degreeenes Centrality** hat mit 6 Kanten der Knoten D, was mehr als bei allen anderen ist. Den ersten Platz bei der **Betweenes Centrality** teilen sich die Knoten D, F, G I und H.
- Die höchste **Closeness** besteht zwischen den Knoten F und G.
- Der größte **Eigenvektor** besteht zwischen den Knoten D, F und G.
- Die Knoten F und G sind **strukturell äquivalent**.

Mit diesen Vorbemerkungen als Hintergrund werden in den folgenden Abschnitten Netzwerkanalyse-Algorithmen auf eine aufbereitete Graphdatenbank der Regesten Kaiser Heinrichs IV. angewendet.

10.2 Die Register der Regesta Imperii

Grundlage der hier verwendeten Netzwerkdaten sind die Nennungen von Personeneinträgen im Register in den Regesten. Da die hier vorgestellten Netzwerkanalyse-Algorithmen nur mit unimodalen Netzwerken arbeiten können, also Netzwerken, die nur Knoten eines Typs enthalten, muss die Regestendaten entsprechend erweitert werden. Dabei wird davon ausgegangen, dass zwei Personen, die gemeinsam in einem Regest genannt sind, etwas miteinander zu tun haben. Diese Verbindung wird durch eine **APPEARS_WITH**-Kante dargestellt, da die gemeinsame Rolle im Regest nicht näher qualifiziert werden kann.

Für diesen Abschnitt werden als Datenbeispiel die Regesten Heinrichs IV. in einer Graphdatenbank verwendet. Die Erstellung der Graphdatenbank

wird im Kapitel Regestenmodellierung im Graphen beschrieben. Auf dieser Datengrundlage werden dann noch zusätzliche Kantentypen erstellt. Mit dem folgenden cypher-Query werden zwischen Personeneinträgen des Registers, die gemeinsam in einem Regest genannt sind, APPEARS_WITH-Kanten erstellt.

```

MATCH (n1:IndexPerson)-[r1:PERSON_IN]->
(:Regesta)<-[r2:PERSON_IN]-(n2:IndexPerson)
WHERE id(n1) <> id(n2)
WITH n1, count(r1) AS c, n2
CREATE (n1)-[k:APPEARS_WITH]->(n2)
SET k.count = c;
```

10.3 Explorative Datenanalyse oder was ist in der Datenbank

Mit den in diesem Abschnitt vorstellten Queries lassen sich Graphen explorativ erfassen. Mit dem folgenden Query findet man alle im Graph vorkommenden Typen von Knoten und die jeweiligen Häufigkeiten.

```

CALL db.labels()
YIELD label
CALL apoc.cypher.run("MATCH (:`"+label+"`")
RETURN count(*) as count", null)
YIELD value
RETURN label, value.count as count
ORDER BY label;
```

Der nächste Query führt die gleiche Untersuchung für die in der Graphdatenbank vorhanden Kantentypen durch.

```

CALL db.relationshipTypes()
YIELD relationshipType
CALL apoc.cypher.run("MATCH ()-[: " + `relationshipType` + "]->()
RETURN count(*) as count", null)
YIELD value
RETURN relationshipType, value.count AS count
ORDER BY relationshipType;
```

Mit diesen Queries lässt sich bei unbekannten Graphdatenbanken ein erster Überblick zur statistischen Verteilung von Knoten- und Kantentypen erstellen.

10.4 Zentralitätsalgorithmen in der historischen Netzwerkanalyse

Im folgenden Abschnitt werden verschiedene Zentralitätsalgorithmen zur Analyse der Personennetzwerke der Regesten Kaiser Heinrichs IV. verwendet. Im Zentrum steht hier zunächst die technische Anwendung. Die inhaltliche Analyse wird Gegenstand eines geplanten nächsten Kapitels sein.

10.4.1 PageRank

Der PageRank-Algorithmus bewertet und gewichtet eine Menge verknüpfter Knoten anhand ihrer Struktur.⁴¹ Auf Grundlage der Verlinkungsstruktur wird dabei jedem Knoten ein Gewicht, der sog. PageRank zugeordnet.

```
CALL algo.pageRank.stream("IndexPerson", "APPEARS_WITH",
{iterations:20})
YIELD nodeId, score
MATCH (node) WHERE id(node) = nodeId
RETURN node.name1 AS Person,
apoc.math.round(score,3)
ORDER BY score DESC;
```

10.4.2 Degree Centrality

```
MATCH (u:IndexPerson)
RETURN u.name1 AS name,
size((u)-[:APPEARS_WITH]->()) AS follows,
size((u)<-[:APPEARS_WITH]-() AS followers
ORDER by followers DESC;
```

⁴¹Zu PageRank vgl. <https://de.wikipedia.org/wiki/PageRank>.

10.4.3 Betweenes Centrality

```
// betweenness centrality
CALL algo.betweenness.stream("IndexPerson",
    "APPEARS_WITH", {direction: "OUTGOING", iterations: 10}) YIELD nodeId, centrality
MATCH (p:IndexPerson) WHERE id(p) = nodeId
RETURN p.name1 AS Name, centrality
ORDER by centrality DESC;
```

10.4.4 Closeness Centrality

```
// betweenness centrality
CALL algo.closeness.stream("IndexPerson", "APPEARS_WITH")
YIELD nodeId, centrality
MATCH (n:IndexPerson) WHERE id(n) = nodeId
RETURN n.name1 AS node, apoc.math.round(centrality,2)
ORDER BY centrality DESC
LIMIT 30;
```

10.5 Community Detection Algorithmen

10.5.1 Strongly Connected Components

```
CALL algo.scc.stream("IndexPerson", "APPEARS_WITH")
YIELD nodeId, partition
MATCH (u:IndexPerson) WHERE id(u) = nodeId
RETURN u.name1 AS name, partition
ORDER BY partition DESC;
```

10.5.2 Weakly Connected Components

```
CALL algo.unionFind.stream("IndexPerson", "APPEARS_WITH")
YIELD nodeId, setId
MATCH (u:IndexPerson) WHERE id(u) = nodeId
RETURN u.name1 AS name, setId;
```

10.5.3 Label Propagation

```
CALL algo.labelPropagation.stream("IndexPerson",
  "APPEARS_WITH", {direction: "OUTGOING", iterations: 10})
YIELD nodeId, label
MATCH (p:IndexPerson) WHERE id(p) = nodeId
RETURN p.name1 AS Name, label ORDER BY label DESC;
```

10.5.4 Louvain Modularity

```
CALL algo.louvain.stream("IndexPerson",
  "APPEARS_WITH", {})
YIELD nodeId, community
MATCH (user:IndexPerson) WHERE id(user) = nodeId
RETURN user.name1 AS user, community
ORDER BY community;
```

10.5.5 Triangle count and Clustering Coefficient

```
CALL algo.triangle.stream("IndexPerson", "APPEARS_WITH")
YIELD nodeA, nodeB, nodeC
MATCH (a:IndexPerson) WHERE id(a) = nodeA
MATCH (b:IndexPerson) WHERE id(b) = nodeB
MATCH (c:IndexPerson) WHERE id(c) = nodeC
RETURN a.name1 AS nodeA, b.name1 AS nodeB, c.name1 AS node;
```

direkt aus dem Beispiel übernommen

```
CALL algo.triangleCount.stream('IndexPerson', 'APPEARS_WITH')
YIELD nodeId, triangles, coefficient
MATCH (p:IndexPerson) WHERE id(p) = nodeId
RETURN p.name1 AS name, triangles, coefficient
ORDER BY coefficient DESC;
```

nach der Anzahl der Dreiecksbeziehungen sortiert

```
CALL algo.triangleCount.stream('IndexPerson', 'APPEARS_WITH')
YIELD nodeId, triangles, coefficient
```

```

MATCH (p:IndexPerson) WHERE id(p) = nodeId
RETURN p.name1 AS name, triangles, coefficient
ORDER BY triangles DESC;

CALL algo.labelPropagation.stream("IndexPerson",
"APPEARS_WITH", {direction: "OUTGOING", iterations: 10})
YIELD nodeId, label
MATCH (p:IndexPerson) WHERE id(p) = nodeId
RETURN p.name1 AS Name, label ORDER BY label DESC;

CALL algo.triangle.stream("IndexPerson", "APPEARS_WITH")
YIELD nodeA, nodeB, nodeC
MATCH (a:IndexPerson) WHERE id(a) = nodeA
MATCH (b:IndexPerson) WHERE id(b) = nodeB
MATCH (c:IndexPerson) WHERE id(c) = nodeC
RETURN a.shortName AS nodeA, b.shortName AS nodeB, c.shortName AS node;

```

10.6 Zusammenfassung

In diesem Kapitel wurde die im Kapitel zur Graphmodellierung eingerichtete Graphdatenbank mit den Regesten Kaiser Heinrichs IV. für die Anwendung von Netzwerkanalyse-Algorithmen vorbereitet. Im zweiten Abschnitt wurden dann cypher-Queries für verschiedenen Netzwerkalgorithmen aufgelistet. In einem weiteren geplanten Kapitel werden die Ergebnisse dieser Algorithmen qualitativ ausgewertet.

11 Zusammenfassung

An Hand der verschiedenen Beispiel konnte gezeigt werden, dass Graphentechnologien hervorragend für die Modellierung, Speicherung und Analyse hochvernetzter Daten geeignet ist. Und die Beispiele konnten auch zeigen, dass die digitalen Geisteswissenschaften reich an hochvernetzten Daten sind. Gleichzeitig lassen sich mit dem einer Mind-Map sehr ähnlichen Modell Forschungsdaten und Forschungsfragestellungen tatsächlich in einer Weise modellieren, die dem menschlichen Denken sehr nahe kommt. Damit können

Graphentechnologien gleichsam als Brücke zwischen den geisteswissenschaftlichen Fachdisziplinen und den informationstechnologischen Herausforderungen und Perspektiven des digitalen Zeitalters dienen.

So gelingt es in den digitalen Geisteswissenschaften mit dem Graphenmodell bei der Modellierung und Strukturierung von Forschungsdaten und Forschungsfragestellung die Kluft zwischen Informatiker und Geisteswissenschaftler zu schließen, da der Graph eine für beide Seiten verständliche Plattform bietet. Für den Informatiker ist er hinreichend genau und berechenbar und für den Geisteswissenschaftler wegen seiner Schema- und Hierarchiefreiheit ausreichend flexibel. Gerade diese Eigenschaften, mit denen sich die beiden zentralen Zweige der Digitalen Geisteswissenschaften vereinen lassen, machen Graphen zu einem Schlüsselkonzept der Geisteswissenschaften des 21. Jahrhunderts.

12 Anhang

In diesem Kapitel werden Tipps und Tricks rund um typische Herausforderungen bei der Verwendung von Graphdatenbanken in den digitalen Geisteswissenschaften vorgestellt. Die Hinweise stammen oft von meinem Kollegen Stefan Armbruster von neo4j, dem an dieser Stelle nochmal herzlich für seine Unterstützung gedankt sei.

12.1 cypher-Dokumentation

Die Dokumentation von cypher findet sich auf den Seiten von neo4j: <https://neo4j.com/docs/developer-manual/current/>

12.2 Analyse der Graphdaten

12.2.1 Welche und jeweils wieviele Knoten enthält die Datenbank

Mit dem folgenden Query werden alle Typen von Knoten und deren jeweilige Häufigkeit aufgelistet.

```
CALL db.labels()
```

```

YIELD label
CALL apoc.cypher.run("MATCH (:`"+label+"`)
RETURN count(*) as count", null)
YIELD value
RETURN label, value.count as count
ORDER BY label

```

12.2.2 Welche Verknüpfungen gibt es in der Datenbank und wie häufig sind sie

```

CALL db.relationshipTypes()
YIELD relationshipType
CALL apoc.cypher.run("MATCH ()-[: " + `relationshipType` + "]->()
RETURN count(*) as count", null)
YIELD value
RETURN relationshipType, value.count AS count
ORDER BY relationshipType

```

12.2.3 Welche Knoten haben keine Kanten

```

MATCH (n)
WHERE size((n)--())=0
RETURN labels(n), count(labels(n)) AS Anzahl ORDER BY Anzahl DESC;

```

12.3 Weitere Labels für einen Knoten

Gegeben sind Knoten vom Typ IndexEntry, die in der Property type noch näher spezifiziert sind (z.B. Ort, Person, Sache etc.). Mit dem folgenden Query wird der Proptery type als zusätzliches Label angelegt.

```

MATCH (e:IndexEntry)
WHERE e.type IS NOT NULL
WITH e, e.type AS label
CALL apoc.create.addLabels(id(e), [label]) YIELD node
RETURN node;

```

Die Namen der Labels können auch selbst bestimmt werden.

```
MATCH (e:IndexEntry)
WHERE e.type = 'person'
WITH e
CALL apoc.create.addLabels(id(e), ['IndexPerson']) YIELD node
RETURN node;

MATCH (e:IndexEntry)
WHERE e.type = 'ereignis'
WITH e
CALL apoc.create.addLabels(id(e), ['IndexEvent']) YIELD node
RETURN node;

MATCH (e:IndexEntry)
WHERE e.type = 'sache'
WITH e
CALL apoc.create.addLabels(id(e), ['IndexThing']) YIELD node
RETURN node;

MATCH (e:IndexEntry)
WHERE e.type = 'ort'
WITH e
CALL apoc.create.addLabels(id(e), ['IndexPlace']) YIELD node
RETURN node;
```

12.4 CSV-Feld enthält mehrere Werte

Beim Import von Daten im CSV-Format in die Graphdatenbank kann es vorkommen, dass in einem CSV-Feld mehrere Werte zusammen stehen. In diesem Abschnitt wird erklärt, wie man diese Werte auseinandernehmen, einzeln im Rahmen des Imports nutzen kann.

In der Regel ist es von Vorteil, zunächst das CSV-Feld als eine Property zu importieren und in einem zweiten Schritt auseinanderzunehmen.

Angenommen wir haben Personen importiert, die in der Property `abschluss` eine kommaseparierte Liste von verschiedenen beruflichen Abschlüssen haben,

wie z.B. Lehre, BA-Abschluss, MA-Abschluss, Promotion.

In der Property `abschluss` steht zum Beispiel drin:

```
lic. theol., mag. art., dr. theol., bacc. art., bacc. bibl.  
theol.
```

Für die Aufteilung der Einzelwerte kann die `split`-Funktion verwendet werden, die einen String jeweils an einem anzugebenden Schlüsselzeichen (hier das Komma) auftrennt. Der Befehl hierzu sieht wie folgt auch:

```
MATCH (p:Person)  
FOREACH ( j in split(p.abschluss, ", ") |  
MERGE (t:Titel {name:j})  
MERGE (t)-[:ABSCHLUSS]-(p)  
);
```

Der Query trennt die Liste von Abschlüssen jeweils beim Komma, erstellt mit dem `MERGE`-Befehl einen Knoten für den Abschluss (falls noch nicht vorhanden) und verlinkt diesen Knoten dann mit dem Personenknoten. Zu beachten ist, dass die im CSV-Feld vorhandenen Begriffe konsistent benannt sein müssen.

12.5 Regluäre Ausdrücke

Mit dem Befehl `apoc.text.regexGroups` ist es möglich, reguläre Ausdrücke zum Auffinden und Ändern von Property-Werten zu nutzen.

Beispiel: Überlieferung des Regest RI III,2,3 n. 3:

```
Herim. Aug. 1051 (<link http://opac.regesta-imperii.de/lang_de/  
kurztitelsuche_r.php?kurztitel=pertz,_hermann_von_reichenau>SS 5, 129</link>);  
vgl. Wibert, V. Leonis IX. II, 7 (<link  
http://opac.regesta-imperii.de/lang_de/kurztitelsuche_r.php?  
kurztitel=watterich,_pontificum_romanorum_vitae>Watterich 1, 159</link>).
```

Mit dem folgenden Query werden in den Überlieferungsteilen der Regesten Kaiser Heinrichs IV. die Verlinkungen der Literatur rausgesucht und für jeden Link per `MERGE` ein Knoten erzeugt. Anschließend werden die neu erstellen Knoten mit den jeweiligen Regesten über eine `REFERENCES`-Kante verbunden.

```

MATCH (reg:Regesta)
WHERE reg.archivalHistory CONTAINS "link"
UNWIND apoc.text.regexGroups(reg.archivalHistory, "<link (\\\S+)>(\\\S+)</link>") as
MERGE (ref:Reference {url:link[1]}) ON CREATE SET ref.title=link[2]
MERGE (reg)-[:REFERENCES]->(ref);

```

12.6 Vorkommende Wörter in einer Textproperty zählen

Werden Texte in der Property source eines Knotens l gespeichert, kann man sich mit folgendem Query die Häufigkeit der einzelnen Wörter anzeigen lassen.

```

match (l:Letter)
return apoc.coll.frequencies(
    apoc.coll.flatten(
        collect(
            split(
                apoc.text.regreplace(l.source, "[^a-zA-Z0-9ÄÖÜäöüß ]", "")
            ),
            " ")
        )
    );

```

In der folgenden Fassung wird die Liste noch nach Häufigkeit sortiert.

```

match (l:Letter)
with apoc.coll.frequencies(
    apoc.coll.flatten(collect(
        split(
            apoc.text.regreplace(l.source, "[^a-zA-Z0-9ÄÖÜäöüß ]", "")
        , " ")
    )
))
) as freq
unwind freq as x
return x.item, x.count order by x.count desc

```

12.7 MERGE schlägt fehl da eine Property NULL ist

Der MERGE-Befehl entspricht in der Syntax dem CREATE-Befehl, überprüft aber bei jedem Aufruf, ob der zu erstellende Knoten bereits in der Datenbank existiert. Bei dieser Überprüfung werden alle Propertys des Knoten verglichen. Falls also ein vorhandener Knoten eine Property nicht enthält, wird ein weiterer Knoten erstellt. Umgekehrt endet der MERGE-Befehl mit einer Fehlermeldung, wenn eine der zu prüfenden Propertys NULL ist.

Gerade beim Import von CSV-Daten leistet der MERGE-Befehl in der Regel sehr gute Dienste, da man mit ihm bereits beim Import einer Tabelle weitere Knotentypen anlegen und verlinken kann. Oft kommt es aber vor, dass man sich nicht sicher ist, ob eine entsprechende Property in allen Fällen existiert. Hier bietet es sich an, vor dem MERGE-Befehl mit einer WHERE-Clause die Existenz der Property zu überprüfen.

Im folgenden Beispiel importierten wir Personen aus einer CSV-Liste, bei denen pro Person jeweils eine ID, ein Name und manchmal ein Herkunftsor angegeben ist. Im ersten Schritt werden im CREATE-Statement die Personen erstellt und auch der Herkunftsor als Property angelegt, der aber auch NULL sein kann.

```
LOAD CSV WITH HEADERS FROM "file:///import.csv" AS line
CREATE (p:Person {pid:line.ID_Person, name:line.Name, herkunft:line.Herkunft});
```

Im zweiten Schritt wird nun der LOAD CSV-Befehl nochmals ausgeführt und über die WHERE-Clause nur jene Fälle weiter bearbeitet, in denen die Property Herkunft nicht NULL ist. Nach der WHERE-Clause wird über den MATCH-Befehl zunächst der passende Personenknoten aufgerufen, anschließend per MERGE-Befehl der Ortsknoten erstellt (falls noch nicht vorhanden) und schließlich mit MERGE beider verknüpft.

```
LOAD CSV WITH HEADERS FROM "file:///import.csv" AS line
WHERE line.Herkunft IS NOT NULL
MATCH (p:Person {pid:line.ID_Person})
MERGE (o:Ort {ortsname:line.Herkunft})
MERGE (p)-[:HERKUNFT]->(o);
```

12.8 Der WITH-Befehl

Da cypher eine deklarative und keine imperative Sprache ist gibt es bei der Formulierung der Querys Einschränkungen.⁴² Hier hilft oft der WITH-Befehl weiter, mit dem sich die o.a. beiden Befehle auch in einem Query vereinen lassen:

```
LOAD CSV WITH HEADERS FROM "file:///import.csv" AS line
CREATE (p:Person {pid:line.ID_Person, name:line.Name, herkunft:line.Herkunft})
WITH line, p
WHERE line.Herkunft IS NOT NULL
MERGE (o:Ort {ortsname:line.Herkunft})
MERGE (p)-[:HERKUNFT]->(o);
```

Der LOAD CSV-Befehl lädt die CSV-Datei und gibt sie zeilenweise an den CREATE-Befehl weiter. Dieser erstellt den Personenknoten. Der folgende WITH-Befehl stellt quasi alles wieder auf Anfang und gibt an die nach ihm kommenden Befehle nur die Variablen line und p weiter.

12.9 Knoten hat bestimmte Kante nicht

Am Beispiel der Regesta-Imperii-Graphdatenbank der Regesten Kaiser Friedrichs III. werden mit dem folgenden Cypher-Query alle Regestenknoten ausgegeben, die keine PLACE_OF_ISSUE-Kante zu einem Place-Knoten haben:

```
MATCH (reg:Regesta)
WHERE NOT
(reg)-[:PLACE_OF_ISSUE]->(:Place)
RETURN reg;
```

12.10 Häufigkeit von Wortketten

Am Beispiel des DTA-Imports von Berg Ostasien wird mit dem folgenden Query die Häufigkeit von Wortketten im Text ausgegeben:

⁴²Hierzu vgl. https://de.wikipedia.org/wiki/Deklarative_Programmierung zuletzt abgerufen am 12.6.2018.

```

MATCH p=(n1:Token)-[:NEXT_TOKEN]->(n2:Token)-[:NEXT_TOKEN]->(n3:Token)
WITH n1.text as text1, n2.text as text2, n3.text as text3, count(*) as count
WHERE count > 1 // evtl höherer Wert hier
RETURN text1, text2, text3, count ORDER BY count DESC LIMIT 10

```

12.11 Liste von Briefknoten nach Datum verkettten

Gegeben sei eine Menge von Briefknoten, die das Absendedatum in der Property sendDate abgespeichert haben. Der folgende Query verkettet die Briefe in der Reihenfolge des Absendedatums mit NEXT LETTER-Kanten.

```

MATCH (n:Brief)
WITH n ORDER BY n.sendDate
WITH collect(n) as briefe
CALL apoc.nodes.link(briefe, "NEXT LETTER")
RETURN count(*)

```

12.12 Die Apoc-Bibliothek

Die Funktionalitäten sind bei neo4j in verschiedene Bereiche aufgeteilt. Die Datenbank selbst bringt Grundfunktionalitäten mit. Um Industriestandards zu genügen haben diese Funktionen umfangreiche Tests und Prüfungen durchlaufen. Weiteregehende Funktionen sind in die sogenannte *apoc-Bibliothek* ausgelagert, die zusätzlich installiert werden muss. Diese sogenannten *user defined procedures* sind benutzerdefinierte Implementierungen bestimmter Funktionen, die in cypher selbst nicht so leicht ausgedrückt werden können. Diese Prozeduren sind in Java implementiert und können einfach in Ihre Neo4j-Instanz implementiert und dann direkt von Cypher aus aufgerufen werden.⁴³

Die APOC-Bibliothek besteht aus vielen Prozeduren, die bei verschiedenen Aufgaben in Bereichen wie Datenintegration, Graphenalgorithmen oder Datenkonvertierung helfen.

⁴³Vgl. <https://guides.neo4j.com/apoc> (zuletzt aufgerufen am 11.04.2018).

12.12.1 Installation in neo4j

Die Apoc-Bibliothek lässt sich unter <http://github.com/neo4j-contrib/neo4j-apoc-procedures/releases/> herunterladen und muss in den plugin-Ordner der neo4j-Datenbank kopiert werden.

12.12.2 Installation unter neo4j-Desktop

In *neo4j-Desktop* kann die Apoc-Bibliothek jeweils pro Datenbank im Management-Bereich über den Reiter **plugins** per Mausklick installiert werden.

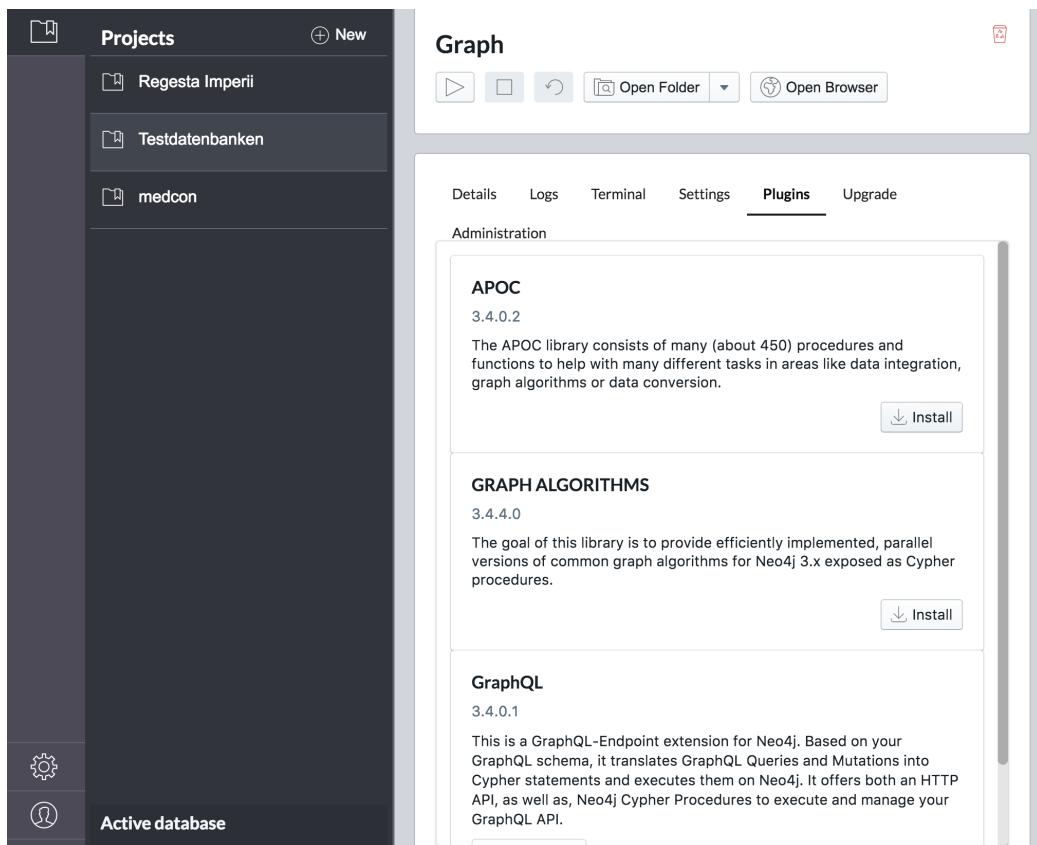


Abbildung 67: Installation der apoc-Bibliothek in neo4j-Desktop

12.12.3 Liste aller Funktionen

Nach dem Neustart der Datenbank stehen die zusätzlichen Funktionen zur Verfügung. Mit folgendem Befehl kann überprüft werden, ob die Apoc-Bibliotheken installiert sind:

```
CALL dbms.functions()
```

Wenn eine Liste mit Funktionen ausgegeben wird, war die Installation erfolgreich. Falls nicht, sollte die Datenbank nochmals neu gestartet werden.

12.12.4 Dokumentation aller Funktionen

In der Dokumentation der apoc-Bibliothek sind die einzelnen Funktionen genauer beschrieben.

12.13 apoc.xml.import

Mit dem Befehl apoc.xml.import ist es möglich, einen xml-Baum 1:1 in die Graphdatenbank einzuspielen. Die Dokumentation findet sich hier.

Beispielbefehl: call apoc.xml.import("URL", {createNextWordRelationships: true}) yield node return node;

Kantentyp	Beschreibung
:IS_CHILD_OF	Verweis auf eingeschachteltes Xml-Element
:FIRST_CHILD_OF	Verweis auf das erste untergeordnete Element
:NEXT_SIBLING	Verweis auf das nächste Xml-Element auf der gleichen Ebene
:NEXT	Erzeugt eine lineare Kette durch das gesamte XML-Dokument und gibt so die Serialität des XMLs wieder
:NEXT_WORD	Verbindet Wortknoten zu einer Kette von Wortknoten. Wird nur erzeugt, wenn createNextWordRelationships:true gesetzt wird

12.14 (apoc.load.json)

(Dieser Abschnitt befindet sich gerade in Bearbeitung)

```
create constraint on (p:Person) assert p.id is unique;
create constraint on (p:AristWork) assert p.id is unique;
create constraint on (p:Manuscript) assert p.id is unique;

call apoc.load.json("file:///var/lib/neo4j/import/cagb-graph-test-v1.json") yield
unwind keys(value.persons) as personId
merge (personNode:Person{id:personId})
set personNode = value.persons[personId];

call apoc.load.json("file:///var/lib/neo4j/import/cagb-graph-test-v1.json") yield
unwind keys(value.aristWorks) as aristWorksId
merge (aristWorksNode:AristWork{id:aristWorksId})
set aristWorksNode = value.aristWorks/aristWorksId];

call apoc.load.json("file:///var/lib/neo4j/import/cagb-graph-test-v1.json") yield
unwind keys(value.mss) as msId
merge (msNode:Manuscript{id:msId})
set msNode = value.mss[msId];

call apoc.load.json("file:///var/lib/neo4j/import/cagb-graph-test-v1.json") yield
unwind value.`ms-person-rel` as rel
match (start:Person{id:rel.person})
match (end:Manuscript{id:rel.ms})
with start, end, rel
call apoc.merge.relationship(start, toUpper(rel.rel), {}, {}, end) yield rel as du
return count(*);

call apoc.load.json("file:///var/lib/neo4j/import/cagb-graph-test-v1.json") yield
unwind value.`ms-ms-rel` as rel
merge (start:Manuscript{id:rel.ms})
merge (end:Manuscript{id:rel.`other-ms`})
with start, end, rel
call apoc.merge.relationship(start, toUpper(rel.rel), {}, {}, end) yield rel as du
return count(*);
```

```

call apoc.load.json("file:///var/lib/neo4j/import/cagb-graph-test-v1.json") yield
unwind value.`ms-aristWork-rel` as rel
match (start:Manuscript{id:rel.ms})
match (end:AristWork{id:rel.aristWork})
with start, end, rel
call apoc.merge.relationship(start, toUpper(rel.rel), {}, {}, end) yield rel as du
return count(*);

json-example

{
  "mspersonrel": [
    {
      "ms": "69686",
      "person": "d3f1",
      "rel": "author-contained"
    },
    {
      "ms": "69686",
      "person": "p3366450e-0387-43d4-9f04-7f0f1c08dff8",
      "rel": "scribe"
    },
    {
      "ms": "69686",
      "person": "p8c827441-77b4-4e12-8209-7ce8f06060f1",
      "rel": "scribe"
    }
  ],
  "persons": {
    "d19f17": {
      "label": "Castro, Juan Pàez de",
      "id": "d19f17"
    },
    "d10f30": {
      "label": "Augustinus (Aurelius Augustinus)",
      "id": "d10f30"
    },
    "d22f20": {
      "label": "Manouel\n Chrysoloras",
      "id": "d22f20"
    }
  }
}

```

```
},
"aristWorks": {
    "EE": {
        "label": "Ethica ad Eudemum (EE)",
        "id": "EE"
    },
    "Parva-Naturalia": {
        "label": "Parva naturalia (Parva Naturalia)",
        "id": "Parva-Naturalia"
    },
    "Hist.-An.": {
        "label": "Historia animalium (Hist. An.)",
        "id": "Hist.-An."
    }
}
```