



BEUTH HOCHSCHULE FÜR TECHNIK BERLIN  
University of Applied Sciences

Masterarbeit

## Medieninformatik

Fachbereich VI – Informatik und Medien

---

# Untersuchung der Konfliktmanagementstrategien verschiedener offlinefähiger Systeme

---

Berlin, den 28. April 2018

*Autorin:*

Jacoba BRANDNER

*Matrikelnummer:*

833753

*Betreuer:*

Herr Prof. Dr. Hartmut SCHIRMACHER

*Gutachterin:*

Frau Prof. Dr. Petra SAUER

## **Abstract**

In dieser Arbeit wird ...

## **Abstract**

This work includes ...

# INHALT

<b>1</b>	<b>Einführung</b>	<b>5</b>
1.1	Motivation . . . . .	5
1.2	Zielstellung . . . . .	5
<b>2</b>	<b>Grundlagen</b>	<b>6</b>
2.1	Offline First . . . . .	6
2.1.1	Anforderungen an Offline-First Anwendungen . . . . .	6
2.1.2	Progressive Web Apps . . . . .	7
2.2	Konflikte . . . . .	8
2.2.1	Git . . . . .	9
2.2.2	Consistency Availability Partition tolerance (CAP) Theorem . . . . .	9
2.3	Sync in verteilten Systemen . . . . .	9
2.3.1	LWW . . . . .	9
2.3.2	OT . . . . .	9
2.3.3	CRDT . . . . .	9
2.4	Das CouchDB Replikationsmodell . . . . .	9
2.4.1	schlussendliche Konsistenz . . . . .	10
2.4.2	Replikation? . . . . .	10
2.4.3	Konfliktmanagement . . . . .	10
<b>3</b>	<b>Bestehende offlinefähige Systeme / Konzepte</b>	<b>11</b>
3.1	Offline-First Frameworks/Bibliotheken . . . . .	11
3.1.1	git? . . . . .	11
3.1.2	Realm . . . . .	11
3.1.3	Redux Offline . . . . .	12
3.1.4	react-native-offline . . . . .	14
3.1.5	offline-plugin für webpack . . . . .	14
3.1.6	hoodie . . . . .	15
<b>4</b>	<b>Szenarien</b>	<b>17</b>
4.1	Szenarien bei der Datenübertragung . . . . .	17
4.2	Szenarien zur Konfliktentstehung . . . . .	19

<b>5 Anforderungsdefinition</b>	<b>23</b>
5.1 Anwendungsfälle . . . . .	23
5.2 Funktionalität . . . . .	23
5.3 User experience? Bedienoberfläche? . . . . .	24
 <b>Abkürzungen</b>	 <b>25</b>
 <b>Glossar</b>	 <b>27</b>
 <b>Abbildungsverzeichnis</b>	 <b>29</b>
 <b>Literaturverzeichnis</b>	 <b>29</b>
 <b>Anhang</b>	 <b>32</b>

# 1 EINFÜHRUNG

We live in a disconnected & battery powered world, but our technology and best practices are a leftover from the always connected & steadily powered past. [off]

Heutzutage besitzen mehr als fünf Milliarden Menschen ein Mobiltelefon und drei Milliarden haben Zugang zum Internet [Ban16].

langsame Verbindungen, Unterbrechungen. Auch bei 3G und 4G ist die Latenz schrecklich (Lie-Fi?) -> Offline-First Apps können eine bessere User experience bieten.

## 1.1 MOTIVATION

Ich möchte eine offlinefähige (mobile?) Anwendung entwickeln und stelle mir folgende Fragen.

Welche Software/ Framework benutze ich dazu?

Auf was muss ich bei der Auswahl achten?

Was erwarte ich von einer offline fähigen App?

(funktioniert und kein Datenverlust) -> Synchronisation und Konfliktmanagement

## 1.2 ZIELSTELLUNG

Wichtig: Offline nutzbar ohne Datenverlust.

Untersuchung des Verhaltens bei Konflikten (verursacht durch paralleles Arbeiten ohne Internetverbindung).

Wie leicht/schwer ist es zu implementieren? konkret werden. Definition offlinefähig

## 2 GRUNDLAGEN

Was bedeutet offlinefähig?

Native Applikationen (Apps) existieren und funktionieren grundsätzlich solange offline, bis sie versuchen online Daten abzurufen.

### 2.1 OFFLINE FIRST

Offline-First heißt, die Bestandteile einer Anwendung so zu verwalten, dass nach der ersten Verwendung keine Internetverbindung mehr notwendig ist um deren grundlegenden Funktionen zu nutzen. [Quelle](#)

Eine Anwendung, die für den Offline-Gebrauch entwickelt wurde, ist sowohl mit, als auch ohne Internetverbindung vollständig einsatzbereit. Bei einer bestehenden Internetverbindung ist das Laden der Assets aus dem Cache schneller als aus dem Netz. Daten, die zuerst lokal gespeichert werden, gehen auch bei plötzlichen Verbindungsverlust nicht verloren.

#### 2.1.1 ANFORDERUNGEN AN OFFLINE-FIRST ANWENDUNGEN

Eine Webanwendung besteht grundsätzlich aus zwei Bestandteilen: Assets und benutzerInnen generierte Daten.

Um offline nutzbar zu sein, müssen einige Voraussetzungen erfüllt werden.

- müssen auf dem Endgerät gespeichert werden
- Serverseitige (nicht lokal) Datenbank && Synchronisation zwischen Server und Client
- Kollaborativ && Sync zwischen allen Beteiligten
- Synchronisation erfordert den Umgang mit Konflikten
- Kein Datenverlust

[merge mit PWA?](#)

### 2.1.2 PROGRESSIVE WEB APPS

Progressive Web App (PWA) ist eine Bezeichnung für eine mobil nutzbare Webseite, die eine Brücke zwischen der nativen Applikation und einer Webseite schlägt. Der Begriff PWA wurde im Jahr 2015 von Alex Russel und seiner Frau Frances Berriman geprägt. Dieser beschreibt Webseiten, die die positiven Funktionen von nativen Applikationen mitbringen, aber statt über App Stores installiert zu werden, im Webbrowser existieren. Die Webseiteninhalte sind ohne die Installation sofort und jederzeit für die NutzerInnen abrufbar. Schon beim zweiten Besuch der Webseite ist die Ladezeit der Daten verkürzt und sie ist offline, oder auch bei schlechter Internetverbindung nutzbar. Nach mehrmaligem Aufruf kann die PWA über den Browser installiert und zum Startbildschirm hinzugefügt werden. Russel und Berriman legen folgende Eigenschaften einer PWA fest:

**Responsive**

to fit any form factor

**Connectivity independent**

Progressively-enhanced with Service Workers to let them work offline

**App-like-interactions**

Adopt a Shell + Content application model to create appy navigations & interactions

**Fresh**

Transparently always up-to-date thanks to the Service Worker update process

**Safe**

Served via TLS (a Service Worker requirement) to prevent snooping

**Discoverable**

Are identifiable as “applications” thanks to W3C Manifests and Service Worker registration scope allowing search engines to find them

**Re-engageable**

Can access the re-engagement UIs of the OS; e.g. Push Notifications

**Installable**

to the home screen through browser-provided prompts, allowing users to “keep” apps they find most useful without the hassle of an app store

**Linkable**

meaning they’re zero-friction, zero-install, and easy to share. The social power of URLs matters.

Näher erläutern? [Rus15].

SERVICEWORKER

LOCALFORAGE UND ASYNCSTORAGE

INDEXEDDB

## 2.2 KONFLIKTE

Verteilte Systeme: Das ist ein mächtiger Begriff für viele Ideen und Konzepten, aber es läuft in der Regel darauf hinaus: Da sind zwei oder mehr Computer, die durch ein Netzwerk verbunden sind und es wird versucht, dass einige der Daten auf beiden Computern gleich aussehen. ==> Ein System das zuverlässig über ein Netzwerk funktioniert.

Zwei Geräte, ein Server, über Netzwerk verbunden.

Spezielle Eigenschaft von Netzwerken: Verbindung kann jederzeit abbrechen: Acht Irrtümer der verteilten Datenverarbeitung:

### 1. Das Netzwerk ist zuverlässig

Der Strom kann ausfallen oder Glasfaserkabel können kaputt sein — Das Netzwerk ist nicht zuverlässig.

### 2. Die Latenz ist gleich null

Glasfaserkabel werden durch Mikrowellen (oder andere Technologien) ersetzt um Millisekunden an Zeit zu sparen. Das würde nicht passieren, wäre die Latenz bei null. Es dauert nun mal eine gewisse Zeit(ms) wenn ein Signal eine (geografisch)weite Strecke zurücklegen muss — Die Latenz ist nicht gleich null.

### 3. Die Bandbreite ist unendlich

Daten können nicht schneller fließen als die Komponenten die sie verarbeiten (Middleware, Datenbank ...) — Die Bandbreite ist nicht unendlich.

### 4. Das Netzwerk ist sicher

Der HEARTBEAT-BUG<sup>1</sup>, der im Jahr 2014 behoben wurde und die Sicherheitslücke im ICE-Wireless Local Area Network (WLAN) im Jahr 2016<sup>2</sup> sind nur zwei Beispiele die zeigen, dass das Netzwerk nicht sicher ist.

### 5. Die Netzwerkstruktur wird sich nicht ändern

Eine Datenbank kann beispielsweise über mehrere Server verteilt sein, die (teilweise) voneinander abhängig sind. Ein Server mit Abhängigkeiten kann ausfallen, es kann eine Aktualisierung für einen anderen Server geben — die Struktur ändert sich.

### 5. Die Netzwerkstruktur wird sich nicht ändern

Eine Datenbank kann beispielsweise über mehrere Server verteilt sein, die (teilwei-

---

<sup>1</sup><http://heartbleed.com/> - Zugriff: 07.04.2018

<sup>2</sup><https://netzpolitik.org/2016/datenschutz-im-zug-deutsche-bahn-will-sicherheitsluecke-in-neuem-ice-wlan-schliessen/> - Zugriff: 07.04.2018



se) voneinander abhängig sind. Ein Server mit Abhängigkeiten kann ausfallen, es kann eine Aktualisierung für einen anderen Server geben — die Struktur ändert sich.

### 6. Es gibt eineN AdministratorIn

Es kann beliebig viele AdministratorInnen geben.

### 7. Die Datentransportkosten sind gleich null

Netflix bezahlte anfang 2014 diversen InternetanbieterInnen dafür, dass Netflix KundInnen bevorzugten Internetzugang haben.

### 8. Das Netzwerk ist homogen

Es gibt verschiedene Arten von Netzwer: 3G, 4G, LTE, WiFi. Wird beeinflusst durch Hardware (Smartphone, Tablet, PC, Laptop, Router ...) [fal]

## 2.2.1 GIT

Beschreiben wie Git Konflikte löst.

## 2.2.2 CAP THEOREM

## 2.3 SYNC IN VERTEILTEN SYSTEMEN

Es stellt sich heraus, dass die Implementierung dieser Art von Echtzeit-Zusammenarbeit alles andere als trivial ist. Im Folgenden werden die drei Strategien Operational Transformation (OT), Conflict-free replicated data type (CRDT) und Last-Write-Wins (LWW) vorgestellt plus CouchDBs Peplikationsmodell.

### 2.3.1 LWW

### 2.3.2 OT

### 2.3.3 CRDT

## 2.4 DAS COUCHDB REPLIKATIONSMODELL

Aufgabe der Replikation von CouchDB ist die Synchronisation 2+n Datenbanken. Lösungen: Zuverlässige **Synchronisation** von Datenbanken auf verschiedenen Geräten. **Verteilung** der Daten über ein Cluster von DB-Instanzen die jeweils einen Teil des requests beantworten (Lastverteilung) und **Spiegelung** der Daten über geografisch weit verteilte Standorte.

Durch die inkrementelle (schrittweise) Arbeitsweise kann CouchDB genau dort weitermachen wo es unterbrochen wurde wenn während der Replikation ein Fehler auftritt, beispielsweise durch eine ausfallende Netzwerkverbindung *Es werden auch nur die Daten übertragen, die notwendig sind, um die Datenbanken zu synchronisieren.*

Das Besondere an CouchDB ist, dass es darauf ausgerichtet ist, Fehler/Konflikte vernünftig zu behandeln statt anzunehmen es träten keine auf (vgl. [ALS10] S. 7f). Wie oben beschrieben, gibt es in Verteilten Systemen einige Fehler die auftreten können.

*Das CouchDB Replikationsmodell erlaubt eine nahtlose, peer-to-peer (direkte) Datensynchronisation zwischen beliebig vielen Geräten. Das CouchDB Replikationsprotokoll ist in CouchDB selbst implementiert, das die Serverkomponente abdeckt. Dann gibt es das PouchDB-Projekt, das dasselbe Protokoll in JavaScript implementiert, das auf Browser- und Node.js-Anwendungen abzielt. das deckt Ihre Kunden und dev-Server ab. Schließlich gibt es Couchbase Mobile und Cloudant Sync, die auf iOS und Android laufen und das CouchDB Synchronisationsprotokoll in Objective-C bzw. Java implementieren.*

Vektoruhr<sup>3</sup>

content addressable versions: Idee: Nimm den Objekthalt (content) und jag ihn durch eine Hashfunktion

### 2.4.1 SCHLUSSENDLICHE KONSISTENZ

LOKALE KONSISTENZ

VERTEILTE KONSISTENZ

### 2.4.2 REPLIKATION?

### 2.4.3 KONFLIKTMANAGEMENT

---

<sup>3</sup>[https://en.wikipedia.org/wiki/Vector\\_clock](https://en.wikipedia.org/wiki/Vector_clock)

## 3 BESTEHENDE OFFLINEFÄHIGE SYSTEME / KONZEPTE

Harte, weiche, mittlere probleme (verschiedene Stufen von offlinefähig)

Native Apps sind offlinefähig

bei nativen Apps ist das Problem bei der Datenverteilung

### 3.1 OFFLINE-FIRST FRAMEWORKS/BIBLIOTHEKEN

Ich möchte aber auch eigenständig Software entwickeln die man vielleicht nicht nur zum Arbeiten nehmen kann, sondern auch um Quatsch zu machen wie Katzengifs zu teilen.

#### 3.1.1 GIT?

#### 3.1.2 REALM

Backend für mobile Anwendungen (Java, Swift, C#, JS). Realm Datenbank oder Realm Platform(= DB+ Object Server). Schreiben groß 'Offline First Experience überall hin (webseite, whitepaper...)

- lokale DB, plattformübergreifend
- Object Server fungiert als Middleware-Komponente in der mobilen App-Architektur und managed die Datensynchronisation, eventhandling und Integration in Legacy-Systeme. Kann Daten effizient und simultan synchronisieren und **löst in Echtzeit, automatisch Konflikte**
- **Key-features:** Datensynchronisation in Echtzeit, Skalierbarkeit, Cross-Plattform Datenmodell, Eventhandling, regelmäßige Backups, Datenintegrations API, Datensicherheit
- **key mobile use cases:** Reactive app architectures, Offline-first experiences, mobilizing legacy apis, realtime collaboration

[rea17b]

- Realtime Data Sync (sendet automatisch Änderungen in Echtzeit)
- Daten-sync-Protokoll komprimiert die marginalen Änderungen (statt das ganze Objekt) in Binärformat und übergibt sie zwischen Gerät und Server.
- synchronisiert die spezifischen Operationen zusammen mit den Daten
- Diese zusätzlichen Informationen erfassen genau das, was man beabsichtigt hat, **sodass das System Konflikte automatisch auflösen kann**. Dies führt zu einer vorhersagbaren Synchronisation ohne manuellen Eingriff, der die Leistung beeinträchtigt.
- (Objektorientierte) Datenbank auf dem Gerät
- Echtzeit Synchronisation
- Konfliktlösung benutzt OT (und vorgegebene Regeln): Man kann custom Konfliktlösungs-Regeln erstellen
- Unterstützung von Transaktionen? – Konfliktlösung passiert auf **Transaktionsebene**
- Wenn Änderungen aufgrund einer unterbrochenen Netzwerkverbindung offline gehen oder das Gerät leer ist, gehen keine Daten verloren.

[rea17a]

#### 3.1.3 REDUX OFFLINE

“Persistenter Redux store für *reasonaboutable*™ Offline-First Anwendungen“.

Ist ein eigenständiger Statuscontainer und kann mit jeder Webanwendung angewandt werden, die sich *deklarativ auf Basis einer einzigen Datenquelle* rendern lässt, wie beispielsweise React<sup>4</sup>, Vue<sup>5</sup>, oder Angular<sup>6</sup> [reda].

ist eine experimentelle Bibliothek die auf *battle-tested* patterns der Offline-First Architektur aufbaut

REDUX OFFLINE verspricht nicht, die Webanwendung offlinefähig zu machen. Um Assets zwischenzuspeichern, muss zusätzlich noch ein ServiceWorker implementiert sein.

Benutzt redux-persist und redux-optimist.

Bei jeder Änderung wird der Redux store auf dem Datenträger gespeichert, und bei jedem Start automatisch neugeladen. (Standardmäßig IndexedDB, localForage, AsyncStorage)

Eine mit REDUX OFFLINE erstellte Anwendung funktioniert ohne weitere Anpassung offline im Lesemodus. Also wenn die benutzende Person vom (Redux-)Status lesen möchte. Um auch im Schreibmodus offline zu funktionieren, werden alle Netzwerkgebunde-

---

<sup>4</sup>JavaScript Bibliothek: <https://reactjs.org/>

<sup>5</sup>JavaScript Framework: <https://vuejs.org/>

<sup>6</sup>JavaScript Framework: <https://www.angular.io>

nen Aktionen in einem Store-internen Queue gespeichert. Dann erstellt REDUX OFFLINE einen Unterbaum `offline`, wo unter anderem der interne Status und ein Array namens `outbox` verwaltet wird. Um diese Aktivitäten bei Internetverbindung ausführen zu können, müssen alle notwendigen Daten Plus Metadaten gespeichert werden. Die Metadaten sind für die Information zuständig, was davor oder danach passieren soll. Es gibt drei Metadaten die REDUX OFFLINE interpretieren kann:

`meta.offline.effect` - Die Daten die gesendet werden sollen?

`meta.offline.commit` - Aktion die ausgeführt wird sobald Daten erfolgreich gesendet wurden

`meta.offline.rollback` - Aktion die bei permanent fehlgeschlagener Internetverbindung [redb]

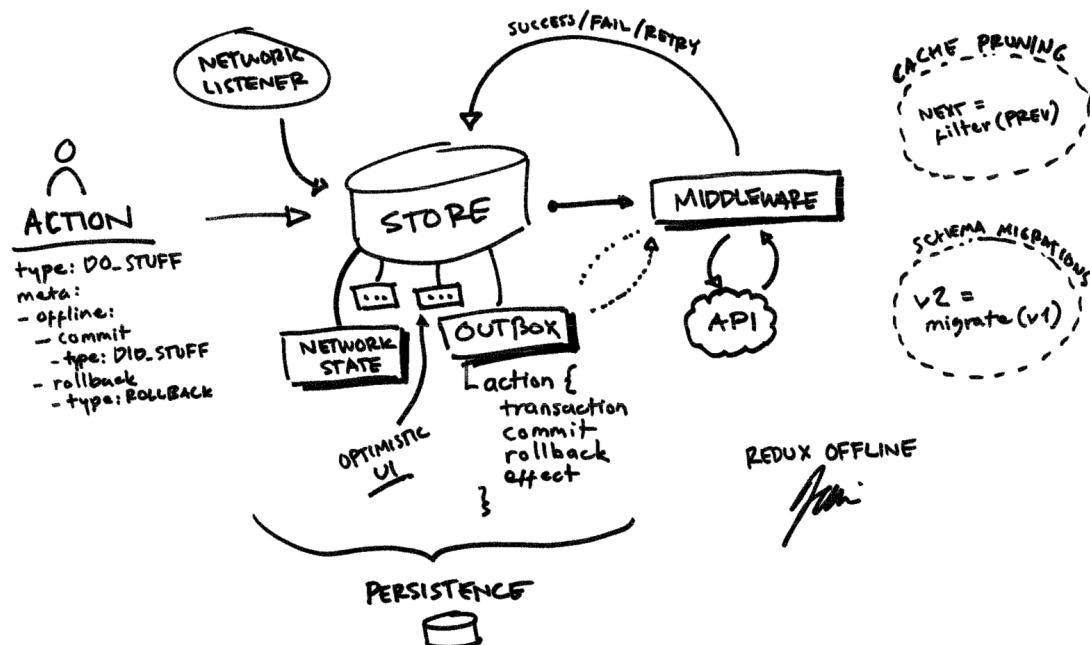


Abbildung 3.1: Redux Offline Architektur Quelle: [Evä17]

Die grundlegende Idee hinter Redux Offline ist, dass der REDUX STORE die Datenbank ersetzt/ist. Jede Aktion die benötigt wird um offline zu arbeiten, wird im STORE persisiert und durch die `meta.offline`-Daten weiß die Anwendung was online zu tun ist. Wie die Grafik 3.1 (links) zeigt, wird jede (offline-unterstützende) Aktion mit dem `offline.meta` Feld dekoriert. Darin wird beschrieben, wie der *Netzwerkeffekt* ausgeführt werden soll (`effect`) und welche Aktion ausgelöst werden soll, wenn sie erfolgreich (`commit`) ist oder fehlschlägt (`rollback`). Diese Offline-Aktionen werden im STORE-internen Queue gespeichert und werden, einmal online, an den Server gesendet.

#### User Interface (UI)

Es umfasst netzwerkfähige Application Programming Interface (API)-Aufrufe, das Persistieren des Zustands(Status), das Stapeln von Nachrichten und die Behandlung von Fehlern, Neuversuchen, optimistische Bedienoberfläche-Aktualisierungen, Migrationen, Cache-Bereinigung und mehr. Weil das kompliziert sein kann, zielt REDUX OFFLINE darauf ab, eine vernünftige Reihe von Standardverhaltensweisen zu bieten, die verwendet werden, und nach Bedarf einzeln überschrieben werden können.

Grundsätzlich ist das Problem, das REDUX OFFLINE löst, kein technisches, sondern ein Architekturproblem. Architekturen können im Code implementiert werden, aber um verstanden, angewendet und nachvollziehbar zu werden, müssen sie gut kommuniziert werden. -> Dokumentation

Konflikte?

REDUX-PERSIST

localStorage. github [redc] medium [San16]

REDUX-OPTIMIST

## 3.1.4 REACT-NATIVE-OFFLINE

React Native = JavaScript React Framework um native, mobile Apps zu bauen. blabla

Behandelt online/offline Verbindung. Kann die Internetverbindung auch regelmäßig prüfen

Speichert nur den Status online/offline im store. -> erlaubt so unterschiedliches Rendern von Komponenten.

```
const YourComponent = ( isConnected ) => (
<Text>isConnected ? 'I am connected to the internet!' : 'Offline :(</Text>
);
```

Zusammen mit Redux hat es einen 'Mehrwert': Hat dann einen 'Offline-Queue' um Aktionen zu wiederholen (im Intervall) `meta.retry?` Array of actions which, once dispatched, will trigger a dismissal from the queue oder nicht `meta.dismiss?` []. [Acu]

## 3.1.5 OFFLINE-PLUGIN FÜR WEBPACK

webpack ist ein JavaScript 'Bundler', packt JavaScript-Dateien und oder Assets für die Verwendung in Browsern. blabla

Bietet offline experience für webpack Projekte. Benutzt SERVICEWORKER und APPCACHE unter der Haube -> cached nur (gebündelten) von webpack generierten Assets. Für die anderen Dateien (z.B. index.html die nicht gebündelt wird oder Modul von CDN) braucht mal ein html-plugin oder benutzt die externals :

```
const OfflinePlugin = require('offline-plugin')
const offline = new OfflinePlugin
```

```
const offline = new OfflinePlugin(
  externals: ['index.html'],
)
```

Es gibt diverse config-options für SERVICEWORKER und AppCache... [Sto]

## 3.1.6 HOODIE

Benutzt CouchDB und PouchDB plus UI usw, Frameworkfunktionalität... [hoo]

### COUCHDB

Apache CouchDB™ ist ein Datenbank Management System (DBMS) das seit 2005 als freie Software entwickelt wird. Die dokumentenorientierte Datenbank (DB) funktioniert sowohl als einzelne Instanz, als auch im Cluster, in dem ein Datenbanksserver auf einer beliebig großen Anzahl an Servern oder Virtuelle Maschinen (VMs) ausgeführt werden kann. So kann die Datenschicht beliebig skaliert werden, um die Anforderungen vieler BenutzerInnen zu erfüllen. CouchDB verwendet das HTTP-Protokoll und JavaScript Object Notation (JSON) als Datenformat, weswegen es mit jeder Webfähigen Anwendung kompatibel ist. CouchDB wird über ein REpresentational State Transfer (REST)ful Hypertext Transfer Protocol (HTTP) API angesprochen. Mit den für RESTful Services standardisierten Methoden z. B. GET, POST, PUT, DELETE können die Daten abgerufen und manipuliert werden.

Das implementierte Replikationsmodell erlaubt die Synchronisation bzw. bidirektionale Replikation zu verschiedenen Geräten ist genau die Besonderheit, die CouchDB als eine Offline-Datenbank auszeichnet. Dessen Funktionsweise wird in Abschnitt 2.4 detailliert beschrieben. Dieses Protokoll ist die Grundlage für Offline First Anwendungen. Das Replikations-API von CouchDB bietet die Möglichkeit, eine Datenbank kontinuierlich oder selbstgesteuert mit einer anderen zu synchronisieren. So kann beispielsweise eine CouchDB-Instanz auf dem Mobiltelefon und eine auf dem Laptop bestehen und beide können sich bei bestehender Internetverbindung synchronisieren. Da so die gespeicherten Daten aus dem lokalen Speicher gelesen werden, sind ein schnelles Interface und

eine geringe Latenz die positive Folge. Wenn Konflikte auftreten, beispielsweise durch gleichzeitiges Bearbeiten eines Dokuments von zwei Personen ohne Netzwerkverbindung, werden diese als solche markiert, jedoch nicht von selbst aufgelöst. So gehen keine Daten verloren und es liegt an der benutzenden Person diese zu lösen. [Referenz git?](#) CouchDB ist für Server konzipiert. Für Browser gibt es PouchDB und für native iOS- und Android-Apps wurde Couchbase Lite entwickelt. Alle können Daten miteinander replizieren und verwenden das CouchDB Replikationsprotokoll [cou]. [CouchDB Replikationsmodell hier?](#)

## POUCHDB

[Was benutzt Pouch wann?](#) – [IndexedDB](#), [Web SQL](#), [LevelDB](#) Als Ergänzung zu CouchDB kann PouchDB verwendet werden. PouchDB ist eine Open-Source-JavaScript-Datenbank, die so konzipiert wurde, dass sie im Browser läuft. PouchDB ermöglicht es Anwendungen zu erstellen, die sowohl offline als auch online funktionieren. Daten können lokal gespeichert werden, sodass alle Funktionen der Anwendung auch im Offline-Modus zur Verfügung stehen. Daten werden unabhängig von der nächsten Anmeldung (des nächsten Onlinenezugangs) zwischen **Clients**, CouchDB oder kompatiblen Servern synchronisiert. PouchDB läuft auch in Node.js<sup>7</sup> und kann als direkte Schnittstelle zu CouchDB-kompatiblen Servern verwendet werden [pou].

---

<sup>7</sup> JavaScript Laufzeitumgebung, steht unter <https://nodejs.org/en/download/> zum Download bereit



## 4 SZENARIEN

Alle in Kapitel 3 angeführten Technologien haben die Unterstützung der Erstellung von offlinefähigen Anwendungen gemeinsam. Prinzipiell sollte eine Offline First Anwendung in der Lage sein, mit fehlender Internetverbindung zu funktionieren und mit auftretenden Konflikten so umgehen zu können, dass keine Daten verloren gehen. Sie muss die Fälle behandeln können, die sich aus den folgenden Szenarien ergeben.

Dafür werden zunächst **Erst Netzwerkübertragung als 'Voraussetzung für Konfliktentstehung'?**

### 4.1 SZENARIEN BEI DER DATENÜBERTRAGUNG

Im oben beschriebenen *Anwendungsbeispiel* (Adressbuch) gibt es zwei Parteien die miteinander interagieren: das Adressbuch als Client und den Server. Folgende Situationen können bei der Übertragung von Daten über das Netzwerk eintreten.

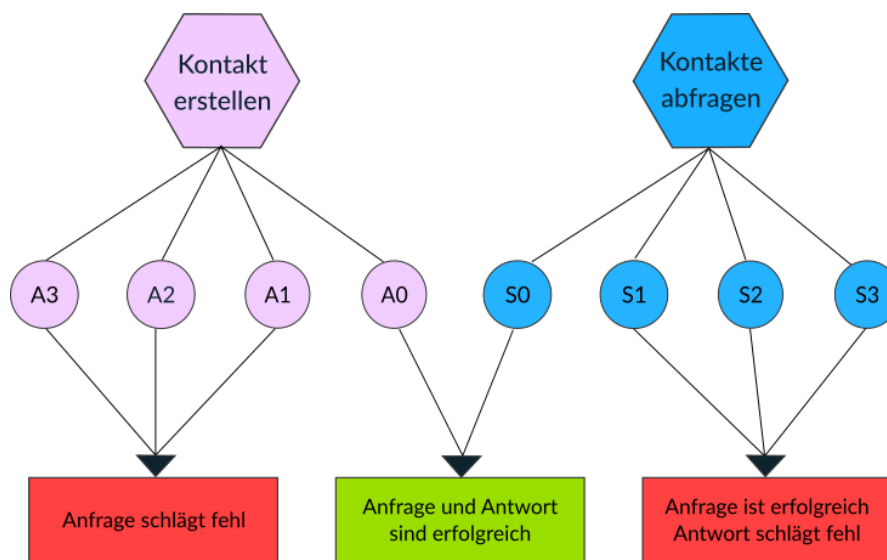


Abbildung 4.1: Szenarien bei der Datenübertragung über das Netzwerk

Erstellen = erstellen, aktualisieren, löschen

**Szenario A0:**

Der Client erstellt einen Adressbucheintrag, hat den Status `ONLINE` und der Server ist erreichbar. Sowohl Anfrage als auch Antwort ist erfolgreich. Der Kontakt wird erfolgreich erstellt.

**Szenario A1:**

Der Client erstellt einen Adressbucheintrag, hat den Status `OFFLINE` und der Server ist nicht erreichbar. Die Anfrage schlägt fehl.

**Szenario A2:**

Der Client erstellt einen Adressbucheintrag und hat den Status `ONLINE`. Die Anfrage wird gestartet und währenddessen bricht die Internetverbindung ab. Die Anfrage 'wartet' bis ein Timeout getriggert wird und schlägt dann fehl. Während des Wartens ist der Client blockiert.

**Szenario A3:**

Der Client erstellt einen Adressbucheintrag und hat den Status `ONLINE`. Die Anfrage wird gestartet und währenddessen bricht die Internetverbindung ab. Die Anfrage ist teilweise erfolgreich. Nur ein Teil der Telefonnummer kommen beim Server an.

**Szenario S0:**

Der Client fordert eine Liste aller gespeicherten Kontakte vom Server an, hat den Status `ONLINE` und der Server ist erreichbar. Sowohl Anfrage als auch Antwort ist erfolgreich. Die Liste wird komplett ausgeliefert.

**Szenario S1:**

Der Client fordert eine Liste aller gespeicherten Kontakte vom Server an, hat den Status `OFFLINE` und der Server ist nicht erreichbar. Die Antwort schlägt fehl.

**Szenario S2:**

Der Client fordert eine Liste aller gespeicherten Kontakte vom Server an und hat den Status `ONLINE`. Während der Server antwortet bricht die Internetverbindung ab. Die Antwort 'wartet' bis ein Timeout getriggert wird schlägt dann fehl. Während des Wartens ist der Client blockiert.

**Szenario S3:**

Der Client fordert eine Liste aller gespeicherten Kontakte vom Server an und hat den Status `ONLINE`. Während der Server antwortet bricht die Internetverbindung ab. Die Antwort ist teilweise erfolgreich. Nur ein Teil der angefragten Daten kommen beim

Client an.

In den obigen Szenarien wird nicht beschrieben warum die Internetverbindung abbricht. Dies kann verschiedene Gründe haben. Um nur einige Beispiele zu nennen: Eine langsame Internetverbindung, oder eine Fahrt durch einen Tunnel kann ein Timeout während einer Aktion hervorrufen. Ein auf einer Baustelle gekapptes Kabel oder ein Stromausfall kann zu zeitweise vollständigen Internetverlust (haha) führen.

### ERGEBNIS

Da die Szenarien A0 und S0, die Szenarien A1, A2 und A3 sowie die Szenarien S1, S2 und S3 zusammengefasst werden können, ergeben sich aus den acht Szenarien die drei nun aufgezählten Fälle.

- Fall a: Anfrage und Antwort sind erfolgreich.
- Fall b: Anfrage ist nicht erfolgreich
- Fall c: Anfrage ist erfolgreich, Antwort schlägt fehl

Bezug auf die Netzwerkfails. Wenn die Anfrage fehlschlägt, kann man das im Client gut lösen (im Hintergrund (in intervallen) nochmal senden..) Oder das erst am Ende? Von den erarbeiteten Fällen sind Fall b und c für die Szenarien zur Konfliktentstehung relevant: Die Anfrage oder die Antwort schlägt fehl.

## 4.2 SZENARIEN ZUR KONFLIKTENTSTEHUNG

Ausgangssituation: Adressbuch (shared).

Bei den Ausführungen der grundlegenden Create Read Update Delete (CRUD) Operationen kann es bei der Synchronisation der beteiligten Parteien zu Konflikten kommen wenn einer der oben genannten Fälle (b,c) eintritt und ein Objekt von mehreren Parteien bearbeitet wird.

Bei jedem Start der Anwendung sollen nur die neuen und die gegebenenfalls aktualisierten Einträge geladen werden (um traffic usw zu sparen). Dazu müssen die Adressbucheinträge identifiziert und versioniert werden.

### Szenario ID0:

Zur Identifizierung eines Adressbucheintrags wird eine Universally Unique Identifier (UUID) verwendet. Es wird sowohl auf dem Client als auch auf dem Server ein Kontakt mit dem Namen 'Emilia Pond' erstellt. Währenddessen tritt Fall b,c ein und beide Parteien können nicht miteinander kommunizieren. Nach der Synchronisation existieren

zwei Kontakteinträge mit gleichem Namen, aber unterschiedlicher ID. Sie sind voneinander zu unterscheiden und können einzeln behandelt werden.

### Szenario ID1:

Zur Identifizierung eines Adressbucheintrags wird ein sprechender Schlüssel<sup>8</sup> verwendet. Es wird sowohl auf dem Client als auch auf dem Server ein Kontakt mit dem Namen 'Emilia Pond' und dem sprechenden Schlüssel 'emiliapond' erstellt. Währenddessen tritt Fall *b,c* ein. Es ist nicht zu ermitteln, ob derselbe Kontakt doppelt angelegt wurde, wenn beide Kontakteinträge sich unterscheiden, welcher der beiden korrekt ist oder ob es sich bei den Einträgen um zwei Personen mit demselben Namen handelt.

### Szenario V0:

Zur Versionierung eines Adressbucheintrags werden Versionsnummern verwendet. Der Kontakt 'Emilia' hat die Version '1.0.0'. Sowohl auf dem Client, als auch auf dem Server wird der Kontakt aktualisiert und geben ihm beide die Versionsnummer '2.0.0'. Währenddessen tritt Fall *b,c* ein und beide Parteien können nicht miteinander kommunizieren. Bei der Synchronisation entsteht ein Konflikt weil es zwei (unterschiedliche) Einträge mit derselben Version gibt.

### Szenario V1:

Zur Versionierung eines Adressbucheintrags wird ein Zeitstempel verwendet. Der Kontakt 'Emilia' hat die Version '2018-04-03 10:00:00Z'. Emilia ist umgezogen und ihre Adresse ändert sich. Der Eintrag wird bearbeitet und hat nun die Version '2018-04-13 11:44:22Z'. Während der Editierung tritt Fall *b,c* ein. Es stellt sich heraus, dass die Hausnummer einen Zahlendreher hat und es wird sofort berichtigt. 'Emilia' hat nun die Version '2018-04-13 11:45:33'. Nach der Synchronisation gibt es nun zwei Objekte mit derselben ID: 'Emilia' aber unterschiedlichen und zeitlich zuordenbaren Versionen. Durch den Zeitstempel ist sichergestellt, welcher Eintrag der neueste und wahrscheinlich korrekte ist.

### Szenario V2:

Zur Versionierung eines Adressbucheintrags wird ein Zeitstempel verwendet. Das Szenario ist dasselbe wie V1 mit dem Unterschied, dass der Server eine spätere Uhrzeit als der Client hat. So hat nach der Synchronisation der später korrigierte Eintrag einen früheren Zeitstempel. Es wird die falsche, alte Adresse gespeichert, die korrekte hat

---

<sup>8</sup>Ein Schlüssel, der sich aus einem Attribut des Objekts ergibt oder sich aus mehreren Attributen zusammensetzt. So könnte ein sprechender Schlüssel von Jean-Luc Picard mit der E-Mail-Adresse `picard@enterprise.com` beispielsweise 'picard@enterprise.com' (E-Mail) oder 'Jean-LucPicard' (Zusammensetzung aus Vor- und Nachnamen) sein.

einen älteren Zeitstempel und wird verworfen.

### Szenario V3:

Zur Versionierung eines Adressbucheintrags wird eine Logische Uhr<sup>9</sup> verwendet. Der Kontakt 'Emilia' hat die Version **Beispiel Logische Uhr?**. Emilias Telefonnummer ändert sich und wird auf dem Client angepasst (**Version:** ). Währenddessen tritt Fall *b, c* ein. Emilia sieht ihre falsche Telefonnummer und berichtigt diese ebenfalls. **weil die Versionen identisch sind?** Bei der Synchronisation kommt es zum Konflikt. **wirklich? auch wenn das Ergebnis dasselbe ist?**

### Szenario V4:

Zur Versionierung eines Adressbucheintrags wird eine inhaltsbasierte Version verwendet. Um eine Zuordnung zwischen Inhalt und Version machen zu können kommen Hashfunktionen zum Einsatz. Hierbei wird als Version der Hashwert des Adressbucheintrags gespeichert.

Der Kontakt 'Emilia' hat die Version '5560348cec1b08c3d53e1508b4a46868'. Emilias Telefonnummer ändert sich und wird auf dem Client angepasst. Emilia sieht ihre falsche Telefonnummer und berichtigt diese zur gleichen Zeit. Da die Telefonnummer von beiden Parteien korrigiert wird und somit der Inhalt identisch ist, wird für beide Aktionen beide Version '88da3f8d82ab58551d2a48d74d9a4986' generiert. Es kommt zu keinem Konflikt, da die Versionen und der Inhalt identisch sind.

### Szenario V5:

Zur Versionierung eines Adressbucheintrags wird eine inhaltsbasierte Version verwendet. Dem Kontakt 'Emilia' ist die Version '5560348cec1b08c3d53e1508b4a46868' zugeordnet. Emilias Telefonnummer ändert sich und wird auf dem Client angepasst, während dieser OFFLINE ist. Im selben Status berichtigt der Client die Telefonnummer. Bei der Synchronisation kommt es zum Konflikt, da es nun zwei Einträge mit unterschiedlichem Inhalt, aber identischer Version gibt und nicht festzustellen ist welche Version die neuere ist.

### Szenario V6:

Zur Versionierung eines Adressbucheintrags wird eine geordnete Liste von inhaltsbasierten Versionen verwendet. Dem Kontakt 'Emilia' ist eine Liste von Versionen mit ei-

---

<sup>9</sup>Eine Logische Uhr ist eine Komponente die dazu dient, dem Datenobjekt einen eindeutigen Zeitstempel zuzuweisen. Die bekanntesten Verfahren für Logische Uhren in verteilten Systemen sind die Lamport-Uhr und die Vektoruhr. Beide verwenden Zähler die sich bei jedem Ereignis erhöhen. Einfach gesagt besteht die Lamport-Uhr aus einem Zeitstempel und einem Zähler, die Vektoruhr aus einem Zeitstempel und einem Vektor – einer Liste aus Zählern.

nem Eintrag '5560348cec1b08c3d53e1508b4a46868' zugeordnet. Emilias Telefonnummer ändert sich und wird auf dem Client angepasst, während dieser OFFLINE ist. Im selben Status berichtet der Client die Telefonnummer. Jede Aktion fügt der Versionsliste einen neuen Hashwert hinzu. Auch wenn der Content des Adresbucheintrags in den zwei letzten Versionen identisch ist, kann festgestellt werden welcher der neueste Eintrag ist. Kommt es zum Konflikt, werden die beiden *riskanten* Versionen verschachtelt in der Liste gespeichert. In diesem Fall sieht die Liste nun so aus: '[[88da3f8d82ab58551d2a48d74d9a4986, 88da3f8d82ab58551d2a48d74d9a4986], 5560348cec1b08c3d53e1508b4a46868]' – eine Liste der beiden konfliktbehafteten Versionen am Anfang der Liste.

### ERGEBNIS

Unterscheidung: Konflikt, nicht Konflikt

ID0 – UUID und V3?, V6 als Gewinner.

#### Probleme?

ID1: sprechender Schlüssel ist nicht eindeutig

V0: Es kann zum Konflikt gehen weil die Version von allen Parteien gleichermaßen erhöht werden kann

V1: siehe V2

V2: kein Verlass auf Zeitstempel. Referenz 'fallacies'?

V3: ??? **logische Uhren hab ich noch nicht ganz verstanden**

V4: siehe V5

V5: Inhaltsbasierte Versionen sind nicht sortierbar. Im weiteren Verlauf dieser Arbeit werden aus diesen Fällen die Anforderungen an eine offlinefähige Anwendung erarbeitet. Im weiteren Verlauf dieser Arbeit wird unter anderem beschrieben, wie diese Fälle ...eingebunden werden.

## 5 ANFORDERUNGSDEFINITION

Dieses Kapitel beschreibt die Anforderungen an eine Offline First Anwendung unter Berücksichtigung von Konfliktmanagement und Funktionalität. Aus den oben genannten Szenarien werden im Folgenden die Anforderungen hergeleitet, die eine offlinefähige Anwendung **unter Berücksichtigung von...** erfüllen soll.

### 5.1 ANWENDUNGSFÄLLE

Aus den in Kapitel 4 erarbeiteten Szenarien ergeben sich die folgenden **drei** Use-Cases, die von der Anwendung erfüllt werden sollen.

ID	Anwendungsfall	Beschreibung
UC1	Ich., um ...	Es passiert das und das.
UC2	Ich., um ...	Es passiert das und das.
UC3	Ich ..., um d...	Es passiert das und das.

Tabelle 5.1: Anwendungsfälle

Dann Use-Case-Diagramm

### 5.2 FUNKTIONALITÄT

Damit ein Datensatz, wie zum Beispiel ein Adressbucheintrag, offline erreichbar ist, sollte er wenigstens so lange auf dem Client gespeichert werden, bis er vollständig beim Server angekommen sind. Im aktuellen Anwendungsfall bedeutet das, es gibt zwei Kopien des Adressbucheintrags. Eine auf dem Anwendungsgerät, eine auf dem Server.

Jeder Fehlerfall muss kommuniziert werden. Wenn es konfliktbehaftete Daten gibt muss dies mitgeteilt, und angeboten werden die Konflikte zu lösen (Welche Telefonnummer ist die richtige).

1. Nur die Einträge laden die ich noch nicht hab  
    kostet Bandbreite und Serverarbeitszeit  
    doppelt (geladen)  
    dauert länger (response)
2. Einträge identifizieren  
    Operationen müssen dem Objekt/Eintrag zugeordnet werden
3. Einträge verionieren
4. Delta berechnen
5. lokal und auf dem Server gespeichert sein
6. 2 Objekte mit derselben ID ? welches ist das aktuellste
7. mehr als 2 Objekte mit derselben ID ? sortieren
8. (Liste von inhaltsbasierten Versionen muss festgelegte Länge haben)
9. Konflikte treten auf, deswegen müssen sie effizient gespeichert werden
10. in Baumstruktur? So kann leicht zu einem konfliktfreiem Zustand (nur 1 Knoten)  
    'navigiert' werden
11. rekursiv lösen?

Um Delta zu kalkulieren müssen Daten auf dem Client gespeichert werden (localStorage, lokale Datenbank oder Datei...) | Server muss die Daten sortieren können und in der Lage sein nur bestimmte Daten zu liefern. siehe Anforderungen PWA? Plus kein Datenverlust, und 'just work'

Daten sollen, sobald einmal geladen, auch offline verfügbar sein. Daten sollen jederzeit (offline und online) lesbar und bearbeitbar (löschbar) sein. **Nochmal speziell auf Konfliktmanagement eingehen**

## 5.3 USER EXPERIENCE? BEDIENOBERFLÄCHE?

Optimistische Bedienoberfläche

UI soll mich nicht mit Meldungen darüber nerven, dass ich offline bin

UI soll sagen wenn es einen Konflikt gab / gibt und mich entscheiden lassen. Bzw ihn lösen lassen. Auf keinen Fall selber lösen und mich nichts davon wissen lassen.

Im besten Fall soll die UI mir sagen **warum** es zum Konflikt gekommen ist.



# ABKÜRZUNGEN

API	Application Programming Interface
App	Applikation
CAP	Consistency Availability Partition tolerance
CRDT	Conflict-free replicated data type
CRUD	Create Read Update Delete
CSS	Cascading Style Sheets
DB	Datenbank
DBMS	Datenbank Management System
HTML	Hypertext Markup Language
HTTP	Hypertext Transfer Protocol
JSON	JavaScript Object Notation
LWW	Last-Write-Wins
OT	Operational Transformation
PWA	Progressive Web App
REST	REpresentational State Transfer
UI	User Interface
UUID	Universally Unique Identifier
VM	Virtuelle Maschine

## *Abkürzungen*

---

WLAN    Wireless Local Area Network

# GLOSSAR

## **Assets**

alle Bestandteile einer Webanwendung die für die für die erfolgreiche Ansicht im Browser benötigt werden. Es sind Hypertext Markup Language (HTML)– Cascading Style Sheets (CSS)– und JavaScriptdateien zu nennen, aber auch Mediendateien wie Bilder.

## **Bandbreite**

gibt an, wie viele Daten pro festgelegter Zeitspanne über ein Netzwerk übertragen werden können.

## **Hashfunktion**

TODO: ist eine Abbildung, die eine große Eingabemenge (die Schlüssel) auf eine kleinere Zielmenge (die Hashwerte) abbildet

## **Latenz**

Die Wartezeit, die im Netzwerk verbraucht wird bevor eine Kommunikation beginnen kann, wird als Latenz oder als Netzwerklatenz bezeichnet.

## **Middleware**

Schicht zwischen Anwendung und Betriebssystem.

## **optimistische Bedienoberfläche**

auch: optimistic UI, wartet nicht mit der Aktualisierung der Oberfläche auf das Ende einer Operation. Die zeigt also den gewünschten Zustand der App an, bevor die Anwendung fertig ist indem sie z.B. Fakedaten zeigt.

## **Progressive Web App**

Oder “fortschrittliche Web App” eine mobil nutzbare Webseite, erstellt mit den Webstandards, die als Symbiose aus einer nativen, mobilen Anwendung und einer responsiven Webseite beschrieben werden kann. Die Idee dahinter ist, dass Apps zukünftig nicht mehr über einen App Store, sondern über den Browser installiert werden kann.

## **Queue**

auch Warteschlange, eine Datenstruktur die zur Zwischenspeicherung von Objekten dient. Hierbei wird das zuerst eingegebene Objekt auch zuerst verarbeitet (wie

bei einer Warteschlange).

# ABBILDUNGSVERZEICHNIS

3.1	Redux Offline . . . . .	13
4.1	Szenarien bei der Datenübertragung über das Netzwerk . . . . .	17

# LITERATURVERZEICHNIS

- [Acu] ACUÑA, Raúl G.: *react-native-offline*. <https://github.com/rauliyohmc/react-native-offline>,. – Zugriff: 12.04.2018 3.1.4
- [ALS10] ANDERSON, J. C. ; LENHARDT, Jan ; SLATER, Noah: *CouchDB: The Definitive Guide*. Sebastopol, CA : O'Reilly Media, 2010. – ISBN 978-0-596-15589-6. – oreilly.com 2.4
- [Ban16] BANK, World: World Development Report 2016: Digital Dividends / International Bank for Reconstruction and Development / The World Bank. Washington DC, 2016. – Research Report. – doi: doi:10.1596/978-1-4648-0671-1 1
- [cou] *CouchDB – relax*. <https://couchdb.apache.org/>,. – Zugriff: 12.04.2018 3.1.6
- [Evä17] EVÄKALLADO, Jani: Introducing Redux Offline: Offline-First Architecture for Progressive Web Applications and React Native. In: *HACKERnoon* (2017), 3. – Zugriff: 12.04.2018 3.1
- [fal] *Eight Fallacies of Distributed Computing*. <https://blog.fogcreek.com/eight-fallacies-of-distributed-computing-tech-talk/>,. – Zugriff: 12.04.2018 2.2
- [hoo] *Hoodie – The Offline First Backend*. <http://hood.ie>,. – Zugriff: 12.04.2018 3.1.6
- [off] *Offline First*. <http://offlinefirst.org/>,. – Zugriff: 12.04.2018 1
- [pou] *pouchdb – Tha Database that Syncs!* <https://pouchdb.com/learn>,. – Zugriff: 12.04.2018 3.1.6
- [rea17a] *The Offline-First Approach to Mobile App Development - Beyond Caching to a Full Data Sync Platform*. <https://www2.realm.io/whitepaper/offline-first-approach-registration>, october 2017. – Zugriff: 12.04.2018 3.1.2
- [rea17b] *BUILD BETTER APPS, FASTER WITH REALM - An Overview of the Realm Platform*. <https://www2.realm.io/whitepaper/realm-overview-registration>, october 2017. – Zugriff: 12.04.2018 3.1.2

- [reda] *Redux Offline Release BREAKING: Migrate to Store Enhancer API.* <https://github.com/redux-offline/redux-offline/releases/tag/v2.0.0>, . – Zugriff: 12.04.2018 3.1.3
- [redb] *Redux Offline.* <https://github.com/redux-offline/redux-offline>, . – Zugriff: 12.04.2018 3.1.3
- [redc] *react-native-offline.* <https://github.com/rt2zz/redux-persist>, . – Zugriff: 12.04.2018 3.1.3
- [Rus15] RUSSELL, Alex: Progressive Web Apps: Escaping Tabs Without Losing Our Soul. In: *Medium* (2015), 08. – Zugriff: 15.04.2018 2.1.2
- [San16] SANFORD, Clark: Persistence is Key: Using Redux-Persist to Store Your State in LocalStorage. In: *Medium* (2016), 12. – Zugriff: 12.04.2018 3.1.3
- [Sto] STOLYAR, Arthur: *offline-plugin.* <https://github.com/NekR/offline-plugin>, . – Zugriff: 12.04.2018 3.1.5

# ANHANG

## EIDESSTATTLICHE ERKLÄRUNG

## CD-INHALT

Auf der beigefügten CD befinden sich

- Die schriftliche Ausarbeitung dieser Masterrarbeit im PDF-Format
- Das erstellte Projekt