

Rechnernetze und verteilte Systeme

Praxis 2: Statische DHT

Fachgruppe Telekommunikationsnetze (TKN)

Beginn Bearbeitung: 08.12.2025, 10:00 Uhr

Abgabe: **11.01.2026 23:59 Uhr**

Stand: 8. Dezember 2025

Formalitäten

! Diese Aufgabenstellung ist Teil der Portfolioprüfung. Beachten Sie für Ihre Abgaben unbedingt die entsprechenden Modalitäten (siehe Anhang A).

In dieser Abgabe erweitern wir unseren Webserver aus der letzten Aufgabenstellung. Dieser hat Ressourcen bisher einfach im Speicher vorgehalten, dies wollen wir nun durch ein (statische) Distributed Hash Table (DHT)-Backend ersetzen (siehe Abb. 1).

Eine DHT ist eine verteilte Datenstruktur, die Key-Value-Tupel speichert. DHTs sind P2P Systeme und damit selbstorganisierend. Dadurch können Funktionen bereitgestellt werden, die sich dynamisch skalieren lassen, ohne explizites oder zentrales Management. Im Detail wurden DHTs in der Vorlesung am Beispiel von Chord besprochen. Auf diesem Protokoll basiert auch diese Aufgabenstellung. Unsere DHT erlaubt Zugriff auf die gespeicherten Daten via HTTP, welches in der vorigen Aufgabenstellung implementiert wurde. Sie können also Ihre bisherige Implementierung weiter verwenden und erweitern. Sollten Sie die vorige Aufgabe nicht vollständig gelöst haben, stellen wir eine Vorlage bereit, die sie stattdessen verwenden können.

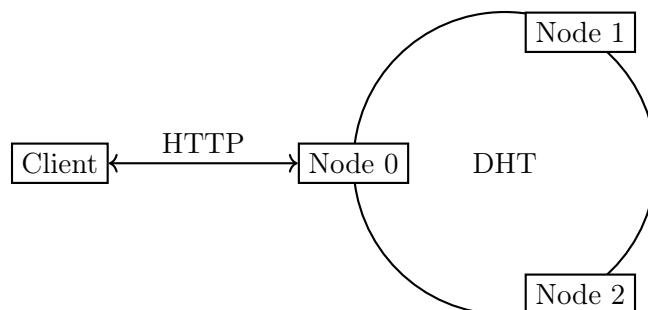


Abbildung 1: Schaubild des Gesamtsystems

Diese DHT speichert die Ressourcen des Webservers, entsprechend sind Keys Hashes der Pfade und Werte der jeweilige Inhalt. Im Detail kann die Aufgabenstellung jedoch alle relevanten Details vor und ist bei widersprüchlichen Definitionen für die Lösung zu beachten.

Wir beschränken uns in dieser Aufgabenstellung zunächst auf eine statische DHT. Die Struktur der DHT verändert sich also nicht, weder treten Nodes dem Netzwerk bei, noch verlassen sie es. Die einzelnen Nodes bekommen Ihre jeweilige Nachbarschaft beim Start übergeben.

Innerhalb der DHT kommunizieren die Nodes miteinander, um zu herauszufinden, welche konkrete Node für eine angefragte Ressource verantwortlich ist und verweisen den Client an diesen. Dafür verwenden Sie das Chord-Protokoll, welches hier via User Datagram Protocol (UDP) Nachrichten mit dem folgenden Format austauscht:

0	1	2	3	4	5	6	7
Message Type							
Hash ID							
Node ID							
Node IP							
Node Port							

Der Message Type nimmt für die verschiedenen Nachrichtentypen verschiedene Werte an, und bestimmt so, wie die weiteren Daten interpretiert werden. Beispielsweise entspricht 1 einem Reply. Details zu den konkreten Nachrichtentypen werden im Folgenden an den relevanten Stellen erläutert. Alle Werte werden stets in Network Byte Order kodiert.

1. Aufgaben

Die im Folgenden beschriebenen Tests dienen sowohl als Leitfaden zur Implementierung, als auch zur Bewertung. Beachten Sie hierzu insbesondere auch die Hinweise in Anhang B.

Jeder einzelne Test kann als Teilaufgabe verstanden werden. In Summe führen die Tests zu einer vollständigen Implementierung der Aufgabe. Teilweise werden spätere Tests den vorigen widersprechen, da sich die Aufgabenstellung im Verlauf weiter konkretisiert. Die

Tests sind daher so geschrieben, dass diese auch die weitere Entwicklung Ihrer Lösung als korrekt akzeptieren.

Für das Debugging Ihres Programms empfehlen wir zusätzlich zu einem Debugger (z.B. `gdb`) auch `wireshark` zu verwenden. Die Projektvorgabe enthält einen *Wireshark Dissector* in der Datei `rn.lua`. Wireshark verwendet diesen automatisch, wenn er im **Personal Lua Plugins**-Verszeichnis (`Help → About Wireshark → Folders`) abgelegt wird.

1.1. UDP Socket (1 Punkt)

Innerhalb der DHT tauschen die Peers Nachrichten aus, um deren Funktion bereitzustellen. Während HTTP auf TCP setzt, um eine zuverlässige Verbindung zwischen zwei Kommunikationspartnern herzustellen, verwendet die DHT UDP. UDP ist nicht verbindungsorientiert und erlaubt daher, einzelne Nachrichten (Datagramme) mit beliebigen Peers der DHT über einen Socket auszutauschen. Im Detail wird UDP im Verlauf der Vorlesung besprochen.

Um per UDP zu kommunizieren, soll Ihr Programm nun einen UDP-Socket öffnen und auf ankommende Daten warten. Dabei soll der gleiche Port sowohl für TCP, als auch UDP verwendet werden. Beispielsweise soll beim folgenden Aufruf Port 1234 sowohl für den TCP-Socket, als auch für den UDP-Socket verwendet werden:

```
1 | ./build/webserver <IP> <Port>
2 | ./build/webserver 127.0.0.1 1234
```



Öffnen Sie zusätzlich zum TCP-Socket einen UDP-Socket auf dem gleichen Port.

1.2. Hashing (2 Punkte)

In einer DHT bestimmt der Hash der Daten die Node auf der diese gespeichert sind. Ein Hash ist ein aus einer beliebigen Datenmenge abgeleiteter Wert, der häufig verwendet wird ein Datum zu identifizieren, oder diese auf Veränderungen zu testen. Typische Hashes haben eine Länge von 256 B, für unsere Zwecke ist ein deutlich kleinerer Namensraum von 16 bit ausreichend.

Da unsere DHT HTTP-Ressourcen speichert, verwenden wir hierfür den Hash des Pfads der Ressource. Diese beschreiben die Identität einer Ressource, unabhängig von ihrem Inhalt. Konkret verwenden wir die TCP Checksumberechnung als Pseudohash welche einen zwei byte hash zurückgibt. Die vorgegebene `pseudo_hash` Methode erwartet einen String und dessen Länge als Input und gibt den berechneten zwei byte hash zurück.



Berechnen Sie den Hash der angefragten Ressource bei jeder Anfrage.

Nun wollen wir unsere Implementierung so ändern, dass jede Node basierend auf diesem Hash entscheidet, ob sie für eine Ressource verantwortlich ist, oder nicht. Wir erinnern uns, dass Nodes in Chord für alle Keys verantwortlich sind, die zwischen ihrer ID (inklusive)

sive), und der ID ihres *Vorgängers* (exklusive) liegen. Entsprechend müssen Nodes ihren Nachfolger kennen, um dies entscheiden zu können.

Um die zukünftige Implementierung zu vereinfachen, sollen Nodes auch ihren Vorgänger kennen. Diese „Nachbarschaftsbeschreibung“ soll jeder Node unserer statischen DHT beim Start via Umgebungsvariablen übergeben werden. Umgebungsvariablen können mit der Funktion getenv abgefragt werden. Darüber hinaus soll ein optionaler dritter Kommandozeilenparameter einer Node ihre ID übergeben. Wird die ID nicht explizit übergeben, gehen Sie von einer impliziten ID 0 aus. Die folgenden Aufrufe beispielsweise starten eine DHT, die aus zwei Nodes besteht:

```
1 PRED_ID=49152 PRED_IP=127.0.0.1 PRED_PORT=2002 SUCC_ID=49152 SUCC_IP=127.0.0.1  
    SUCC_PORT=2002 ./build/webserver 127.0.0.1 2001 16384  
2 PRED_ID=16384 PRED_IP=127.0.0.1 PRED_PORT=2001 SUCC_ID=16384 SUCC_IP=127.0.0.1  
    SUCC_PORT=2001 ./build/webserver 127.0.0.1 2002 49152
```

i Da der Namensraum einer DHT einen Kreis bildet, sind die beiden Nodes in einer DHT mit zwei Mitgliedern ihre jeweiligen Vorgänger *und* Nachfolger.

! Entnehmen Sie den beim Aufruf übergebenen Umgebungsvariablen und Kommandozeilenparameter die Informationen über die Node selbst, sowie ihren Vorgänger und Nachfolger in der DHT.

In einer solchen, minimalen DHT bestehend aus zwei Nodes kann jede Node bestimmen, welche Node für ein angefragtes Datum verantwortlich ist: wenn es sie selbst nicht ist, muss es die jeweils andere Node sein. Daher kann eine Node in diesem Fall Anfragen entweder selbst beantworten, oder auf die andere Node verweisen. HTTP sieht für solche Verweise Antworten mit Statuscodes 3XX vor, die das neue Ziel im Location-Header enthalten. Wir verwenden in diesem Fall 303: See Other:

```
3 # curl -i localhost:2001/hashhash  
4 HTTP/1.1 303 See Other  
5 Location: http://127.0.0.1:2002/hashhash  
6 Content-Length: 0
```

! Beantworten Sie Anfragen wie bisher, wenn die angefragte Node für die Ressource verantwortlich ist, andernfalls mit einer Weiterleitung.

i HTTP-Weiterleitungen werden für verschiedene Zwecke eingesetzt, z.B. um sicherzustellen, dass Ressourcen via **https** statt **http** angefragt werden. Clients folgen diesen Weiterleitungen typischerweise automatisch. **curl** hingegen tut dies nur, wenn das **-L/-location**-Flag gesetzt ist.

1.3. Senden eines Lookups (2 Punkte)

Im Allgemeinen kann eine Node nicht direkt entscheiden, welche Node für ein Datum verantwortlich ist. In diesem Fall sendet sie eine Lookup-Anfrage in die DHT (d.h. ihren

Nachfolger), um die verantwortliche Node zu erfahren. Diese Anfrage folgt dem oben beschriebenen Format, und enthält die folgenden Werte:

- Message Type: 0 (Lookup)
- Hash ID: Hash der angefragten Ressource
- Node ID, IP, und Port: Beschreibung der anfragenden Node



Senden Sie ein Lookup an den Nachfolger, wenn die Node den Ort einer angefragten Ressource nicht bestimmen kann.

Parallel zu dieser Anfrage erwartet der Client natürlich eine Antwort. Um die Implementierung zu vereinfachen, halten wir sie zustandslos: wir vertrösten den Client für den Moment, bis wir eine Antwort erhalten haben. Hierfür können wir eine 503: Service Unavailable-Antwort mit einem **Retry-After**-Header senden:

```
7 | # curl -i localhost:2002/path-with-unknown-hash
8 | HTTP/1.1 503 Service Unavailable
9 | Retry-After: 1
10| Content-Length: 0
```

Auf diese Weise müssen wir keine Verbindungen zu Clients offen halten und Antworten aus der DHT diesen zuordnen.



Beantworten Sie Anfragen mit einer 503-Antwort und gesetztem **Retry-After**-Header, wenn die Node den Ort einer angefragten Ressource nicht bestimmen kann.

1.4. Lookup Reply (1 Punkt)

Nun implementieren wir die Empfängerseite eines Lookups. Wir erweitern unsere Implementierung, sodass Sie Lookups beantwortet, wenn diese die Antwort kennt. Dafür überprüft die Node, ob sie selbst, oder ihr Nachfolger, für den angefragten Pfad verantwortlich ist und sendet eine entsprechende Antwort an den Anfragesteller, falls dies der Fall ist. Das Reply folgt dem zuvor beschriebenen Nachrichtenformat, mit den folgenden Werten:

- Message Type: 1 (Reply)
- Hash ID: ID des Vorgängers der verantwortlichen Node
- Node ID, IP, und Port: Beschreibung der verantwortlichen Node



Senden Sie ein Reply an die anfragende Node, wenn ein Lookup empfangen wird und die empfangende Node verantwortlich ist.

1.5. Weiterleiten eines Lookups (1 Punkt)

Wenn wir ein Lookup empfangen, das wir nicht beantworten können, muss die entsprechende Node „hinter“ uns in der DHT liegen. Entsprechend leiten wir dieses unverändert an unseren Nachfolger weiter.

! Leiten Sie ein empfangenes Lookup an ihren Nachfolger weiter, wenn die Anfrage nicht beantwortet werden kann.

1.6. Ein komplettes Lookup (2 Punkte)

In den vorigen Tests haben Sie die einzelnen Aspekte eines Lookups implementiert: Senden, Weiterleiten und Beantworten. Nun muss ihre Implementierung lediglich Antworten verarbeiten, sich also die enthaltenen Informationen merken. Da unsere DHT nicht produktiv eingesetzt können Sie annehmen, dass nicht allzu viele Anfragen parallel gestellt werden. Es genügt also hier, wenn Sie eine kleine Liste von 10 Antworten speichern, und die jeweils älteste verwerfen, wenn eine neue empfangen wird.

! Verarbeiten Sie empfangene Antworten und speichern die relevanten Informationen.

In einer DHT von mindestens drei Nodes sollte Ihre Implementierung jetzt in der Lage sein, den Ort von Ressourcen zu bestimmen:

```
11 # curl -i localhost:2002/path-with-unknown-hash
12 HTTP/1.1 503 Service Unavailable
13 Retry-After: 1
14 Content-Length: 0
15
16 # curl -i localhost:2002/path-with-unknown-hash
17 HTTP/1.1 303 See Other
18 Location: http://127.0.0.1:2017/path-with-unknown-hash
19 Content-Length: 0
20
21 # curl -i localhost:2017/path-with-unknown-hash
22 HTTP/1.1 404 Not Found
23 Content-Length: 0
```

Beachten Sie bei der letzten Anfrage, dass `Not Found` sich auf die Existenz der Ressource bezieht. Mit den passenden Flags führt `curl` die wiederholte Anfrage, und das Folgen der Weiterleitung automatisch aus:

```
24 # curl -iL --retry 1 localhost:2002/path-with-unknown-hash
25 HTTP/1.1 503 Service Unavailable
26 Retry-After: 1
27 Content-Length: 0
28
29 Warning: Problem : HTTP error. Will retry in 1 seconds. 1 retries left.
30 HTTP/1.1 303 See Other
31 Location: http://127.0.0.1:2001/path-with-unknown-hash
```

```
32 | Content-Length: 0
33 |
34 | HTTP/1.1 404 Not Found
35 | Content-Length: 0
```

1.7. Statische DHT (1 Punkt)

Herzlichen Glückwunsch! Ihr Code sollte nun eine statische DHT implementieren. Testen Sie das Ganze nun mit mehreren Nodes und verschiedenen GET, PUT, und DELETE Anfragen. Denken Sie beim Starten der Nodes daran, die Umgebungsvariablen entsprechend zu setzen! Dafür können Sie die folgenden Anfragen auf einen Pfad ausführen:

- GET: Erwartet 404: Not Found
- PUT: Erwartet 201: Created
- GET: Erwartet 200: Ok
- DELETE: Erwartet 200: Ok/204: No Content
- GET: Erwartet 404: Not Found

Diese Anfragen entsprechen dem letzten Test des ersten Aufgabenzettels. Allerdings wird jede Anfrage an eine andere Node der DHT gestellt. Durch die bisherigen Tests ist sichergestellt, dass die Anfragen trotzdem konsistent beantwortet werden.

A. Abgabeformalitäten

Die Aufgaben können **alleine oder in Gruppen aus zwei bis drei Mitgliedern** bearbeitet und abgegeben werden. Wenn Sie die Aufgaben als Gruppe bearbeiten möchten, müssen Sie **in der ersten Woche** der Bearbeitungszeit eine Abgabegruppe auf ISIS wählen. Wenn Sie alleine arbeiten, wählen Sie **ab der zweiten Woche** der Bearbeitungszeit eine Einzelgruppe. Die Gruppenwahl gilt für den gesamten Bearbeitungszeitraum eines Praxis-Zettels.

Ab der zweiten Woche der Bearbeitungszeit können Sie Ihre Lösung abgeben. Sollten Sie zu diesem Zeitpunkt keine Abgabegruppe gewählt haben, können Sie diesen Praxis-Zettel **nur noch alleine bearbeiten!** Die Gruppenabgabe muss von einem Gruppenmitglied auf ISIS hochgeladen werden und gilt dann für die gesamte Gruppe. Ohne eine Abgabe auf ISIS erhalten Sie keine Punkte!

Es werden nur mit CMake via `make -C build package_source` erstellte Abgabearchive im `.tar.gz`-Format akzeptiert. Beachten Sie, dass Sie eine falsche Dateiendung nicht einfach umbenennen können. **Wir empfehlen dringend**, ihr so erstelltes Archiv einmal zu entpacken, und die Tests auszuführen. So können Sie viele Fehler mit ihrer Projektkonfiguration vor der Abgabe erkennen und vermeiden.

Ihre Abgaben können ausschließlich auf ISIS und bis zur entsprechenden *Abgabefrist* abgegeben werden. Sollten Sie technische Probleme bei der Abgabe haben, informieren Sie uns darüber unverzüglich und lassen Sie uns zur Sicherheit ein Archiv Ihrer Abgabe per Mail zukommen. Beachten Sie bei der Abgabe, dass die **Abgabefrist fix ist** und es **keine Ausnahmen für zu späte Abgaben oder Abgaben via E-Mail** gibt. Planen Sie einen angemessenen Puffer zur Frist hin ein. In Krankheitsfällen kann die Bearbeitungszeit angepasst werden, sofern sie uns baldmöglichst ein Attest zusenden.

B. Tests und Bewertung

Die einzelnen Tests finden Sie jeweils in der Vorgabe als `test/test_praxisX.py`. Diese können mit `pytest` ausgeführt werden:

```
| ./test/check_submission.sh praxisX # Alle Tests ausführen
```

Ihre Abgaben werden anhand der Tests der Aufgabenstellung automatisiert bewertet. Beachten Sie, dass Ihre Implementierung sich nicht auf die verwendeten Werte (Node IDs, Ports, URIs, ...) verlassen sollte, diese können zur Bewertung abweichen. Darüber hinaus sollten Sie die Tests nicht verändern, um sicherzustellen, dass die Semantik nicht unbeabsichtigerweise verändert wird. Eine Ausnahme hierfür sind natürlich Updates der Tests, die wir gegebenenfalls ankündigen, um eventuelle Fehler zu auszubessern.

Wir stellen die folgenden Erwartungen an Ihre Abgaben:

- Ihre Abgabe muss ein CMake-Projekt sein.
- Ihre Abgabe muss eine `CMakeLists.txt` enthalten.

- Ihr Projekt muss ein Target entsprechend der oben genannten Definition haben (z. B. `hello_world`) mit dem selben Dateinamen (z. B. `hello_world`, case-sensitive) erstellen.
- Ihre Abgabe muss interne CMake-Variablen, insbesondere `CMAKE_BINARY_DIR` und `CMAKE_CURRENT_BINARY_DIR` unverändert lassen.
- Ihr Programm muss auf den EECS Ubuntu 20 Poolrechnern¹ korrekt funktionieren. Wie Sie auf die Ubuntu 20 EECS Poolrechner per SSH zugreifen, entnehmen Sie bitte dem *Ubuntu 20 EECS Testing Guide*.
- Ihre Abgabe muss mit CPack (siehe oben) erstellt werden.
- Ihr Programm muss die Tests vom jeweils aktuellen Zettel bestehen, nicht auch vorherige.
- Wenn sich Ihr Program nicht deterministisch verhält, wird auch die Bewertung nicht deterministisch sein.

Um diese Anforderungen zu überprüfen, sollten Sie:

- Das in der Vorgabe enthaltene `test/check_submission.sh`-Script verwenden:

```
| ./test/check_submission.sh praxis<X>
```
- Ihre Abgabe auf den Testsystemen testen.

Fehler, die hierbei auftreten, werden dazu führen, dass auch die Bewertung fehlschlägt und Ihre Abgabe entsprechend bewertet wird.

C. Tests debuggen

Standardmäßig erstellen die Tests eine interne Instanz eines Peers, sie nutzen also nicht ihre aktuell laufende Instanz. Um Ihre **eigene, bereits laufende** Executable zu debuggen, können Sie pytest mit dem Zusatzflag `debug_own` ausführen. Dabei müssen Sie auch die automatischen Timeouts während des debuggings deaktivieren:

¹ | `python3 -m pytest test --debug_own --timeout=99999 --timeout_override`

¹ Die Bewertung führen wir auf den Ubuntu 20.04 Systemen der EECS durch, welche auch für Sie sowohl vor Ort, als auch via SSH zugänglich sind.