

Projekt, 1. Část - Ukládání rozsáhlých dat v NoSQL databázích

Obsah

1	Cil projektu				
	1.1	Zadání	3		
2	Infl	InfluxDB			
	2.1	Informace o datové sadě	5		
	2.2	Odůvodnění vhodnosti zvoleného datasetu pro daný typ databáze	5		
	2.3	Příkazy pro definici úložiště	6		
	2.4	Algoritmický popis importu dat	7		
	2.5	Dotaz v jazyce daného databázového produktu	7		
3	Neo4J				
	3.1	Informace o datové sadě	9		
	3.2	Odůvodnění vhodnosti zvoleného datasetu pro daný typ databáze	9		
	3.3	Příkazy pro definici úložiště	10		
	3.4	Algoritmický popis importu dat	12		
	3.5	Dotaz v jazyce daného databázového produktu	12		
4	MongoDB				
	4.1	Informace o datové sadě	15		
	4.2	Odůvodnění vhodnosti zvoleného datasetu pro daný typ databáze	15		
	4.3	Příkazy pro definici úložiště	16		
	4.4	Algoritmický popis importu dat	18		
	4.5	Dotaz v jazyce daného databázového produktu	19		
5	Apache Cassandra				
	5.1	Informace o datové sadě	20		
	5.2	Odůvodnění vhodnosti zvoleného datasetu pro daný typ databáze	20		
	5.3	Příkazy pro definici úložiště	21		
	5.4	Algoritmický popis importu dat	22		
	5.5	Dotaz v jazyce daného databázového produktu	22		

1 Cíl projektu

Cílem této části projektu je analyzovat požadavky a navrhnout optimální způsob uložení rozsáhlých dat do vhodné NoSQL databáze tak, aby tato data bylo možno rychle dotazovat a aktualizovat.

1.1 Zadání

Řešení této části se skládá několika kroků:

- 1. Na základě přednášek a cvičení z předmětu prostudujte vlastnosti a možnosti použití NoSQL databází různých druhů, konkrétně:
 - sloupcová wide-column databáze (např. Apache Cassandra)
 - dokumentová databáze (např. MongoDB)
 - grafová databáze (např. Neo4J)
 - databáze časových řad (např. InfluxDB)
- 2. Prostudujte dostupné datové sady Národním katalogu otevřených dat pro statutární město Brno, zejména se soustřeďte na dílčí datové sady z daného zdroje, jejich strukturu (schéma), typy datových položek, identifikátory, možnosti propojení datových sad (společné entity) či napojení na externí data (jiné zdroje, entity reálného světa), změnu dat v čase (aktualizace), a jiné.
- 3. Pro každý z výše uvedených druhů NoSQL databází mezi výše odkazovanými datovými sadami najděte datovou sadu, kterou bude vhodné uložit a dotazovat v daném druhu NoSQL databáze (a ne v jiném). Celkem použijete tedy nejméně 4 různé datové sady pro 4 různé typy NoSQL databází. Konkrétně, pro každý jednotlivý případě, popište:
 - plný název zvolené datové sady vč. odkazu URL ve výše uvedeném katalogu
 - vhodnou distribuci dané datové sady (např. CSV či GeoJSON) dle nabídky v katalogu
 - zvolený druh NoSQL databáze a konkrétní databázový produkt/server (např. Apache Cassandra)
 - podrobné a logické vysvětlení, proč je nejlepší k uložení a dotazování zvolené datové sady použít právě daný druh NoSQL databáze (oproti jiným druhům NoSQL databází) vysvětlení musí být konkrétní pro danou datovou sadu a databázi a odkazovat se na konkrétní jejich charakteristické vlastnosti, např. sloupce (struktura/schéma, datové typy, velikosti domény, atp.), řádky (počet, velikost, různorodost, existence identifikátorů a referencí, atp.), způsob a průběh vzniku dat a jejich uložení (zdroj, frekvence a perioda aktualizace, důvěryhodnost/chybovost dat, možnost zpětné změny již publikovaných dat či jen přidávání nových, možnosti komprese a agregace, retence/zapomínání dat, distribuce a škálovatelnost úložiště, redundance, atp.), způsob a průběh spotřeby dat (předdefinované a ad-hoc dotazy, frekvence a perioda čtení výsledků, distribuce a škálovatelnost zpracování dat pro dotazy, pozice konzumentů výsledků vzhledem k místu uložení a zpracování dat, možnosti urychlení dotazů pomocí cache/před-počítání, možnosti indexace, atp.)
 - syntakticky i sémanticky korektní příkazy pro definici úložiště v daném produktu/serveru NoSQL databáze pro danou datovou sadu (zápis definice schéma v CQL, příklad vložení dokumentu v JavaScript, import uzlů a hran v Cypher, atp., dle zvoleného databázového serveru)
 - algoritmický popis importu dat ze zvolené distribuce dané datové sady do připravené databáze a to jak počáteční naplnění prázdné databáze daty, tak pozdější doplnění nových či změněných dat (soustřeďte se na zvolení a použití vhodného klíče záznamů v NoSQL

tak, aby bylo podle něj možné provést UPSERT, namísto INSERTu duplicitního záznamu; smazání všech dat v databázi a jejich opětovné vložení není přípustné) - můžete odevzdat krátký skript (např. v jazyce Python) nebo uvedené popsat pseudokódem či popisem kroků zvoleného algoritmu

- alespoň jeden syntakticky i sémanticky korektní dotaz v jazyce daného databázového produktu nad v databázi uloženými daty dané datové sady, který bude demonstrovat vhodnost zvoleného druhu NoSQL databáze pro daná data vč. popisu způsobu, jakým databázový server dotaz zodpoví (jak nalezne uzly, kde jsou uložena požadovaná data; jak data z uzlů získá a dále distribuovaným způsobem zpracuje; jak výsledky doručí klientovi, který zadal dotaz, a jak je tento zkonzumuje)
- 4. Zkontrolujte a v týmu diskutujte vhodnost zvolené datové sady, správnost odůvodnění zvoleného druhu NoSQL databáze, použitelnost a náročnost popsaného způsobu načítání dat do databáze a provádění dotazů v databázi a korektnost všech příkazů či dotazů (zde je nezbytné si příkazy a dotazy nad datovými sadami a databázovými produkty prakticky vyzkoušet, a tím ověřit jejich korektnost).
- 5. Požadované výsledky sepište strukturovanou formou do dokumentu, případně doplňte skripty či ukázkami v souborech z dokumentu odkazovaných, zabalte do ZIP archivu a odevzdejte do IS VUT.

2 InfluxDB

2.1 Informace o datové sadě

Použitá datová sada: Kvalita ovzduší

• Distribuce: JSON

Data o kvalitě ovzduší ze stanic na území města Brna. Nejedná se o verifikovaná data. Stanice jsou ve správě ČHMÚ, města Brna a Státního zdravotnického ústavu Ostrava.

Aktualizace

• SO2_1h (každou hodinu/updated hourly)

• NO2_1h (každou hodinu/updated hourly)

• CO 8h (každých 8h/each 8 hours)

• PM10_1h (každou hodinu/updated hourly)

• O3 1h (každou hodinu/updated hourly)

• PM10 24h (24h průměr/daily average)

• PM2_5_1h (každou hodinu/updated hourly)

2.2 Odůvodnění vhodnosti zvoleného datasetu pro daný typ databáze

Charakteristické vlastnosti

Data ve zvolené datové sadě obsahují časový aspekt, což je vhodný typ dat pro InfluxDB. InfluxDB je specializována na práci s časově provázanými daty, což usnadňuje jejich analýzu a škálovatelnost a efektivní uložení. Dále InfluxDB obsahuje nástroje pro agregaci dat v různých časových rozmezích, což umožňuje snadné vytváření grafů a generování statistik. Důležité je také to, že si u dat můžeme nadefinovat retenci a tak uchovávat pouze jejich potřebné množství (shared group). Zásadní pro použití InfluxDB je také to, že data mají stále schéma.

Atribut	Тур
code	string
name	string
owner	string
lat	float(2)
lon	float(2)
actualized	Date
$so2_1h$	string
$no2_1h$	string
co_8h	string
pm10_1h	float(2)
o3_1h	string
pm10_24h	float(2)
pm2_5_1h	string

Tabulka 1: Kvalita Ovzduší - Schéma

Uložení dat

Zdrojem dat jsou měření jsou sdílena Českým hydrometeorologickým úřadem, městem Brno a Ostravským zdravotnickým ústavem. Data se aktualizují v intervalech závislých na měřené latce, proto jsou zřídka všechny hodnoty uvedeny v jednom záznamu. Ale můžeme zhruba říct, že se aktualizují skoro každou hodinu. Data pocházejí z 9 měřících stanic.

Způsob a průběh spotřeby dat

- Dotazy na Data: Konzumenti dat mohou provádět jak předdefinované dotazy¹, které jsou vytvořeny předem, tak ad-hoc dotazy, které jsou vytvářeny na základě aktuální potřeby. Frekvence a perioda čtení výsledků závisí na specifických požadavcích a potřebách aplikace, ale můžeme předpokládat, že se bude jednat hlavně o dva typy:
 - Analýza dat, která může být dělána jednou za několik měsíců
 - Hlídání hodnot v skoro realném čase, aby se mohlo reagovat na nebezpečné či podezřelé hodnoty
- Distribuce a škálovatelnost: Postupem času množství dat bude růst a jejich využití se může zvyšovat vzhledem ke zvýšenému zaměření na životní prostředí. Databáze tak může čelit zvýšenému počtu dotazů. Proto je důležité, že InfluxDB je horizontálně škálovatelná. Pro zmenšení latence bude vhodné zvolit datové centrum v Evropě, nejlépe v Brně, jelikož lze předpokládat, že konzumenti budou hlavně osoby či organizace v Brně.
- Optimalizace výkonu: Pro urychlení dotazů mohou být v InfluxDB vytvořeny indexy na často používané atributy, kterým se v InfluxDB říká tagy. Indexace zrychluje dotazování, řazení, agregaci dat i v kombinaci s agregováním pro časové intervaly.

2.3 Příkazy pro definici úložiště

Pro účely projektu jsme použili cloudové úložiště InfluxDB. Pro práci s InfluxDB jsme použili knihovnu influxdb-client3. Pro definici úložiště a import dat byl použit skript influxdb.py. Příklad připojení k NoSQL databázi InfluxDB:

```
from influxdb client 3 import InfluxDBClient3, Point
# Token ziskany z InfluxDB
token = "---token--
org = "org"
database = "jmeno databaze"
host = "host address"
# Vytvoreni klienta
client = InfluxDBClient3(host=host, token=token, org=org)
# Ukazkova data
zaznam = {
        # Neco jako tabulka v sql databazy
        'measurement': 'your_measurement_name',
        'tags': {
            'nazek': 'textova hodnota',
        'time': 'cas udalosti',
        'fields': {
```

 $^{^{1}} https://docs.influxdata.com/influxdb/v2/upgrade/v1-to-v2/migrate-cqs/\#Copyright$

```
'nazev': hodnota
},

}

# Zapis Dat
client.write(database=database, record=zaznam)
```

2.4 Algoritmický popis importu dat

Pro import dat byl použit skript influxdb.py. Hlavní algoritmus importu dat:

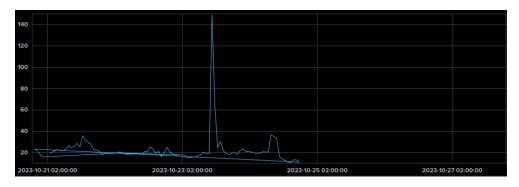
```
for feature in features:
properties = feature.get('properties', {})
if properties:
    actualized str = properties.get('actualized', '')
         no2 1h = properties.get('no2 1h')
         no2_1h_value = float(no2_1h) if no2_1h is not None else None
         actualized date = datetime.fromisoformat(actualized str[:-1])
         actualized date = actualized date + timedelta(days=40)
         if (datetime.now() - actualized date) > timedelta(days=25):
             continue
         data\_point = {
             'measurement': 'your measurement name',
             'tags': {
                 'code': properties.get('code', ''),
                 'name': properties.get('name', ''),
             'time': actualized date.isoformat(),
             'fields': {
                 'no2 1h': float (properties.get ('no2 1h')) if properties.get ('no2 1h
') is not None else None,
                 'pm10_1h': float (properties.get ('pm10_1h')) if properties.get ('
pm10_1h') is not None else None,
                 'pm10_24h': float (properties.get ('pm10_24h')) if properties.get ('
pm10 24h') is not None else None,
                 'pm2_5_1h': float (properties.get('pm2_5_1h')) if properties.get('
pm2 5 1h') is not None else None,
             },
         influx data.append(data point)
    except ValueError:
        pass
```

2.5 Dotaz v jazyce daného databázového produktu

```
# Pocet hrusich castic v case (PM10) v pro Brno-Arboretum query = """
```

```
SELECT code, pm10_1h, time,
FROM "data_ovzdusi2"
WHERE
  time >= now() - interval '7 days'
AND
   ("no2_1h" IS NOT NULL)
AND
   "code" IN ('BBMAA')

""""
table = client.query(query=query, database=database, language='influxql')
```



Obrázek 1: Zobrazeni dotazu pomocí influxDB na počet hrubších částic v čase

Popis způsobu, jakým databázový server dotaz zodpoví

InfluxDB využívá distribuovaný systém shardů, meta nodů a data nodů pro efektivní zpracování dotazů². Když klient zadá dotaz, meta nody analyzují dotaz a určí, ve kterých datových nodech jsou potřebná data uložena a zasílají jim dotazy. Data nody obsahují samotná data a provádějí operace na základě dotazu. Výsledky jsou následně kombinovány v koordinačním uzlu a klient obdrží odpověď na svůj dotaz a poté ho může zkonzumovat například s pomocí pandas.

Pokud používáme několik serverů, tak jsou data rozdistribuována mezi ně na základě replikačního faktoru a shard doby. Pokud máme shard dobu 1 den, replikační faktor 2, a 4 datové uzly A, B, C a D, tak potom to může vypadat následovně. Pro každý den bude existovat shared group, která bude obsahovat 2 shardy, které odpovídají replikačnímu faktoru. Shard 1 bude uložen například na datových uzlech A a B, a shard 2 bude uložen datových na uzlech C a D. Data se sdílí mezi shardy na základě hashe³.

 $^{^2} https://docs.influxdata.com/enterprise_influxdb/v1/concepts/clustering/$

 $^{^3}$ https://docs.influxdata.com/enterprise_influxdb/v1/concepts/clustering/

3 Neo4J

3.1 Informace o datové sadě

• Použitá datová sada: Intenzita dopravy - Intenzita cyklistů

• Distribuce: GeoJSON

3.2 Odůvodnění vhodnosti zvoleného datasetu pro daný typ databáze

Charakteristické vlastnosti

Grafová databáze se hodí zejména pro popis a uložení dat, které lze vizualizovat grafově. Graf formálně definujeme podle (1), kde: V je množina vrcholů (nebo také uzlů) a E je množina hran, definovaná (2).

$$G = (V, E) \tag{1}$$

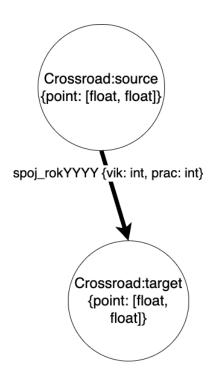
$$E \subseteq \{\{u, v\} | u, v \in V\} \tag{2}$$

V případě Neo4j se však jedná o orientovaný graf, kde oproti neorientovanému grafu definujeme hrany E jako v (3).

$$E \subseteq V^2, \forall e \in E : \exists u, v \in V : (u, v) = e \tag{3}$$

V praxi se grafy nejčastěji používají při určování nejkratších cest, nejrychlejších cest a podobně. Například se toto využívá při algoritmech, které řeší zadané úlohy (Breath first search, depth first search...), vyhledávání nejlepší cesty v routovací tabulce pro odeslání paketu, či v mapách a navigacích. Náš dataset je prakticky mapa bodů na mapě a jejich spojení skrze cyklostezku, na které se měří intenzita cyklistů za 24hodin. Našimi vrcholy grafu jsou tedy body na mapě (křižovatky cest) a hrany jsou jednotlivé cesty, pro které byla zaznamenávána intenzita cyklistů. Pro tento dataset schéma grafu vypadá jako na obrázku 2. Atribut point odpovídá souřadnici počátečního bodu dané trasy v souřadném systému GCS WGS84. Hrana s názvem spoj_rokYYYY odpovídá měření z daného roku YYYY. Atribut hrany vik odpovídá vytíženosti o víkendech a atribut hrany prac odpovídá vytíženosti v pracovní dny. ⁴

⁴vik a prac je v kódu dále přejmenováno na weekend, respektive week



Obrázek 2: Schéma grafu Neo4j pro dataset intenzity cyklistů

Způsob, průběh vzniku dat a jejich uložení

Data ze zvoleného datasetu pochází z měření intenzity cyklistů v jednotlivých úsecích v Brně. Tyto data pravidelně zpracovávají Brněnské komunikace, a.s., tudíž lze tyto data považovat za důvěryhodné. Intenzita cyklistů je zpracovávána jednou za dva roky, jak plyne z dokumentace datasetu. To prakticky vylučuje možnost zpětné změny již publikovaných dat, ovšem lze předpokládat, že každé dva roky se přidá nové měření intenzity cyklistů, s čímž databáze musí počítat. S ohledem na typ dat je nutné především efektivně vyhledávat v grafu, k čemuž databáze Neo4j poskytuje řadu metod, jako například implementaci A* Shortest Path, Dijkstrův algoritmus, Depth first search, Breadth first search a další. Avšak kromě zpětné změny zapsaných dat lze očekávat, že bude potřeba přidat nové uzly.

Způsob a průběh spotřeby dat

Vzhledem k typu dat a informacím, které lze získat z datasetu lze očekávat, že se často bude vyhledávat nejméně / nejvíce vytížená cesta o víkendu / v týdnu. Také může být snaha hledat trasu z bodu A, do bodu B, což však pravděpodobně nebude tak častý případ jako první zmíněný případ. Taky by nás mohly zajímat nejvytíženější úseky, například pro odklonění dopravy alternativní cestou a podobně. Konzumenti výsledků budou z valné většiny právě z Brna, avšak nelze vyloučit, že například nějaký turista mimo Brno se nebude chtít podívat na vytížení jednotlivých cyklostezek v Brně pro účely pozdějšího výletu na kole. Pro zefektivnění dotazů databáze Neo4j disponuje několika druhy indexů: range index, lookup index, text index, point index, full-text index, což může napomoci k případně vyšším požadavkům na výkonnost.

3.3 Příkazy pro definici úložiště

Pro definici úložiště bylo třeba definovat uzly a hrany. Toto se děje v souboru neo4j/loadFromGeoJson.py, konkrétně funkce insertNodes 1, která využívá rozhraní třídy Neo4jDB, která sdružuje metody pro práci s databází 2. Tato třída především disponuje metodou addNode, která skrze příkaz MERGE vloží nový uzel do databáze pouze pokud uzel se souřadnicemi x, y (ty odpovídají souřadnicovému systému

GCS WGS84) se ještě v databázi nenachází. Hrany mezi uzly poté přidává metoda softAddRelation, která hranu mezi dva uzly vloží pouze tehdy, pokud mezi těmito uzly neexistuje stejně pojmenovaná hrana. V případě již existující pojmenované hrany mezi uzly se pouze přepíší atributy této hrany. Hrany se přidávají z obou stran (z uzlu a do uzlu b, i z uzlu b do uzlu a), jelikož z dokumentace spíše vypadá, že se počítala obousměrná intenzita cyklistů pro jeden úsek.

```
def insertNodes(featureObjects):
    for featureObject in featureObjects:
        geometry = featureObject.getGeometry()
        points = geometry.getPoints()
        startPoint = points[0]
        endPoint = points[len(points) - 1]
        startPointJson = startPoint.toJson()
        endPointJson = endPoint.toJson()
        endPointJson = endPoint.toJson()
        startLabelNode = "ids{}".format(startPoint.getString())
        endLabelNode = "ide{}".format(endPoint.getString())
        db.addNode("Crossroad:{}".format(startLabelNode), "{" + "point: {}".format(startPointJson) + "}")
        db.addNode("Crossroad:{}".format(endLabelNode), "{" + "point: {}".format(endPointJson) + "}")
```

Listing 1: Funkce insertNodes ze souboru neo4j/loadFromGeoJson.py

```
from neo4j import GraphDatabase, RoutingControl
class Neo4jDB():
     \frac{\text{def }\_\_init}\_\_(\text{self }, \text{ uri="neo4j:}//\text{"}, \text{ host = "localhost"}, \text{ port = 7687}, \text{ user = ""}, \\ \text{password = ""}) \rightarrow \text{None:} 
          self.host = host
          self.port = port
          self.user = user
          self.password = password
          self.uri = uri
     def connect(self, database = "neo4j"):
          self.driver = GraphDatabase.driver(self.uri + self.host + ":" + str(self.port),
     auth=(self.user, self.password))
          self.database = database
    def clearDatabase(self):
          query = "MATCH (n) DETACH DELETE n"
          self._execute_query_w(query)
    def addNode(self, label, props):
          if label == "":
              query = "MERGE (node" + props + ")"
              query = "MERGE (node:" + label + props + ")"
          self._execute_query_w(query)
def softAddRelation(self, name, nodeFromLabel, nodeToLabel, props):
          query = \text{"MATCH}(a:\{\}) \;, \; (b:\{\}) \;\; \text{MERGE}(a) - [\text{rel}:\{\}] - > (b) \;\; \text{SET rel} = \; \text{properties}\left(\{\}\right) \text{".}
    format(nodeFromLabel, nodeToLabel, name, props)
          self._execute_query_w(query)
```

Listing 2: Třída Neo4jDB pro práci s databází

3.4 Algoritmický popis importu dat

Jelikož již máme v databázi uzly i hrany vytvořené, máme prakticky i naimporovanou většinu potřebných dat. Dále musíme pouze doimportovat dodatečné atributy hran či uzlů. Jelikož o uzlech není v datasetu žádná další informace, dodatečný import dat uzlů nebyl předpokládán. V případě hran stačí v případě vytvoření nových záznamů (periodičnost každé dva roky) pouze importovat nové hrany (pro každé dva roky se používá jedna hrana) metodou softAddRelation. Toto demonstruje kód 3. V tomto kódu si lze všimnout přidání hran pro rok 2016 vícekrát, což demonstruje to, že se tyto hrany přidají pouze jedenkrát (příkaz MERGE).

```
addRelations (featureObjects, "2016")
addRelations (featureObjects, "2016")
addRelations (featureObjects, "2018")
addRelations (featureObjects, "2020")
addRelations (featureObjects, "2022")
```

Listing 3: Import dalších hran pro nové záznamy, či aktualizace dat starších záznamů

3.5 Dotaz v jazyce daného databázového produktu

Dotaz nad Neo4j databází, který jsme implementovali, je zjištění nejméně vytížené trasy z bodu A do bodu B. Výsledkem tohoto dotazu je potom cesta grafem, obsahující vždy nejméně vytíženou trasu. V případě našeho datasetu sice nebyly k dispozici žádné křižovatky, kde by se dalo určovat jakou trasu zvolit, ovšem lze počítat, že do budoucna křížení v datasetu může nastat. Tak či tak je žádoucí, nalézt cestu z bodu A do bodu B. Neprve je potřeba vytvořit projekci grafu uloženou v katalogu grafu, která se uloží pod určitým názvem a se kterou poté bude pracovat dijskrův algoritmus pro vyhledání nejlevnější cesty. Toto je vidět v kódu 4, kde nejprve smažeme z katalogu grafů graf 'myGraph' a poté vytvoříme nový. Nakonec skrze volání Dijkstrova algoritmu nalezneme nejméně vytíženou cestu (v týdnu) z uzlu source do uzlu target 5.

```
CALL gds.graph.drop('myGraph', False);
CALL gds.graph.project(
    'myGraph',
    'Crossroad',
    'spoj_rok2016',
    {
        relationshipProperties: 'week'
    }
);
```

Listing 4: Projekce grafu do katalogu grafů pod názvem 'myGraph'

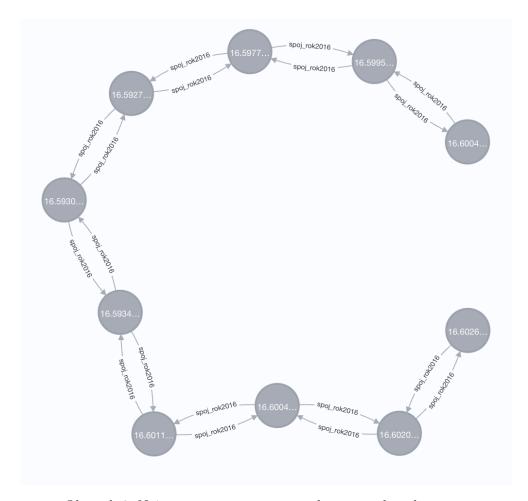
```
MATCH (source{point:[16.600407200000063,49.200695100000075]}), (target{point:
[16.602668400000027,49.200981900000045]})
CALL gds.shortestPath.dijkstra.stream('myGraph', {
    sourceNode: source,
    targetNode: target,
    relationshipWeightProperty: 'week'
})
YIELD index, sourceNode, targetNode, totalCost, nodeIds, costs, path
RETURN
    index,
    gds.util.asNode(sourceNode).name AS sourceNodeName,
    gds.util.asNode(targetNode).name AS targetNodeName,
    totalCost,
    [nodeId IN nodeIds | gds.util.asNode(nodeId).name] AS nodeNames,
    costs,
    nodes(path) as path
ORDER BY index
```

Listing 5: Volání Dijkstrova algoritmu pro nalezení nejméně vytížené trasy v týdnu z uzlu source do uzlu tarqet

Popis způsobu, jakým databázový server dotaz zodpoví

Jak již bylo zmíněno výše, databázový server nejprve musí vytvořit projekci grafu do katalogu grafů. V tomto kroce z grafu vybere potřebné informace o hranách / uzlech. V našem případě probíhá projekce uzlů Crossroad, hran spoj_rok2016 a atributu hran week. Tento atribut je dále používán v Dijkstrově algoritmu jako cena přechodu. Po vytvoření této projekce a uložení do katalogu grafů pod názvem myGraph může tento graf být zpracován Dijkstrovým algoritmem ⁵ a vrácena výsledná cesta. Cesta, kterou vrátil databázový server je vidět na obrázku 3. Tyto výsledky dále doručí klientovi skrze patřičný protokol, který je může dále interpretovat. Například je klient může vizuálně zobrazit na mapě, včetně intenzity provozu, a podobně.

⁵Dijkstra's Shortest Path Algorithm



Obrázek 3: Nejméně vytížená cesta z uzlusourcedo uzlu target

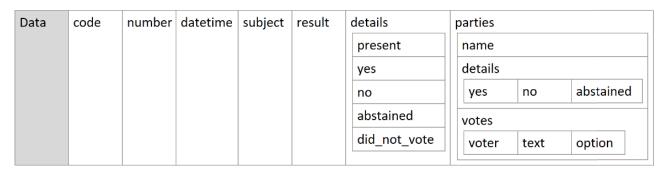
4 MongoDB

4.1 Informace o datové sadě

• Použitá datová sada: Hlasování zastupitelstva

• Distribuce: JSON

Datová sada obsahuje záznamy, které mají strukturu zobrazenou na obr. 4. Dataset obsahuje podrobné výsledky z hlasování na schůzích městského zastupitelstva. Zdrojem dat jsou oficiální zápisy z jednotlivých zasedání, které jsou zveřejňována také na webu města Brna⁶. Data jsou poskytována ve formátu JSON a jsou aktualizována v horizontu jednoho týdne od konání schůze.



Obrázek 4: Struktura datasetu Hlasování zastupitelstva

4.2 Odůvodnění vhodnosti zvoleného datasetu pro daný typ databáze

Charakteristické vlastnosti

Data ve zvolené datové sadě jsou rozsáhlá, mají proměnlivé schéma (např. některé záznamy obsahují klíč did_not_vote) a obsahují vnořené objekty a pole (např. data.parties, data.parties.votes). Data jsou uložena ve formátu JSON, který MongoDB (jako dokumentová databáze) umožňuje vkládat jako jednotlivé dokumenty. Obsahují poměrně hodně textu (předmět a výsledek hlasování, názvy politických stran, jména zastupitelů, jejich volbu apod.), číselné hodnoty (např. výsledky hlasování), datumy a pole objektů (např. seznam zastupitelů jednotlivých stran), se kterými může MongoDB snadno manipulovat, provádět sumace, filtrovat data apod.

Datová sada neobsahuje přímo specifikovaný identifikátor, jako např. _id. Po důkladné analýze datové sady se ukázalo, že unikátním identifikátorem dat by mohl být code (číslo schůze zastupitelstva) v kombinaci s number (číslo hlasování v rámci dané schůze) např. Z9/09_29. Tento identifikátor je jedinečný v rámci datové sady, je krátký a má v rámci dat význam.

Způsob, průběh vzniku dat a jejich uložení

Zdrojem dat jsou konané schůze Zastupitelstva města Brna, které se konají cca každých 6 týdnů, data tedy obsahují výsledky hlasování o návrzích, které probíhá na těchto schůzích. Data jsou aktualizována v horizontu jednoho týdne od konání schůze. Můžeme předpokládat, že zdroj dat je důvěryhodný, jelikož je zastupitelstvo orgán veřejné správy a data jsou aktualizována po konání schůze. Chybovost dat by měla být minimální s ohledem na to, že data jsou zveřejňována s týdenním odstupem od hlasování, dochází tedy k revizi dat před jejich aktualizací. V kontextu výsledků hlasování zastupitelstva by mělo

⁶https://www.brno.cz/zasedani-zmb

být zřídka kdy potřeba měnit již publikovaná data. Jakmile je hlasování uzavřeno a výsledky jsou zaznamenány a publikovány, měly by tyto výsledky zůstat neměnné pro transparentnost a důvěryhodnost procesu. Proto budeme předpokládat pouze možnost přidávání nových dat.

Pro provedení složitých dotazů nad strukturovanými daty lze využít agregační framework MongoDB, který poskytuje sadu operací, které lze řetězit (viz příklad níže). Zapomínání dat je závislé na zákonech a nařízeních, týkajích se retence dat a veřejného přístupu k záznamům zastupitelstva. Záleží tedy na účelu aplikace. Pokud bychom předpokládali, že data budou vyvěšena webových stránkách zastupitelstva (jako tomu je na oficiálních webových stránkách Města Brna - Zasedání ZMB⁷), tak v takovém případě musí být výsledky dostupné k nahlédnutí veřejnosti po dobu několika let. Množství dat uložených v databázi tedy bude velký a lze předpokládat že poroste. Pro zajištění vysoké propustnosti, dostupnosti, spolehlivosti a efektivity bude potřeba využít metodu shardingu (horizontální škálování).

Způsob a průběh spotřeby dat

Pro předdefinované dotazy lze v MongoDB použít aggregation pipelines, které transformují a analyzují data, lze je optimalizovat pomocí indexů a mohou být využívány aplikací pomocí API endpointů nebo procedur. Předdefinované dotazy budou pokrývat dotazy na body hlasování konkrétní schůze, přijaté / zamítnuté návrhy schůze apod.. V MongoDB je také možné vytvářet ad-hoc dotazy. Pokud dotaz odpovídá existujícímu indexu, MongoDB automaticky využije tento index k urychlení dotazu. V aplikaci, která data pouze zobrazuje uživateli, však ad-hoc dotazy nebudou častým jevem. Pokud by se v budoucnu rozhodlo rozšířit funkčnost aplikace nebo umožnit uživatelům provádět vlastní dotazy, mohlo by to mít výkonnostní dopady, pokud nebudou data správně indexována.

Protože Zastupitelstvo zasedá přibližně jednou za 6 týdnů a data v datové sadě jsou aktualizována v horizontu týdne od konání schůze, lze očekávat zvýšený počet dotazů na databázi během tohoto týdne, kdy obyvatelé města hledají informace o programu, usneseních nebo výsledcích hlasování. Jinak bude frekvence čtení nízká. Perioda čtení by v horizontu tohoto týdne měla být častá (několikrát denně), aby byly zajištěny aktuální informace o zasedání. Mimo tento týden bude perioda čtení méně častá, např. týdně.

Pro distribuci dat pro dotazy Mongo podporuje replikační sady pro zajištění vysoké dostupnosti. Jak je zmíněno výše, je očekáváno, že objem dat bude v čase růst, proto bude potřeba využít sharding na základě zvoleného shard klíče. Volba vhodného shard klíče je kritická pro efektivní škálování databáze, protože udává jak budou data rozdělena mezi shardy, kdy ideální klíč by měl zajistit, že data budou rozdělena rovnoměrně mezi shardy. Vhodným shard klíčem pro tuto datovou sadu (viz obr. 5) by mohl být code pro kolekci Subject a name pro kolekci Parties, protože lze očekávat, že budou data dotazována na základě kódu zasedání (code), či jména politické strany (name). Před nastavním shard klíče je nutné pro hodnoty shard klíče nastavit indexaci (pokud jako shard key není zvolen _id). Lze předpokládat, že hlavními konzumenty dat budou obyvatelé města Brna, proto je vhodné vybrat místo uložení a zpracován co nejblíže Brnu, aby byla minimalizována latence při načítání dat. MongoDB má integrovanou cache pro časté dotazování, takže v případě že budou data často dotazována, mohou být uchována v paměti pro rychlejší přístup. Výsledky výpočetně náročných dotazů lze také předpočítat a uložit do databáze.

4.3 Příkazy pro definici úložiště

Pro účely projektu jsme použili cloudové úložiště MongoDB Atlas. Pro práci s MongoDB jsme použili knihovnu pymongo. Pro definici úložiště a import dat byl použit skript mongo_db.py. Příklad připojení k NoSQL databázi MongoDB:

from pymongo import MongoClient

⁷https://www.brno.cz/zasedani-zmb

```
# Pripojovaci retezec z MongoDB Atlas
mongo_uri = "your_mongo_uri"

# Vytvoreni klienta
client = MongoClient(mongo_uri)

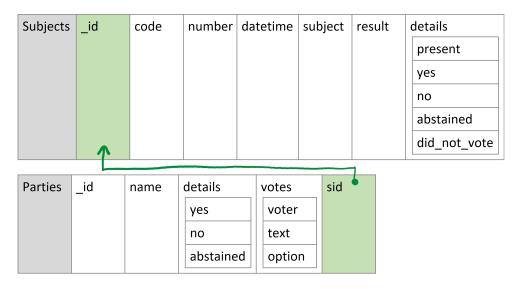
# Vyber databaze
db = client['your_database_name']
```

Způsobů, jak definovat kolekce nad vybranou datovou sadou existuje několik. Záleží na tom, jak budou data dotazována, jak často budou aktualizována a jestli bude aplikace orientována převážně na čtení, nebo zápis. Jestliže víme, že budeme často provádět dotazy přes různé kolekce, může být výhodné data denormalizovat a kombinovat je do jedné kolekce. Toto řešení je ideální pro aplikace, které jsou primárně zaměřeny na čtení dat. Využitím schopností MongoDB můžeme vytvářet složitě strukturovaná vnořená data, a tím značně urychlit dotazování. Naopak pokud předpokládáme časté aktualizace nebo zápis dat, je praktičtější mít pro tyto údaje separátní kolekci. Tím zajistíme, že změny v jedné části databáze neovlivní ostatní části, systém bude rychlejší a bude zajištěna konzistence dat. Denormalizace však může způsobit datovou nekonzistenci, a z toho důvodu je důležité pečlivě zvážit kompromis mezi výkonem a konzistencí při návrhu databáze a zvolit správný přístup pro konkrétní potřeby aplikace.

Předpokládejme hypotetickou aplikaci pro veřejnost, která bude pouze zobrazovat výsledky zasedání zastupitelstva. Budeme předpokládat že data, která Zastupitelstvo zveřejní budou finální a data nebudou dále aktualizována. Taková aplikace bude pro každé zasedání zobrazovat základní údaje o schvalovaných návrzích, tj. název návrhu, rozhodnutí a základní statistiku o hlasování (kolik zastupitelů bylo pro a proti, se zdrželo a bylo nepřítomno). Po výběru určitého návrhu bude zobrazovat statistiku hlasů jednotlivých stran a po rozkliknutí jednotlivých stran bude zobrazeno hlasování každého zastupitele dané strany.

Pro takovou aplikaci jsme zvolili dvě kolekce, Parties a Subjects (znázorněno na obr. 5). Kolekce Parties je denormalizována, jelikož pole votes obsahuje pole objektů jednotlivých hlasů každého zastupitele ve straně (nepředpokládáme dotazy na hlasy jednotlivých zastupitelů). Parties name a votes votes nejsou normalizovány, protože nepředpokládáme častou změnu jména zastupitelů a politických stran. Díky denormalizaci je pak možné provádět efektivnější dotazy nad daty a využít tak potenciál MongoDB. Přesto jsme data rozdělili do kolekcí Subject a Parties, aby bylo možné provádět dotazy na hlasování politických stran efektivně. Poté na základě potřeb takové aplikace vytvoříme kolekce v pymongo následovně:

```
# Vyber kolekce
subjects = db["subjects"]
parties = db["parties"]
```



Obrázek 5: Kolekce v MongoDB

Příklad vložení dokumentu v pymongo:

```
# Data o navrhu pro vlozeni
subject = {
     " id": sid,
     "code": "Z9/09",
     "number": 98,
     "datetime": "2023-09-05T10:13:23+00:00",
     "subject": "93. Navrh prodeje pozemku p. c.5497 v k. u. Bystrc",
     "result": "Prijato",
     "details": {
              "present": 51,
              "yes": 42,
              "no": 0,
              "abstained": 7,
              "did not vote": 2
         }
# Kriterium pro hledani v kolekci subjects podle klice criteria = {"code": data["code"], "number": data["number"]}
# Aktualizace dat v databazi (pokud neexistuji, jsou vlozena)
subjects.update one(criteria , {"$set": subject}, upsert=True)
```

4.4 Algoritmický popis importu dat

Pro import dat byl použit skript mongo_db.py. Hlavní algoritmus importu dat:

```
for data in data_json["data"]:
    # Vytvoreni _id kombinaci dvou hodnot
    sid = f"{data['code']}_{data['number']}"

# Data o navrhu pro vlozeni
subject = {
    "_id": sid,
    "code": data["code"],  # Cislo schuze zastupitelstva
    "number": data["number"],  # Cislo hlasovani v ramci dane schuze
    "datetime": datetime,  # Datum a cas hlasovani
    "subject": data["subject"],  # Predmet hlasovani
    "result": data["result"],  # Vysledek hlasovani (Prijato/Neprijato)
    "details": data["details"]  # Detailni vysledky hlasovani
}
```

```
# Kriterium pro hledani v kolekci subjects podle klice
criteria = {"code": data["code"], "number": data["number"]}
# Aktualizace dat v databazi (pokud neexistuji, jsou vlozena)
subjects.update one(criteria , {"$set": subject}, upsert=True)
for p in data["parties"]:
    party = {
    "_id": pid,
    "name": p["name"],
                         # Nazev politicke strany
    "details": p["details"],# Detailni vysledky hlasovani dane strany
    "votes": p["votes"], # Pole udaju o hlasovani jednotlivych zastupitelu
    "sid": sid,
    # Kriterium pro hledani v kolekci parties podle klice
    criteria = {"name": p["name"], "sid": sid}
    # Aktualizace dat v databazi (pokud neexistuji, jsou vlozena)
    parties.update one(criteria, {"$set": party}, upsert=True)
    pid+=1
```

4.5 Dotaz v jazyce daného databázového produktu

Popis způsobu, jakým databázový server dotaz zodpoví

Každý dokument v kolekci, která je rozdělena mezi shardy, je umístěn na konkrétním shardu na základě hodnoty jeho shard key (klíče, podle kterého jsou data rozdělena). Pokud dotaz obsahuje shard key, může být dotaz směrován přímo na správný shard. Pokud shard key neobsahuje, je dotaz rozeslán na všechny shardy (tzv. broadcast)

Dotazy jsou zpracovávány paralelně na všech relevantních shardech, což umožňuje distribuované zpracování dat a paralelní výpočty. Pokud je dotaz agregace, každý shard zpracuje agregaci (\$match a \$group) na své vlastní sadě dat a vrátí mezivýsledky. Po zpracování dotazu na relevantních shardech jsou výsledky vráceny zpět do routeru dotazů v sharded prostředí MongoDB zvaného mongos, který kombinuje výsledky a vrátí jej klientovi.

5 Apache Cassandra

5.1 Informace o datové sadě

• Použitá datová sada: Firmy v Brně

• Distribuce: GeoJSON

Data z veřejně dostupných parkovacích ploch v Brně. Aktualizace datové sady probíhá každých 5 minut a zobrazují základní atributy o počtu volných míst, kapacitě. Bližší popis obsažených atributů je uveden v tab.2. Data s historickými záznamy rok zpětně jsou dostupná na vyžádání: data@brno.cz. Souřadnicový systém: GCS WGS84.

5.2 Odůvodnění vhodnosti zvoleného datasetu pro daný typ databáze

Charakteristické vlastnosti

Jednotlivé sloupce jsou popsány v tab.2. V Apache Cassandra je možné přidat/odstranit sloupce do/ze stávající tabulky. S vývojem aplikace by tato vlastnost mohla být v budoucnu užitečná pro přidání dalších potřebných sloupců. V datasetu zatím není mnoho záznamů, ale s narůstajícím počtem parkovišť, z nichž budou sbírána data, lze očekávat jejich nárůst. Data v datové sadě již obsahují identifikátor ID.

Atribut	Popis
ID	id záznamu
name	název parkovací plochy
capacity	celková kapacita dané plochy
free	počet volných míst
statusTime	čas platnosti záznamu
Latitude	souřadnice x
Longitude	souřadnice y
cars	počet vozidel
capacityProcent	zaplněnost (%)
datum	datum
startDate	čas a datum záznamu
spacesSubscribersVacant	volná místa předplatitelé
spacesSubscribersOcupied	obsazená místa předplatitelé
spacesAllUsersOccupied	obsazená místa všichni uživatelé
capacityForPublic	počet volných míst pro lidi bez předplatného parkovacího místa

Tabulka 2: Firmy v Brně: Schéma

Způsob, průběh vzniku dat a jejich uložení

Zdrojem dat jsou parkovací plochy v Brně, které monitorují obsazenost téměř v reálném čase. Zda jsou data schromažďována pomocí IoT zařízení, či jinou metodou z dokumentace datasetu není patrné. Aktualizace dat je prováděna v pravidelných 5-ti minutových intervalech, takže je očekáván častý zápis dat. Apache Cassandra je vhodná pro takové scénáře, protože je optimalizována pro rychlý zápis dat. V datové sadě se nachází pouze aktuální hodnoty pro každé monitorované parkoviště. Proto na základě dostupných dat nelze určit jejich důvěryhodnost a chybovost dat. Z dat které jsou dostupné není chybovost viditelná, takže předpokládáme je minimální. Vzhledem k vysoké frekvenci aktualizace dat je pravděpodobné, že zpětná změna dat bude minimální, a bude převážně docházet k přidávání nových.

Uživatelé by mohli ocenit možnost základních agregací, jako je např. nejméně aktuálně obsazená parkovací plocha. Databáze Apache Cassandra také podporuje datovou kompresi na bázi tabulek⁸ pomocí pěti algoritmů, které mají různé výhody i nevýhody a lze je volit podle specifických potřeb a charakteru dat.

Retence dat bude odpovídat časovému úseku mezi jednotlivými aktualizacemi dat. Na základě datové sady předpokládámě, že aplikace bude zobrazovat pouze aktuální data pro každou monitorovanou plochu. Každá nově příchozí data budou podle příslušného objectID aktualizována, nebude tedy uchovávána historie dat. Na narůstající objem dat v databázi je možné reagovat horizontálním škálováním, tj. přidat další uzly do clusteru, bez nutnosti zastavení služby. Data budou pak automaticky redistribuována mezi všemi uzly. Redundance dat je zásadní pro vlastnosti Apache Cassandra.

Způsob a průběh spotřeby dat

Pro dotazování se používá Cassandra Query Language (CQL). Jelikož jsou data aktualizována každých 5 minut, měla by perioda čtení odpovídat také 5-ti minutám. Pokud by se objem dat v databázi zvýšil, lze jednoduše a bez výpadků přidat další uzly do clusteru. Jelikož dataset obsahuje záznamy pouze o Brněnských parkovištích, je jasné že konzumenti se budou převážně nacházet na území Brna. Nelze však vyloučit, že si data nebudou zobrazovat také uživatelé ve větší vzdálenosti, např. právě přijíždějící řidiči. Jednou z vlastností Cassandry je možnost specifikovat, kde budou data fyzicky uložena. V případě rozšíření aplikace do jiných měst, tato vlastnost by snížila latenci pro každého uživatele. Cassandra disponuje vlastní cache *Key Cache* a *Row Cache*. Tyto cache mohou být konfigurovány tak, aby optimalizovaly výkon pro časté dotazy. Cassandra také disponuje sekundárními indexy, nevhodným použitím však může dojít ke snížení výkonu.

5.3 Příkazy pro definici úložiště

```
# Definice uloziste pro Apache Cassandra
# Popis importu dat pro Apache Cassandra
import json
import pandas as pd
from cassandra.auth import PlainTextAuthProvider
from cassandra.cluster import Cluster
ASTRA DB APPLICATION TOKEN = "token"
ASTRA TOKEN PATH = 'token.json'
data = pd.read csv(
    'park.csv')
cluster = Cluster(cloud={
    "secure connect bundle": "secure-connect.zip",
    auth provider=PlainTextAuthProvider(
    "token",
    ASTRA DB APPLICATION TOKEN,
session = cluster.connect("bamboo")
session.execute("USE bamboo")
# Vytvoreni tabulku
session.execute("""
    CREATE TABLE IF NOT EXISTS parking (
        ObjectId INT PRIMARY KEY,
        name TEXT,
        capacity INT,
        free INT,
```

⁸https://cassandra.apache.org/doc/latest/cassandra/operating/compression.html

 $^{^9} https://docs.datastax.com/en/cassandra-oss/3.x/cassandra/operations/opsSetCaching.html$

```
)
""")
```

5.4 Algoritmický popis importu dat

5.5 Dotaz v jazyce daného databázového produktu

```
# Dotaz pomoci ktereho ziskam aktualni pocet volnych mist na parkovistich
res = session.execute("Select name, cars from parking")
for row in res:
    print(f"name: {row.name}, cars: {row.cars}")
```

Popis způsobu, jakým databázový server dotaz zodpoví

Čtecí operace v Apache Cassandra začínají na straně klienta, který odešle čtecí požadavek na koordinační uzel. Koordinační uzel má za úkol spravovat čtecí požadavek, získávat požadovaná data z odpovídajících uzlů v klastru a zajistit konzistenci dat. K tomu aby věděla, které uzly oslovit použije partition key.

Koordinační uzel nejprve zkontroluje, zda některá data nejsou již přítomna v memtable (která obsahuje nedávno zapsaná data). Pokud jsou data nalezena v memtable, koordinační uzel okamžitě vrátí odpověď s těmito daty klientovi. Pokud ne, pokračuje ve vyhledávání v dalších fázích.

Dále koordinační uzel provádí kontrolu keše klíčů, což může urychlit vyhledání dat, pokud jsou klíče již uloženy v keši. Pokud jsou klíče nalezeny v keši, data jsou přímo čtena z disku a vrácena klientovi.

Pokud klíče nejsou nalezeny v memtable ani v keši, koordinační uzel použije Bloomův filtr a další indexy pro určení, které soubory SSTable (Sorted String Table) obsahují hledaná data. Poté koordinační uzel provede hledání v těchto souborech SSTable.

Když jsou data nalezena v SSTable, koordinační uzel je načte a kombinuje s výsledky z ostatních replik pro zajištění konzistence dat. Po úspěšném získání konzistentních dat koordinační uzel vrátí kladnou odpověď klientovi obsahující požadovaná data. Kladná odpoveď zavisí na replikačkím faktoru, napřiklad pro replkačkí faktor 3 je potřeba aby dva uzly poslali stejnou odpoveď, aby byla poslána kladná odpoveď. Ale toto nastavení je možné změnit.