

Veebiteenuste ja hajussüsteemide arendus

Loeng 8: Hajus- ja Pilveandmebaasid

Pelle Jakovits, jakovits@ut.ee

Aprill 2025

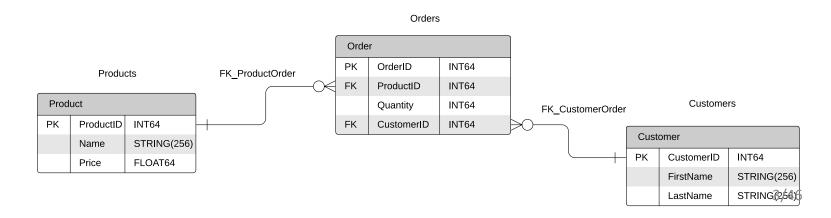
Sisukord

- Relatsiooniline andmebaasi mudel
- Andmebaaside skaleerimine
- Hajusandmebaaside mudelid
- Andmebaaside pilveteenused



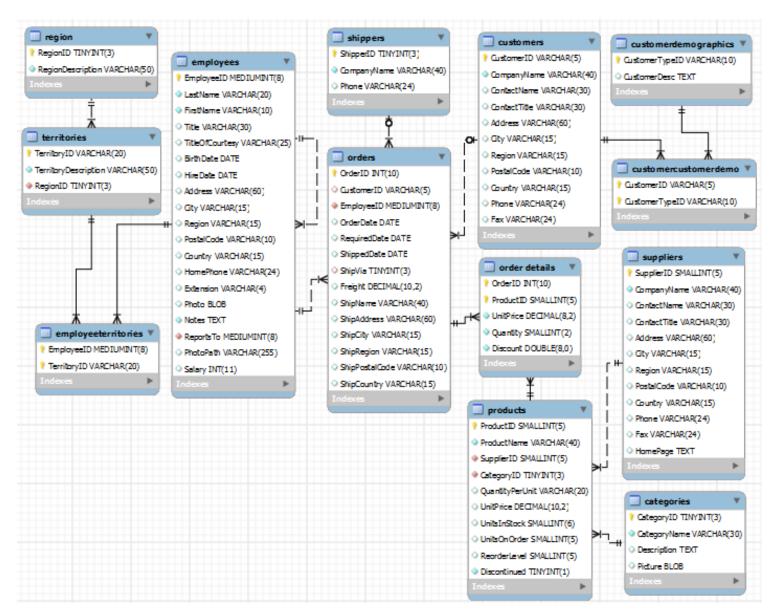
Andmebaaside relatsiooniline mudel

- Andmed salvestatakse tabelitena
 - Erinevad olemitüübid (Kasutaja, asutus, jne.) erinevates tabelites
- Ranged seosed (relatsioonid) tabelite vahel
 - Välisvõtme (Foreign key) viited tabelite veergude vahel
- Andmete tüübid on määratud range skeemi (schema) järgi
 - Fikseeritud andmetüübid, Tühjade null väärtuste lubamine/keelamine
- Andmetele pääseb tavaliselt juurde SQL päringute kaudu





Andmebaasi tabelite struktuuri näide





Relatsiooniliste andmebaaside skaleerimine

- Vertikaalne skaleerimine Ühe serveri võimsuse suurendamine/vähendamine
- Horisontaalne skaleerimine serverite lisamine klastrisse
- Relatsioonilised andmebaasid ei skaleeru hästi horisontaalselt
 - Relatsioonilises andmemudelis on liiga palju sõltuvusi
- Andmebaasi killustamine (sharding) on üks lähenemisviis horisontaalselt skaleerimiseks



Killustamine (sharding)

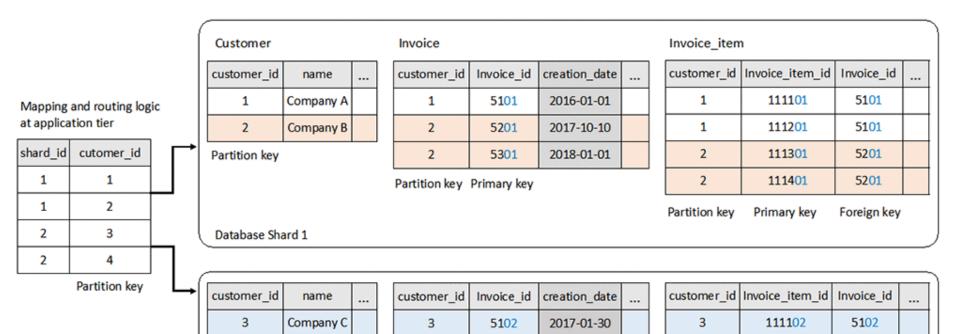
Database Shard 1 Invoice Invoice customer_id Invoice_id creation_date customer_id Invoice id creation date 2016-01-01 1 5101 Sharding 5101 2016-01-01 1 2 5201 2017-10-10 2 5201 2017-10-10 2018-01-01 2 5301 2018-01-01 2 5301 3 5102 2017-01-30 Database Shard 2 Invoice 3 5202 2017-10-30 2017-07-30 4 5302 customer_id Invoice id creation_date 2017-01-30 3 5102 Partition key 3 5202 2017-10-30 2017-07-30 4 5302



Horizontal

Partitions

Killustamine (sharding)



2017-10-30

2017-07-30

Database Shard 2

Company D



Hajusandmebaasid

- Suurandmete (Big Data) ja pilvetehnoloogiate edukus tekitas vajaduse väga suurte ja skaleeruvate andmebaaside jaoks
- NoSQL Mitterelatsioonilised andme mudelid
 - Põhinevad lihtsal Võti-Väärtus (Key Value) andmestruktuuril
 - Võti-Väärtus mudeli peale on ehitatud erinevad abstraktsioonikihid
- Kasutatakse lihtsamad, range skeemata andme(baasi)mudelid
 - Disainitud skaleeritavust silmas pidades
- Vaja hoolitseda, et:
 - andmebaas toimib tõrgeteta
 - andmed sünkroniseeritakse korrektselt olukorras kus andmebaasi päringud võivad olla jagatud paljude serverite vahel
 - Andmete lugemine ja kirjutamine toimub kiirelt

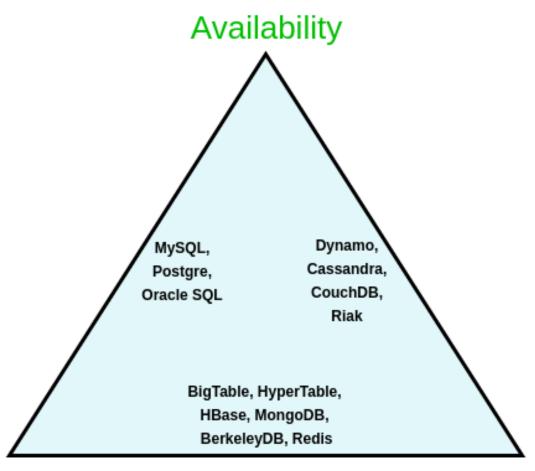


CAP Teoreem

- Samuti tuntud kui Brewer teoreem, autori Eric Brewer järgi
- Hajusarvutil (hajusandmebaasil) on võimatu samaaegselt garanteerida kõik kolm järgnevat omadust:
 - 1. Järjepidevus (Consistency) iga lugemise operatsioon saab kas kõige uuema kirje või veateate
 - 2. Kättesaadavus (Availability) iga päring saab korrektse vastuse
 - 3. Paritisiooneerimise/tõrke taluvus (Partition tolerance)
 - Süsteem jätkab tööd hoolimata suvalisest süsteemi partitsioneerimisest
 - Võrgurikked, pakettide väljalangemine
- Tavaliselt tuleb tõrgete korral valida kas järjepidevuse või kättesaadavuse vahel
- Lahendused, keskenduvad rohkem kättesaadavusele, püüavad saavutada viivitusega järjepidevust (eventual consistency)



CAP Teoreem



Consistency

Partition Tolerance

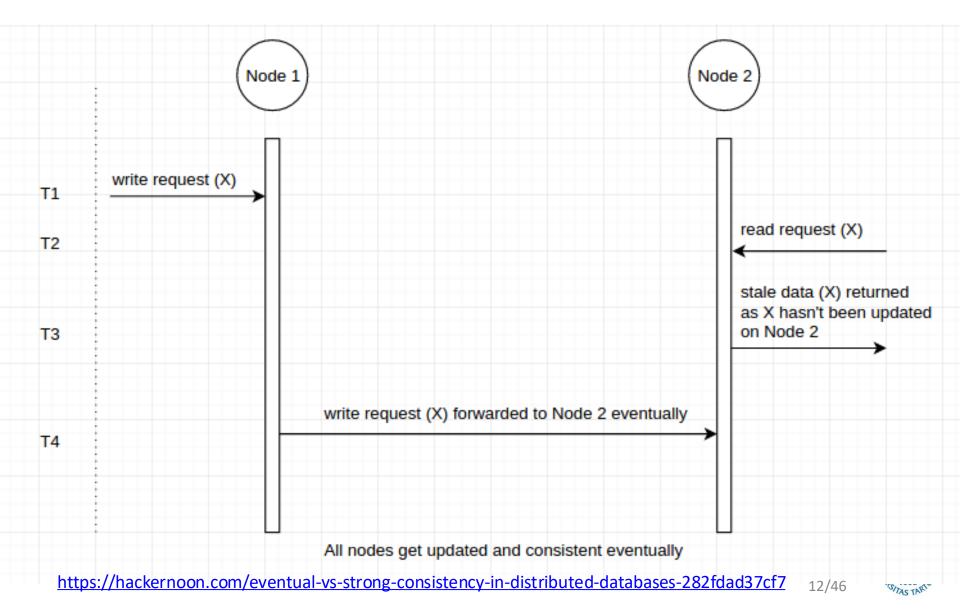


Viivitusega järjepidevus - eventual consistency

- Tavaliselt tuleb tõrgete korral valida kas järjepidevus või kättesaadavus
- Lahendused, keskenduvad rohkem kättesaadavusele, püüavad saavutada viivitusega järjepidevust (eventual consistency)
- Viivitusega järjepidevus: iga sõlme andmed muutuvad lõpuks järjepidevaks!
- Võimaldab pakkuda madalat latentsust aga koos suurema riskiga aegunud andmete tagastamiseks
- Kui püüda saavutada nii järjepidevust kui ka kättesaadavust
 - Siis saavutame selle asemel väga suure latentsuse (ootame kuni andmed on täielikult sünkroniseeritud).



Viivitusega järjepidevus - eventual consistency

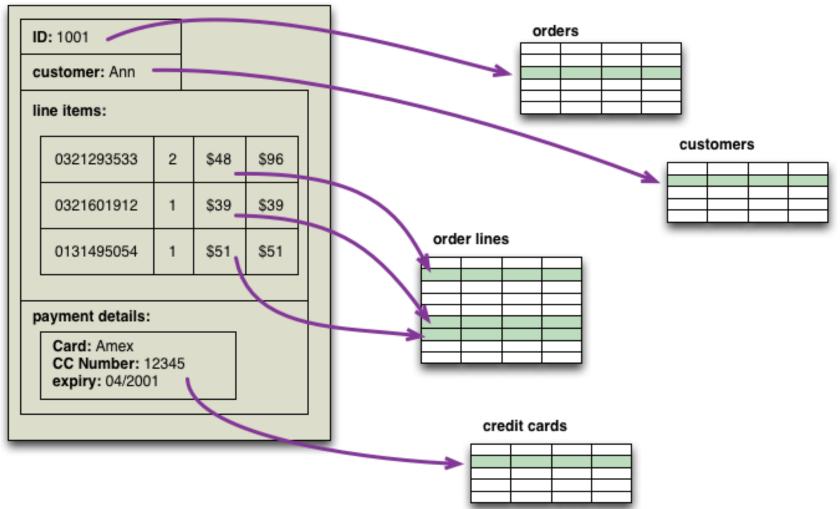


Agregeeritusele orienteeritus

- Agregatsioon on andmete kogum, mida käsitletakse ühe üksusena
 - Nt. klient ja kõik tema tellimused
- Normaliseeritud relatsioonilistes andmebaasides arvutatakse agregatsioonid GroupBy (ja JOIN) operatsioonide abil
- Eesmärk on **de-normaliseerida** andmed, et oleks vaja minimaalset (või üldse mitte) grupeerimist ja JOIN operatsioone!
- Hoiame andmeid andmebaasis juba "ühendatud" ja "grupeeritud" kujul
 - Kasutajate järgi grupeeritud
 - Ettevõtete järgi grupeeritud
- Võtmete-põhised agregatsioonid moodustavad naturaalsed andmete killustamise ühikud/grupid



Agregatsioonidele-orienteeritus



Partitsioneerimine

- Võtme-väärtuse mudelis toimib võti indeksina
- Osades lahendustes saab luua sekundaarseid indekseid
- Andmed jaotatakse klastris olevate erinevate masinate vahel
 - Sarnaselt killustamisele
- Tavaliselt on andmed jaotatud ridade ja/või veeru plokkide kaupa
- Kasutajad saavad sageli dünaamiliselt partitsioneerimise parameetreid
 - Annab kontrolli andmete hajutamise üle
 - Väga oluline päringute kiiruse optimeerimiseks
 - Kasutusjuhtum: Igakuine aruandlus. Andmed jaotatakse kuude või nädalate kaupa.
 - Partitsioneerimise viis tuleb paika panna rakenduse disainimise käigus!

Näide: partitsioneerimata, sorteeritud tabel

Table: t1

Logical Structure

Physical Structure

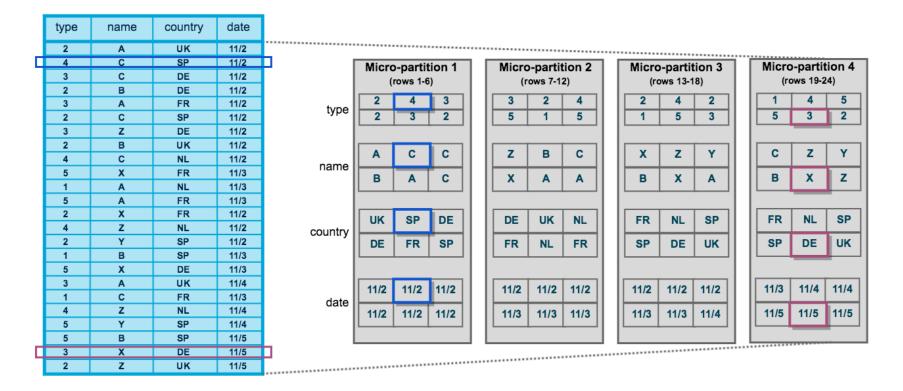




Table: ±1

Logical Structure

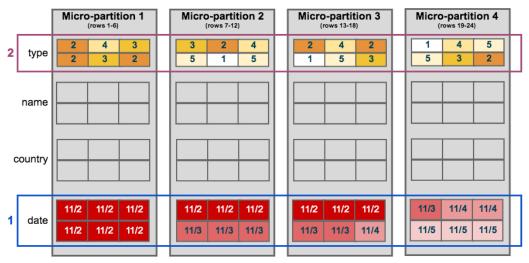
type	name	country	date
2	Α	UK	11/2
4	С	SP	11/2
3	С	DE	11/2
2	В	DE	11/2
3	Α	FR	11/2
2	С	SP	11/2
3	Z	DE	11/2
2	В	UK	11/2
4	С	NL	11/2
5	Х	FR	11/3
1	Α	NL	11/3
5	Α	FR	11/3
2	Х	FR	11/2
4	Z	NL	11/2
2	Y	SP	11/2
1	В	SP	11/3
5	Х	DE	11/3
3	Α	UK	11/4
1	С	FR	11/3
4	Z	NL	11/4
5	Y	SP	11/4
5	В	SP	11/5
3	Х	DE	11/5
2	Z	UK	11/5

SELECT name, country FROM t1 WHERE type = 2 AND date = '11/2';

Partitsioneeritud ja klasterdatud tabel

Physical Structure

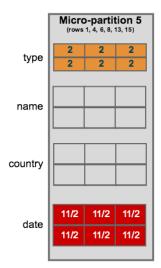
Original Micro-partitions



ALTER TABLE t1 CLUSTER BY (date, type);



New Micro-partitions (After Reclustering)





	-partit , 12, 17, 11				o-parti ws 18, 20-	
5	5	5	Ш	3	4	5
1	1	1	Ш	5	3	2
			Ш			
			Ш			
II—			Ш	II		
			Ш			
			Ш			
			Ш			
			Ш			
			Ш			
11/3	11/3	11/3		11/4	11/4	11/4
11/3	11/3	11/3	7	46 1/5	11/5	11/5
] [

Pilveplatvormide omadused

- Lõpmatute ressursside illusioon
- Ilma ettemaksuta
- Väikese granulaarsusega arveldus (h, m, s, ms)
- Massiivselt skaleeruvad teenused
- Ressursside ja teenuste jooksvalt (on-demand) ja dünaamiliselt tellimine
- Kasutame ainult seda, mida vaja Elastne
 - Ettemakseid ei ole vaja, kasutada saab lühiajaliselt
- Juurdepääs Interneti kaudu, asukohast sõltumatu
- Läbipaistev kasutajate eest on peidetud süsteemide keerukus. Need on hallatud, virtualiseeritud, abstraheeritud.

Pilve ja Hajusandmebaaside tüübid

- Hallatud salvestusteenuste pakkumine
 - Storage as a Service (STaaS)
- Teenuse pakkuja hoolitseb installeerimise, konfigureerimise, skaleerimise, partitsioneerimise, varukoopiate jms eest
- Erinevad hinnastamise mudelid olenevalt objektile/failile juurdepääsu sagedusest, eeldatavast latentsusest ja salvestuse kestusest
- Tüübid:
 - 1. Bucket/Blob andmebaasid
 - 2. Hallatud SQL andmebaasid
 - 3. Hallatud NoSQL andmebaasid

Hallatud Pilve SQL andmebaasid

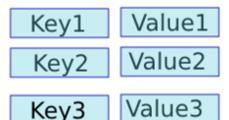
- Kaks peamist tüüpi:
 - Lihtne SQL-server n\u00f6udmisel (on-demand)
 - Täielikult hallatav, killustatud (sharded) SQL-klaster
- Amazon (RDS) teenus SQL-serverite dünaamiliseks üles seadmiseks ja skaleerimiseks (Amazon Aurora, PostgreSQL, MySQL, MariaDB, Oracle Database ja SQL Server)
- IBM Db2 IBM'i enda lahendus aastast 83.
 - SQL, BigSQL (Hadoop), Data Warehouse, Analytics
- Google Cloud SQL Hallatud MySQL, PostgreSQL, or SQL Server

Hallatud NoSQL andmebaasid

- Mitte-Relatsioonilised andmebaasid
 - Võti-Väärtus (Key-Value) mudel
 - AWS DynamoDB, Google Cloud Datastore
 - Dokumedi-põhised andmebaasid
 - AWS DocumentDB, IBM Cloudant (CouchDB), Google Cloud Firestore
 - Veergude perekondade (Column Family) mudel
 - AWS Managed Apache Cassandra Service, Google BigQuery

Võti-Väärtus mudel

- Andmed salvestatakse võtme-väärtuste paaridena
- Väärtus on läbipaistmatu objekt andmebaasis
- Näited: Dynamo, Riak, Apache Ignite, ArangoDB, Berkeley DB, Couchbase
- Horisontaalne skaleeritavus
 - Erineva võtmega andmed võib partitsioneerida erinevatele sõlmedele
 - Sama võtmega andmed salvestatakse üksteise lähedal
 - Sobib pilvandmetöötluseks
- Paindlikud skeemavabad mudelid, mis sobivad struktureerimata andmete jaoks
- Päringud: Get, Put and Delete (REST)
- Andmete pärimine võtme järgi võib olla väga kiire



Key-Value Mudel: Võtmete struktuur

- AWS S3 võtmed (keys):
 - https://s3.Region.amazonaws.com/bucket-name/KeyName
 - https://s3.us-west-2.amazonaws.com/mybucket/Directory/puppy.jpg
- Võtmed võivad olla komplektsed:

```
- employee:1:firstName = "Martin"
- employee:2:firstName = "John"
- payment:1:1:amount = "10000"
- payment:1:1:date = "01/12/2019"
- payment:2:1:amount = "5000"
- payment:2:1:date = "01/12/2019"
```

Object / Bucket / Blob Storage

- Jälgib Võti-väärtus (Key-value) mitterelatsioonilist (NoSQL) mudelit
- Suure hulga struktureerimata andmete salvestamine
 - Andmebaasi struktuur/skeema ei ole paigas
 - Pildid, videod, logifailid, varukoopiafailid jne
- Amazon S3, Azure Blob storage, Google Cloud Storage, IBM Cloud Object Storage
- Säilitamiseks võib olla erinevaid režiime:
 - Reaalajas vs vähesagedane vs arhiveerimine

AWS S3

- Amazon Simple Storage Service (Amazon S3)
- Jagab andmed salvedesse (buckets)
 - Loogiline salvestusüksus unikaalse asukohaga veebikaust
 - Salv võib sisaldada praktiliselt piiramatul hulgal kaustu ja faile
 - Lubatud kuni 100 salve kasutaja kohta

Salvestuse klassid:

- S3 Standard
- Intelligent-Tiering (Automatic storage class selection, min 30 päeva)
- Standard-Infrequent Access (Less frequent, but rapid access, min 30 päeva)
- One Zone-Infrequent Access (Single availability Zone, min 30 päeva)
- S3 Glacier (data archiving, access in minutes to hours, min 90 päeva)
- S3 Glacier Deep Archive (access in 12 hours, min 180 päeva)

AWS S3 hinnad

Mode	Storage TB/Month	1M INFO requests	Data Retrieval per TB
S3 Standard	\$23.55	\$5.00	\$0.00
S3 Intelligent, standard	\$23.55	\$5.00	\$0.00
S3 Intelligent, Infrequent Access	\$12.80		
S3 Standard - Infrequent Access	\$12.80	\$10.00	\$10.00
S3 One Zone - Infrequent Access	\$10.24	\$10.00	\$10.00
S3 Glacier	\$4.10	\$50.00	\$30.00
S3 Glacier Deep Archive	\$1.01	\$50.00	\$20.00

Dokumedi-põhine mudel

- Andmeid salvestatakse võtme-väärtuste paaridena
 - Väärtus on "dokument" ja sellel on täiendav struktuur
- Ranget skeemat/struktuuri ei ole
 - Ei kontrollita andmebaasi poolt
- Andmeid päritakse dokumendi struktuuri alusel
- Näited: CouchDB, MongoDB, ArangoDB, BaseX, Clusterpoint, Couchbase

Näite JSON document

```
"name": "Asheville Veedub Volkswagon Repair & Restoration",
"address": "851 Charlotte Hwy",
"attributes":{
    "BusinessAcceptsCreditCards":"True",
    "ByAppointmentOnly":"False",
    "GoodForKids":"True"
"business_id":"0KwutFa520HgPLWtFv02EQ",
"categories": "Auto Repair, Automotive",
"city": "Fairview",
"is open":1,
"latitude":35.5431561,
"longitude":-82.4419299,
"neighborhood":"",
"postal code": "28730",
                                   Agregaate kirjeldatakse JSON-is
"review count":7,
                                   listi andmestruktuuri kasutades
"stars":4.5,
"state":"NC"
```

Veergude perekondade mudel

- Column Family model Veergude perekonnad (grupid)
- Andmed on salvestatud suurtes hõredates tabeli struktuurides
- Veerud on grupeeritud veergude perekondadesse
 - Veergude perekond on loogiline veergude grupp
 - Sarnane kontseptsioon nagu tabel relatsioonilises andmebaasis
- Andmebaasi kirjet võib pidada kahe tasandiliseks kujutiseks (Map)
 - Column Family -> Column -> Value
 - Veeru perekond -> Veerg -> Väärtus
- Uusi veerge saab igal ajal lisada
- Näited: BigTable, Cassandra, HBase, Accumulo

Column Family näide

Static column families

Dynamic column family

id	names		contacts		messages		
_id	username	firstname	lastname	phone	email	item1	item2
a001	jsmith01	John	Smith	555 0001	jsmith@example.com	Message 1	Message 2
b014	pauljones					new message	

	Names	username	jsmith
		firstname	John
		lastname	Smith
	Contacts	phone	5 550 001
a001		email	jsmith@example.com
	Messages	item1	Message1
		item2	Message2
			•••
		itemN	MessageN
		username	pauljones
b014	Names		
	Contacts		
		item1	new Message
	Messages		

Dynamic column family

Millal kasutada relatsioonilisi andmebaase?

- Vanad, proovitud ja testitud tehnoloogiad
- Hästi optimeeritud jõudluse jaoks
- Range andmete struktuur tähendab vähem vigu
 - Lihtsam kontrollida andmete kvaliteeti
 - Lihtsam vältida andmete puudumist, valesid andmetüüpe jne.
- Väga hea jõudlus seni, kuni andmed mahuvad ühte masinasse

Millal kasutada mitterelatsioonilisi andmebaase?

- Kui andmemaht kasvab liiga suureks
 - Lihtsam ja odavam skaleerida
- Kui andmete struktuur pole fikseeritud
 - Struktureerimata andmete salvestamine ja päringute tegemine
 - Prototüüpimine: Rakenduste loomine ilma andmete struktuuri paika panemata
 - Andmete struktuuri muutmine on lihtne
- Struktureeritud dokumentide (JSON, XML) kasutamisel
 - Sarnane skeem dokumentides, kuid võib oluliselt erineda
 - Mitme tasemelised alamstruktuurid
- Paljud avatud lähtekoodiga valikuid

Pilveandmebaaside eelised

- Saab valida vastavalt vajadusele sobiva mahu ressursse andmebaasi jaoks kasutades laaS mudelit
 - Näiteks 256 GB RAM, 64 vCPU
- SQL andmebaasid või vabavaralised NoSQL andmebaasid teenusena
 - Ei pea ise virtuaalmasinaid haldama.
 - Klasteramine/killustamine konfigureeritakse automaatselt
 - Andmebaasi skaleerimine tihti kasutaja kontrolli all
 - Teenuse kvaliteet oleneb tarkvarast, eraldatud ressursside mahust.
- Täishallatud andmebaasi süsteemid
 - Skaleerimine peidetud: hallatud platvormi poolt
 - Minimaalselt haldust
 - Ei ole vaja muretseda selle eest, kas on andmebaasis piisavalt mahtu
 - Platvormi poolt garanteeritud Teenuse kvaliteet (QoS)

Selle nädala Praktikum

(Pilve-) Andmebaaside kasutamine veebiteenuste loomisel