

Sodobne nerelacijske podatkovne baze (NoSQL)

- problemi relacijskih podatkovnih baz (teoretični in praktični)
- nerelacijske podatkovne baze, NoSQL
 - MongoDB (dokumentni SUPB)
 - Neo4j (grafni SUPB)
 - Chroma ali Milvus (vektorski SUPB)

Sodobne nerelacijske podatkovne baze (NoSQL)

- *"Facebook now has more than 1.8 billion monthly active users. Its data storage is more than 300 petabytes. Every 60 seconds on Facebook:*
 - *510 comments are posted*
 - *293,000 statuses are updated*
 - *136,000 photos are uploaded"*
- *"Twitter now has more than 320 million active users, sending > 500 million tweets every day"*
- "Webscale" aplikacije
 - veliko podatkov
 - veliko istočasnih uporabnikov
 - veliko zahtevanih obdelav
 - časovno pogojene obremenitve (Facebook torek in četrtek +20%)



Ali so relacijske baze primerne za takšne obremenitve?

Problemi relacijskih SUPB

- Počasnost stičnih operacij $R \bowtie_{\theta} S = \sigma_{\theta}(R \times S)$
- Pogosto po nepotrebnem prekompleksen in preveč restriktiven podatkovni model
- Normalna oblika upočasnjuje procesiranje podatkov (denormalizacija)
- Počasno procesiranje binarnih objektov
- Začasni podatki, ki niso povezani z glavnimi (vsebine nakupovalnih vozičkov, ...)
- Vzdrževanje močne konsistentnosti (ACID) tudi, ko ni potrebna (všečkanje na FB)

- Relacijski SUPB zasnovani za poslovne in ne "webscale" aplikacije!
- Posledice
 - počasnost pri veliki količini podatkov
 - slabe zmožnosti skaliranja

Možne rešitve

- **vertikalno skaliranje (scaling up):** nadgradnja virov z zmogljivejšimi
 - kje je meja? cena?
- **horizontalno skaliranje (scaling out):** porazdelitev podatkov po več strežnikih
 - master-slave: pisanje se izvaja na glavnem strežniku, branja se lahko izvajajo iz sekundarnih baz (problem - konsistentnost)
 - deljenje podatkov (partitioning, sharding): razdelitev podatkov v podmnožice, boljše skaliranje, vendar izguba možnosti izvedbe stikov med podatki in referenčne integritete

Možne rešitve

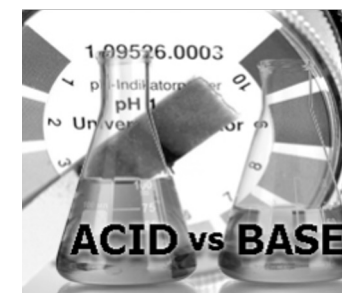
- **Sprememba logike in izvedbe**

- replikacija cele baze v več "master" baz,
- izvedba brez stikov – denormalizacija (stiki so eno od ozkih grl),
- hranjenje baz v primarnem spominu,
- zamenjava podatkovnega modela (nerelacijski)

Nerelacijski SUPB – NoSQL

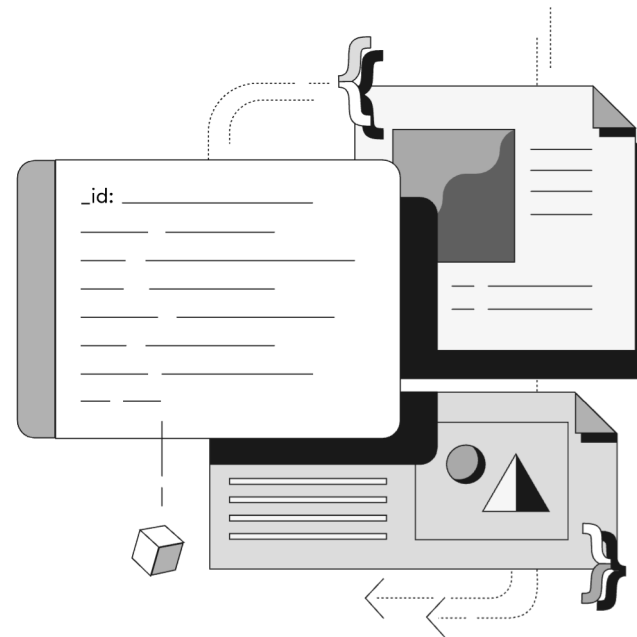
Not
Only SQL

- **relacijske baze:** *one size fits all*
- **ozka grla**
 - Stične operacije
 - Konsistentnost podatkov v PB pri sočasni uporabi - ACID
- **nerelacijske baze:** *prilagojene zbirke podatkov za specifične aplikacije*
 - večinoma žrtvujejo shemo ACID
 - shema BASE (basically available, soft state, eventually consistent)
 - prednosti: cena, zmogljivost
 - slabosti: pomanjkanje standardov, potrebna specifična priučitev, omejena prenosljivost, nezrelost tehnologije
 - ne uporabljajo fiksne podatkovne sheme in stikov!



Primer nerelacijskega SUPB - MongoDB

- Dokumentni podatkovni model \Rightarrow JSON
- JavaScriptu podoben povpraševalni jezik v povezavi z JSON podatkovno sintakso
- Enostaven za uporabo
- Skalabilen
- Dostop iz Pythona: pymongo



```
{  
  ...  
  name: { first: "Alan", last: "Turing" },  
  contact: { phone: { type: "cell", number: "111-222-3333" } },  
  ...  
}
```

ACID vs BASE

Not
Only SQL

- **ACID – močna konsistentnost – relacijski SUPB**
- **BASE – šibka konsistentnost**
- **Basic Availability**
 - Podatki v PB so dostopni "večino časa"
- **Soft-state**
 - Konsistentnost pisanja ni zagotovljena, ravno tako ne konsistentnost med replikami podatkov (v vsakem trenutku)
- **Eventual consistency**
 - Sčasoma se podatek "stabilizira" v konsistentno stanje



CAP – zaželenne lastnosti **vseh** porazdeljenih sistemov (tudi SUPB)

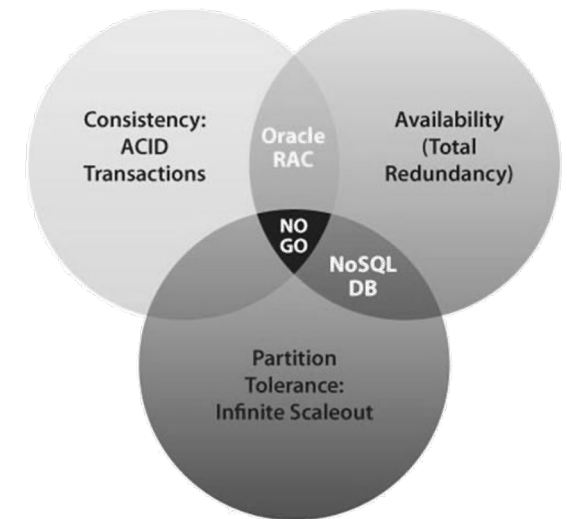
Not
Only SQL

- Consistency – (močna) konsistentnost: ACID
Vsako branje prebere zadnjo veljavno vrednost podatka.
- Availability – razpoložljivost:
Vsaka bralna zahteva dobi vrnjeno vrednost (v principu brez garancije, da gre za zadnjo verzijo podatka).
- Partition tolerance – odpornost na delitev podatkov:
Sistem deluje kljub težavam (zakasnitve ali izgube podatkov) na poljubno velikem delu (<100%) izpadlih povezav med vozlišči.



Teorem CAP

- Eric Brewer, 2000; dokaz na MIT 2002
- Vsak sistem za delo s podatki ima tri lastnosti:
 - konsistentnost (Consistency),
 - razpoložljivost (Availability) in
 - zmožnost delitve podatkov (Partitions)
- Teorem pravi: pri deljenju podatkov lahko zagotovimo **največ dve** od teh treh lastnosti
- Primer: podatke razdelimo na več računalnikov. Kasnejša posodobitev podatka zahteva posodobitev vseh kopij. Scenarija:
 - zaklenemo vse kopije, da zagotovimo konsistentnost (zmanjšana razpoložljivost), ali
 - žrtvujemo konsistentnost na račun večje razpoložljivosti (sčasoma podatki postanejo konsistentni)

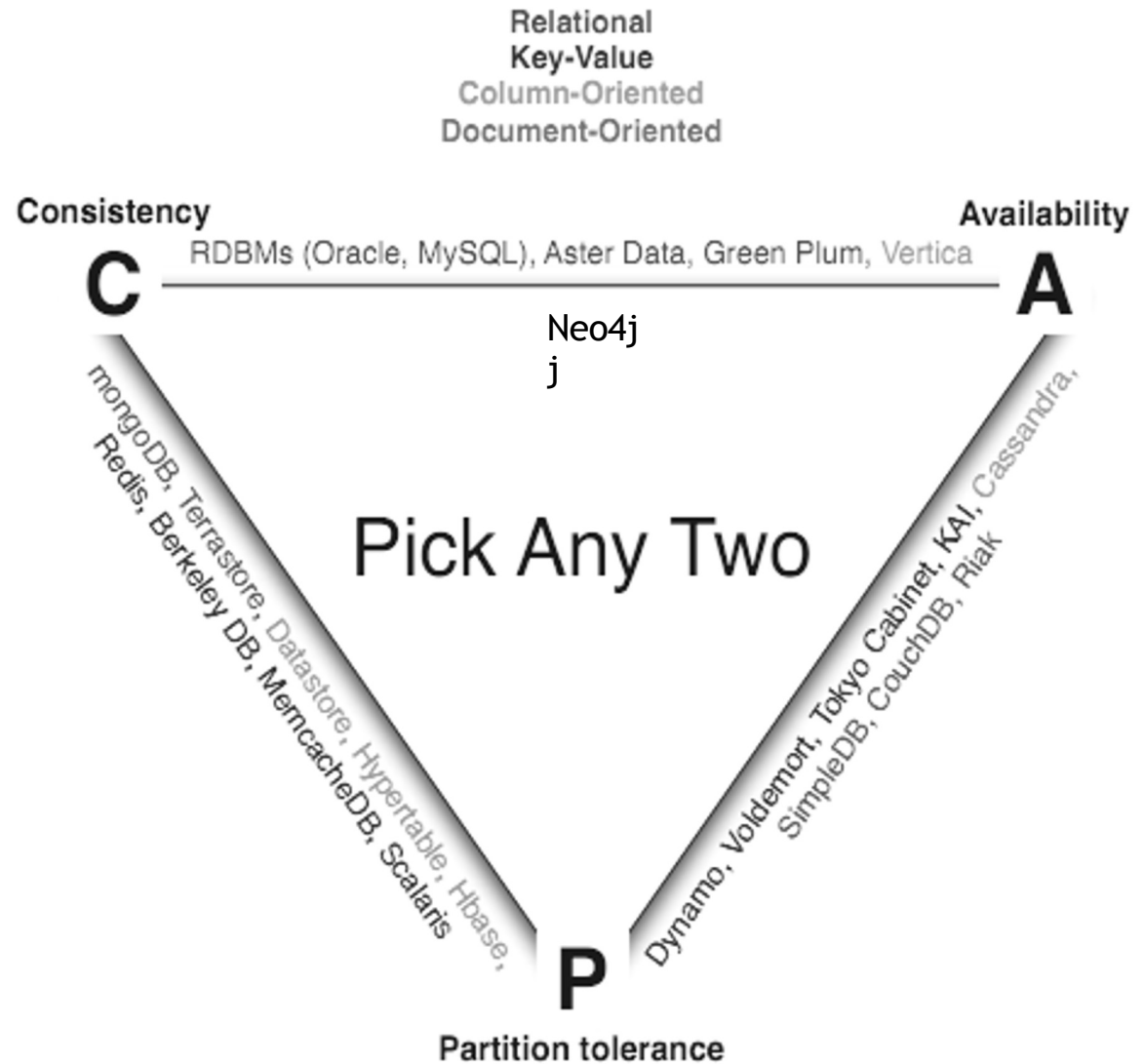


Teorem CAP

- Torej: žrtvovati je potrebno enega od kriterijev: C, A ali P
 - **konsistentni in razpoložljivi (CA)** sistemi imajo težavo z delitvijo podatkov, težave običajno obvladujejo z replikacijo,
 - **konsistentni, porazdeljeni sistemi (CP)** imajo težavo z razpoložljivostjo podatkov ob naporu zagotavljanja njihove konsistentnosti,
 - **razpoložljivi, porazdeljeni sistemi (AP)** dosegajo sčasno konsistentnost (eventual consistency) z replikacijo podatkov in občasnim preverjanjem konsistentnosti v podatkovnih vozliščih.



Teorem CAP

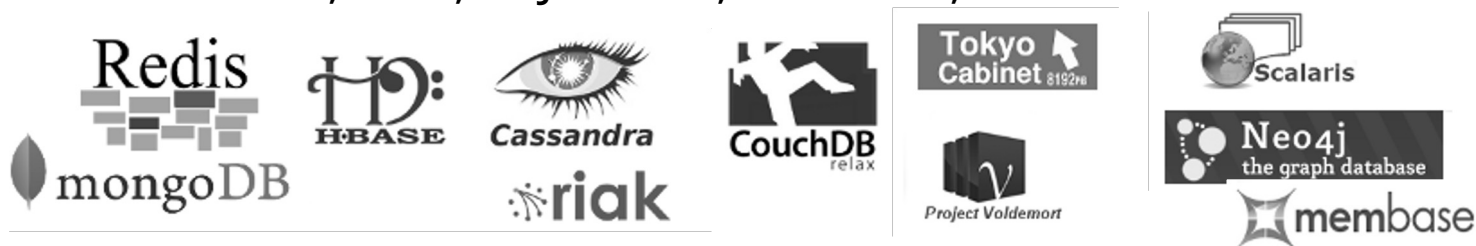


<https://mwhittaker.github.io>

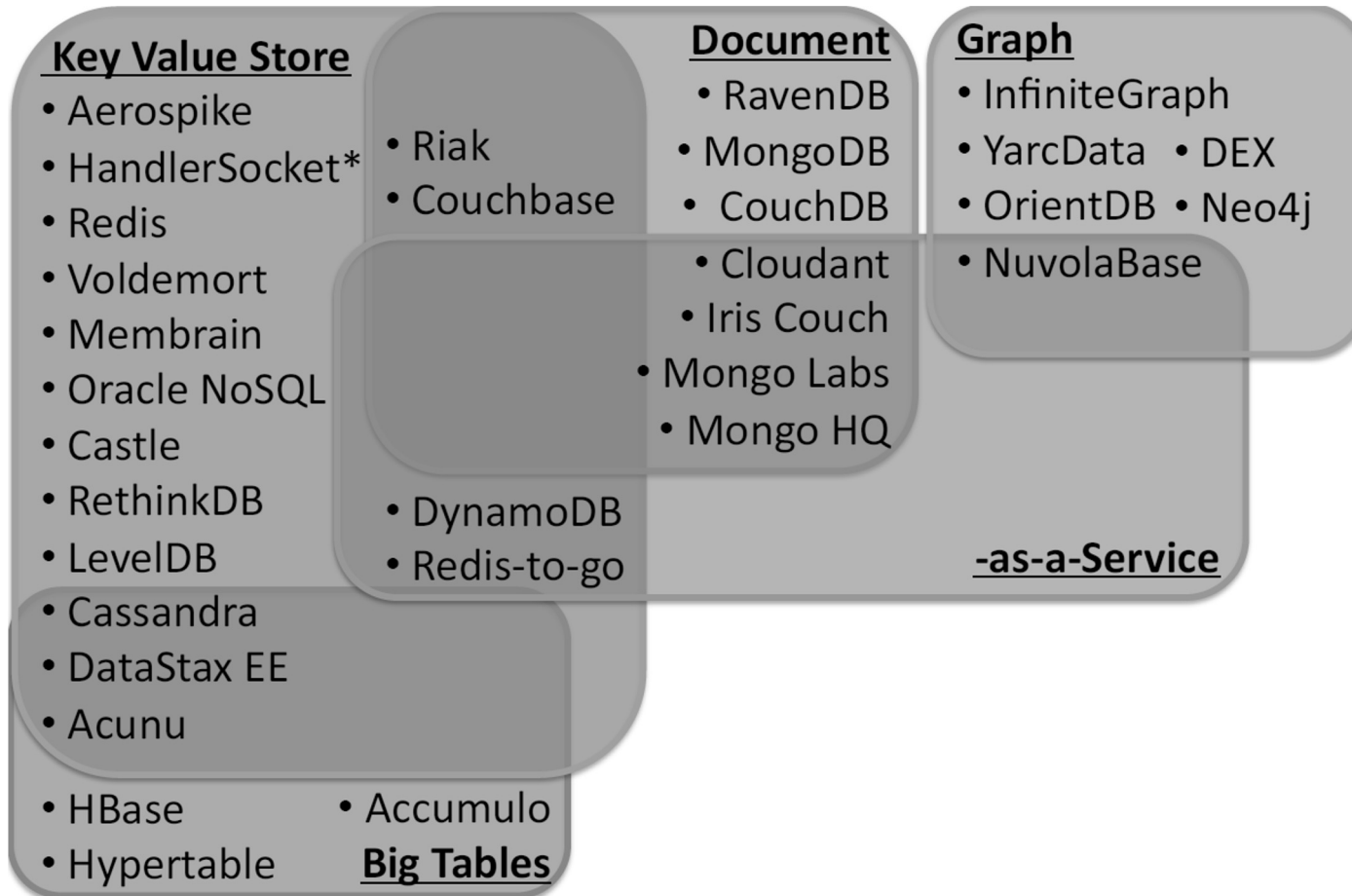
[/blog/an_illustrated_proof_of_the_cap_theorem/](https://mwhittaker.github.io/blog/an_illustrated_proof_of_the_cap_theorem/)

Izvedbe NoSQL

- Prilagojene specifičnim načinom uporabe in vrstam aplikacij
 - **shrambe s ključi (key-value pairs):** BerkleyDB, Keyspace, Dynamite, Voldemort, MemcachedDB in Tokyo Cabinet.
 - **dokumentne zbirke:** MongoDB (Foursquare, SourceForge, Fotopedia, Joomla Ads), CouchDB (CERN, BBC), Redis
 - **zbirke grafov:** Neo4j, AllegroGraph, InfoGrid, Sones, graphDB in FlockDB
 - **stolpično usmerjene zbirke (column-oriented databases):** Hypertable in Cassandra (Digg, Facebook, Twitter, Rackspace), dodatki rel. bazam
 - **objektne shrambe-v zadnjem času dvig popularnosti (podatkovna jezera):** Oracle Coherence, db4o, ObjectStore, GemStone, Polar



NoSQL SUPB



Težave NoSQL

- Ni standardnega povpraševalnega jezika
 - Sami delamo, kar sicer dela SQL prevajalnik (nizkonivojske operacije)
- Zavržemo > 40 let izkušenj relacijskih SUPB
 - Težko smo boljši od prevajalnika/optimizatorja SQL poizvedb
 - Visokonivojski jeziki so boljši po več kriterijih (neodvisnost od podatkov, manj kode)
- Ni shranjenih podprogramov
 - samo ena interakcija med aplikacijo in SUPB (namesto ena za vsak zapis, kot pri NoSQL)
 - premaknemo kodo k podatkom in ne obratno
- Če ACID danes ne potrebujemo, ali lahko zagotovimo to za jutri?
 - premiki podatkov, nekomutativne posodobitve, večzapisna stanja
 - če potrebujemo integritetne omejitve
 - eventualna konsistentnost → zmeda v podatkih

Za kaj oz. kdaj je torej primeren NoSQL

- Netransakcijski sistemi
- Enozapisne, komutativne transakcije
- Neprimerno za sodobne OLTP sisteme
- Ne potrebujemo enovitega povpraševalnega jezika
 - programska koda
 - CQL, UnQL (po zgledu SQL, nestandardno, nekompatibilno)

SUPB v letu 2024

Rank	Rank			DBMS	Database Model	Score		
	Oct 2024	Sep 2024	Oct 2023			Oct 2024	Sep 2024	Oct 2023
1.	1.	1.		Oracle +	Relational, Multi-model i	1309.45	+22.85	+48.03
2.	2.	2.		MySQL +	Relational, Multi-model i	1022.76	-6.73	-110.56
3.	3.	3.		Microsoft SQL Server	Relational, Multi-model i	802.09	-5.67	-94.79
4.	4.	4.		PostgreSQL +	Relational, Multi-model i	652.16	+7.80	+13.34
5.	5.	5.		MongoDB +	Document, Multi-model i	405.21	-5.02	-26.21
6.	6.	6.		Redis +	Key-value, Multi-model i	149.63	+0.20	-13.33
7.	7.	↑ 11.		Snowflake +	Relational	140.60	+6.88	+17.36
8.	8.	↓ 7.		Elasticsearch	Multi-model i	131.85	+3.06	-5.30
9.	9.	↓ 8.		IBM Db2	Relational, Multi-model i	122.77	-0.28	-12.10
10.	10.	↓ 9.		SQLite	Relational	101.91	-1.43	-23.23
11.	11.	↑ 12.		Apache Cassandra +	Wide column, Multi-model i	97.61	-1.34	-11.21
12.	12.	↓ 10.		Microsoft Access	Relational	92.15	-1.61	-32.16
13.	13.	↑ 14.		Splunk	Search engine	91.27	-1.75	-1.10
14.	14.	↑ 17.		Databricks +	Multi-model i	85.60	+1.35	+9.78
15.	15.	↓ 13.		MariaDB +	Relational, Multi-model i	84.89	+1.45	-14.77
16.	16.	↓ 15.		Microsoft Azure SQL Database	Relational, Multi-model i	74.53	+1.58	-6.40
17.	17.	↓ 16.		Amazon DynamoDB +	Multi-model i	71.85	+1.78	-9.07
18.	18.	18.		Apache Hive	Relational	52.57	-0.50	-16.61
19.	19.	↑ 20.		Google BigQuery +	Relational	51.18	-1.48	-5.39
20.	20.	↑ 21.		FileMaker	Relational	44.40	-0.80	-8.92
21.	21.	↑ 23.		Neo4j +	Graph	42.51	-0.17	-5.93

SQL + NoSQL = NewSQL?

- NoSQL:
 - Nova, moderna zvrst nerelacijskih SUPB
 - Zavračanje pojmov fiksnih shem tabel in stičnih operacij
 - Načrtovan z namenom omogočanja zahtev po masivnem horizontalnem skaliranju
 - Omogoča upravljanje podatkov brez definirane sheme
 - Bye, bye, SQL
- NewSQL
 - Zadnji trend na področju relacijskih SUPB
 - Ohranja SQL in ACID
 - Načrtovan z namenom omogočanja zahtev po masivnem horizontalnem skaliranju (Google Spanner, CockroachDB: CP, namesto A imamo "best effort" HA=99.999%) ali
 - Tako velik performančni napredek, da horizontalno skaliranje ni več potrebno (VoltDB, in-memory database: CA, P ni potreben)

Splošni zaključki

- Zelo specializirana namembnost večine NoSQL SUPB
- Žrtvovanje konsistentnosti za boljše porazdeljeno delovanje
- Vendar v praksi:
 - V porazdeljenih sistemih je lastnost P nepogrešljiva
 - Konsistentnost (C) se vedno bolj kaže kot nepogrešljiva
- Teorem CAP na lastnosti gleda **binarno**
 - Ali je možen drugačen, bolj mehek pogled?

Splošni zaključki

- Moderna "mehka" interpretacija teorema CAP:

- Teorem CAP v resnici prepoveduje le perfektno razpoložljivost (A) in konsistentnost (C) ob prisotnosti razpada/particioniranja omrežja (kar je zelo redek dogodek)
- Kompromis zagotoviti perfektno A ali C je v resnici dinamičen - NoSQL SUPB samo nekaj časa vztraja v konkretnem (CP ali AP) načinu: CAP -> PACELC (kompromisi)
- Primer: CockroachDB - žrtvuje 0.001% A

- Zanimivo branje

- <http://www.infoq.com/articles/cap-twelve-years-later-how-the-rules-have-changed>
- Abadi, Daniel J. "Consistency tradeoffs in modern distributed database system design", *IEEE Computer Magazine* 45.2 (2012): 37

An airline reservation system:

- When most of seats are available: it is ok to rely on somewhat out-of-date data, availability is more critical
- When the plane is close to be filled: it needs more accurate data to ensure the plane is not overbooked, consistency is more critical

Zaključek: nerelacijski SUPB – da ali ne?

- Ni standardnega povpraševalnega jezika.
- V primerjavi z relacijskimi PB problematično pisanje (nižjenivojski jeziki) in optimizacija poizvedb.
- Podpora transakcijam ACID. Ali jih res ne potrebujemo na dolgi rok?
- BASE zahteva trezen razmislek, sicer lahko vodi v zmedo.
- Kdaj torej uporabiti nerelacijske SUPB?
 - Zahtevana masivna (webscale) paralelizacija
 - Zahtevana večja **fleksibilnost** ali **specifične lastnosti** podatkovnega modela
 - Ni potrebe po transakcijah
 - Ne potrebujemo enovitega, standardnega povpraševalnega jezika