

# Amazon DynamoDB

Prof. Dr. Alexander Paar

Duale Hochschule Schleswig-Holstein

# Amazon DynamoDB

„Amazon DynamoDB is a fully [managed NoSQL](#) database service that provides fast and [predictable performance](#) with seamless scalability.“

„With DynamoDB, you can create [database tables](#) that can store and retrieve any amount of data and serve any level of request traffic. You can [scale up or scale down](#) your tables' throughput capacity without downtime or performance degradation.“

„DynamoDB automatically spreads the data and traffic for your tables over a sufficient number of servers to handle your throughput and storage requirements, while maintaining [consistent and fast performance](#). All of your data is stored on solid-state disks (SSDs) and is automatically replicated across multiple Availability Zones in an AWS Region, providing built-in high [availability](#) and data [durability](#).“



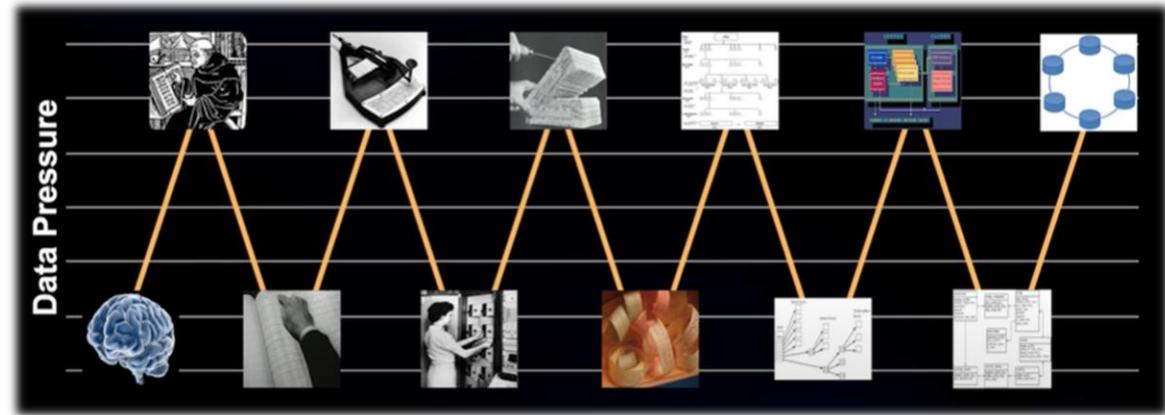
# Datenbanken im Laufe der Zeit

Das relationale Datenmodell von Edgar F. "Ted" Codd ermöglicht eine Vielfalt unvorhergesehener Anfragen

Das Mooresche Gesetz hat die daraus resultierende Komplexität ( $O(n^2)$ ) praktikabel gemacht

Aber: Seit ca. 2014 flacht die Kurve der CPU-Geschwindigkeit ab während Speicher weiter immer günstiger wird

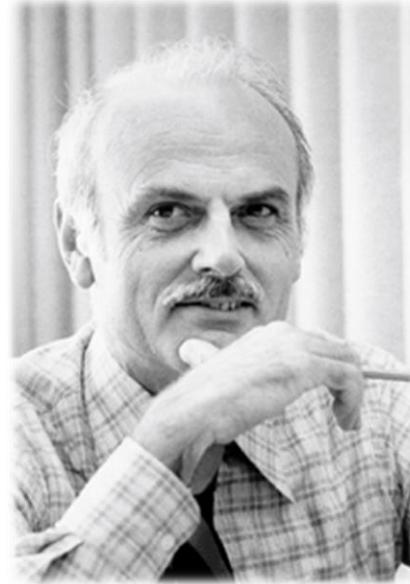
Ein generisches Datenbankschema für komplexe unvorhergesehene Anfragen reicht nicht mehr aus



# Nichts Neues...

Ted Codd über Normalisierung:

„The simplicity of the array representation which becomes feasible when all relations are cast in normal form is not only an advantage for storage purposes but also for communication of bulk data between systems which use widely different representations of data.“



“A Relational Model of Data for Large Shared Data Banks”

**Edgar F. “Ted” Codd**

\* 19. August 1923

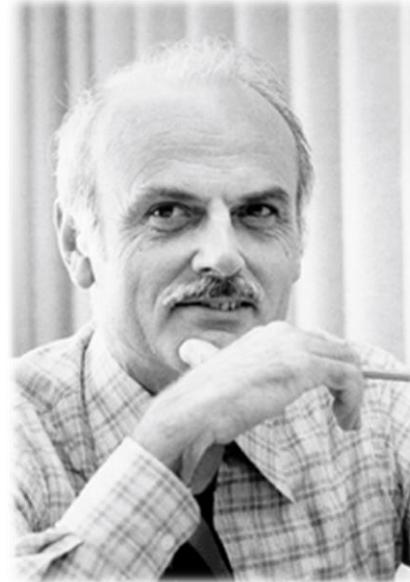
† 18. April 2003

# Nichts Neues...

Ted Codd über Denormalisierung:

„If the strong redundancies in the named set are directly reflected in strong redundancies in the stored set (or if other strong redundancies are introduced into the stored set), then, generally speaking, extra storage space and update time are consumed with a potential drop in query time for some queries and in load on the central processing units.“

→ CPU vs. Speicher!



“A Relational Model of  
Data for Large Shared  
Data Banks”

**Edgar F. “Ted” Codd**

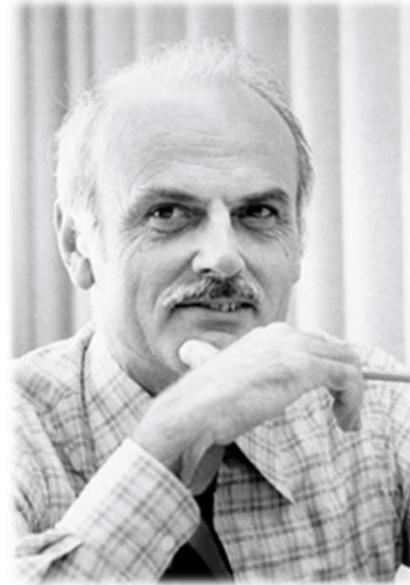
\* 19. August 1923

† 18. April 2003

## Nichts Neues...

Ted Codd über Entity-Relationship-Modelle:

„Ideally, the variety of permitted data representations should be just adequate to cover the spectrum of performance requirements of the total collection of installations. Too great a variety leads to unnecessary overhead in storage and continual reinterpretation of descriptions for the structures currently in effect.“



“A Relational Model of Data for Large Shared Data Banks”

**Edgar F. “Ted” Codd**  
\* 19. August 1923  
† 18. April 2003

# SQL oder NoSQL

Eine relationale Datenbank ist sinnvoll wenn die Zugriffsmuster und die Anfragen unbekannt und variabel sind

Aber: Ein **Verbund** (engl. **join**) ist teuer ( $O(n^2)$ )

In einer NoQL-Datenbank liegen die Objekte mit ihren relevanten Eigenschaften bereits innerhalb eines Index vor

Erforderlich ist nur ein Zugriff auf den Index

Aber: für die Struktur der Objekte und die Indizes müssen die Zugriffsmuster bekannt sein

SQL	NoSQL
Optimiert für Speicher	Optimiert für CPU
Normalisiert / relational	Denormalisiert / hierarchisch
Ad hoc-Anfragen	Instanzierte Sichten
Vertikale Skalierung	Horizontale Skalierung
Geeignet für OLAP	Geeignet für OLTP

# Skalierung

DynamoDB bietet eine automatische Anpassung des Durchsatzes an das Datenaufkommen („[Auto scaling](#)“)

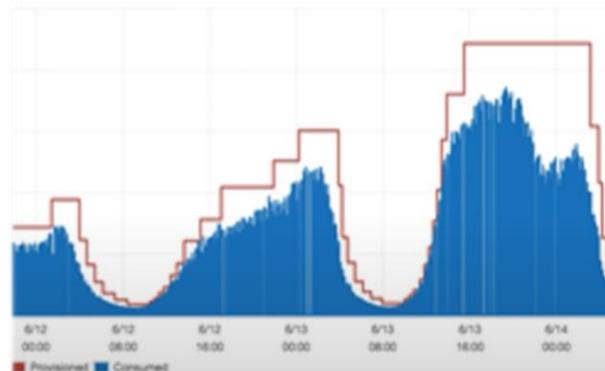
Viele betriebliche Informationssysteme sind überprovisioniert und verbrauchen nur 15 – 25% der bereitgestellten Ressourcen

Ohne automatische Skalierung ist ein Puffer für Lastspitzen erforderlich

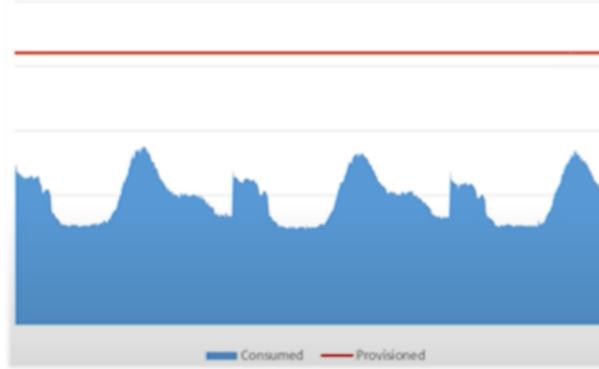
Auch provisionierte aber nicht genutzte Ressourcen kosten Geld!

DynamoDB bietet außerdem einen „[On Demand Capacity](#)“-Modus

Etwas teurer aber voll flexibel von 0 bis  $\infty$



mit automatischer Skalierung

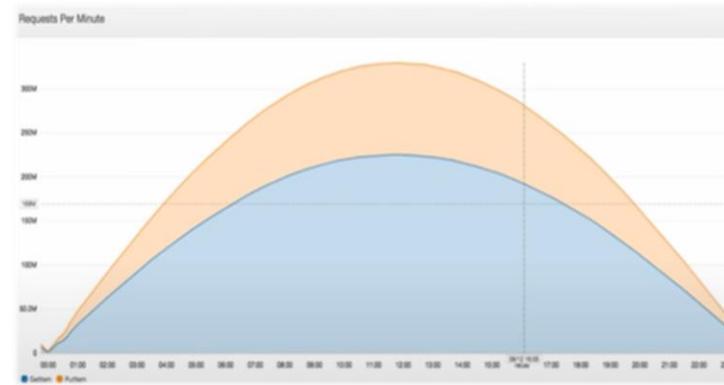
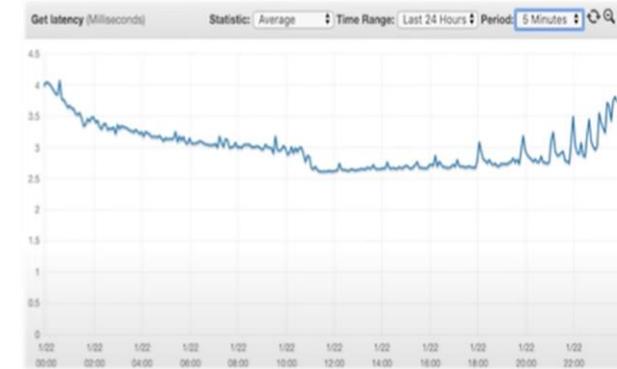


ohne automatische Skalierung

# Skalierung

DynamoDB bietet eine konsistent niedrige Latenz

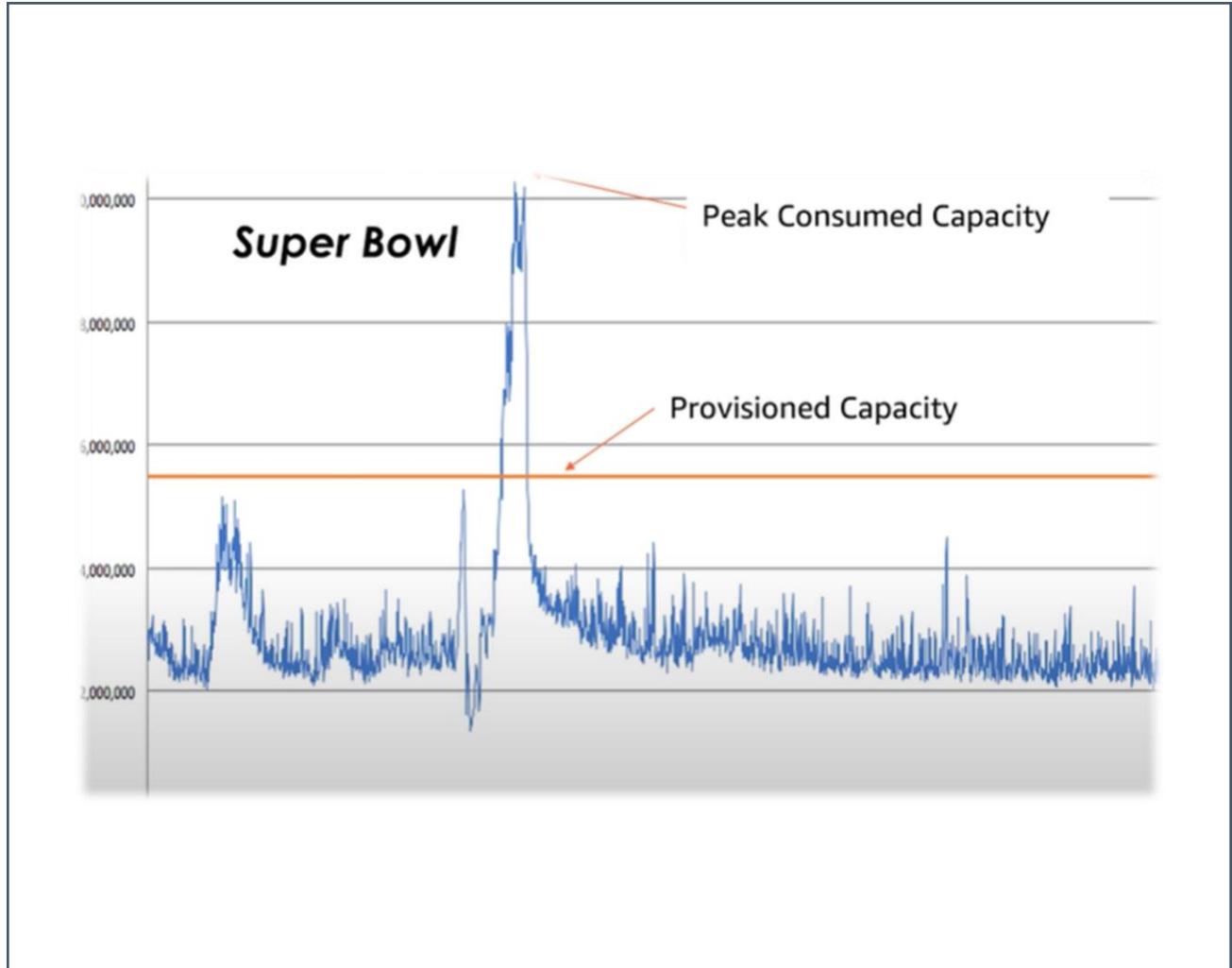
Durch warme Caches und skalierte Ressourcen kann die Latenz bei höherer Last sogar geringer sein



# Skalierung

DynamoDB lädt ungenutzte Kapazität der letzten 5 Minuten in ein „Burst Bucket“ und stellt diese Kapazität bei Lastspitzen zur Verfügung und „Throttling“ zu vermeiden!

„Throttling“ wäre die Nichtbehandlung von Zugriffen mangels provisionierter Kapazität



# Grundkonzepte

Tabellen (engl. **tables**) enthalten Items

Items (engl. **items**) sind Mengen von Schlüssel-Werte-Paaren, ähnlich einem Tupel in einem relationalen Datenbanksystem

Attribute (engl. **attributes**) sind die fundamentalen Datenelemente

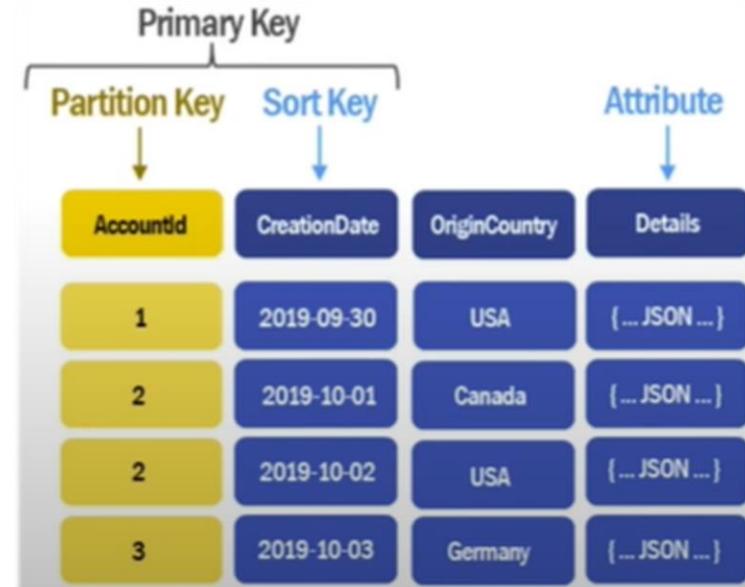
Jedes Item hat einen Primary Key

Für die Attribute eines Primary Key muss der Datentyp **String**, **Number** oder **Binary** sein

Für die anderen Attribute ist DynamoDB schemafrei

Ein Primary Key umfasst immer einen Partition Key

Ein Primary Key kann einen Sort Key (auch: Range Key umfassen)



# Grundkonzepte

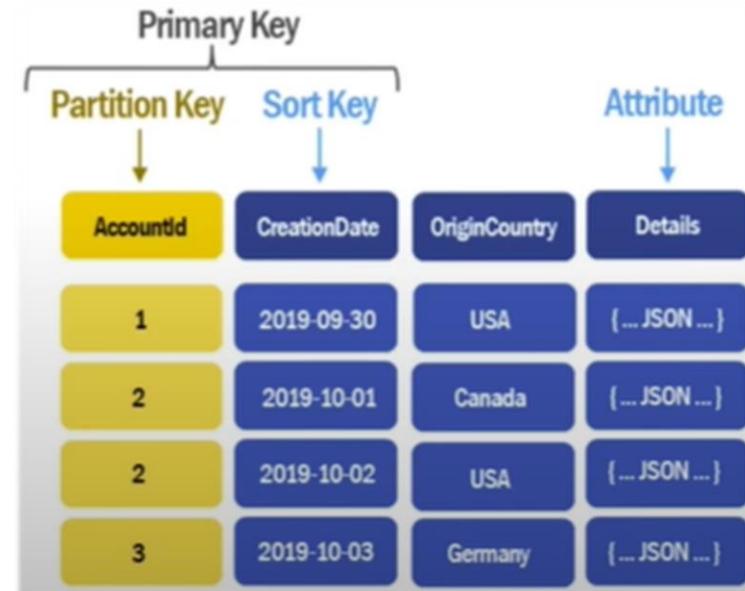
Die Wahl der Schlüssel entscheidet die physische Verteilung und Speicherung der Items und die Effizienz von Abfragen

Eine Filterung nach Partition Key und Sort Key ist effizient

Eine Filterung nach anderen Attributen erfordern einen [Scan](#) der kompletten Tabelle

Ein unpassender Schemaentwurf kann...

- zu zuvielen Leseoperationen und damit zu Throttling führen oder
- bestimmte Abfragen unmöglich machen



# Partition & Sort Key

Aus dem Partition Key wird mit einer internen Hash-Funktion die Partition, wo das Item physisch gespeichert wird, berechnet

Ohne Sort Key...

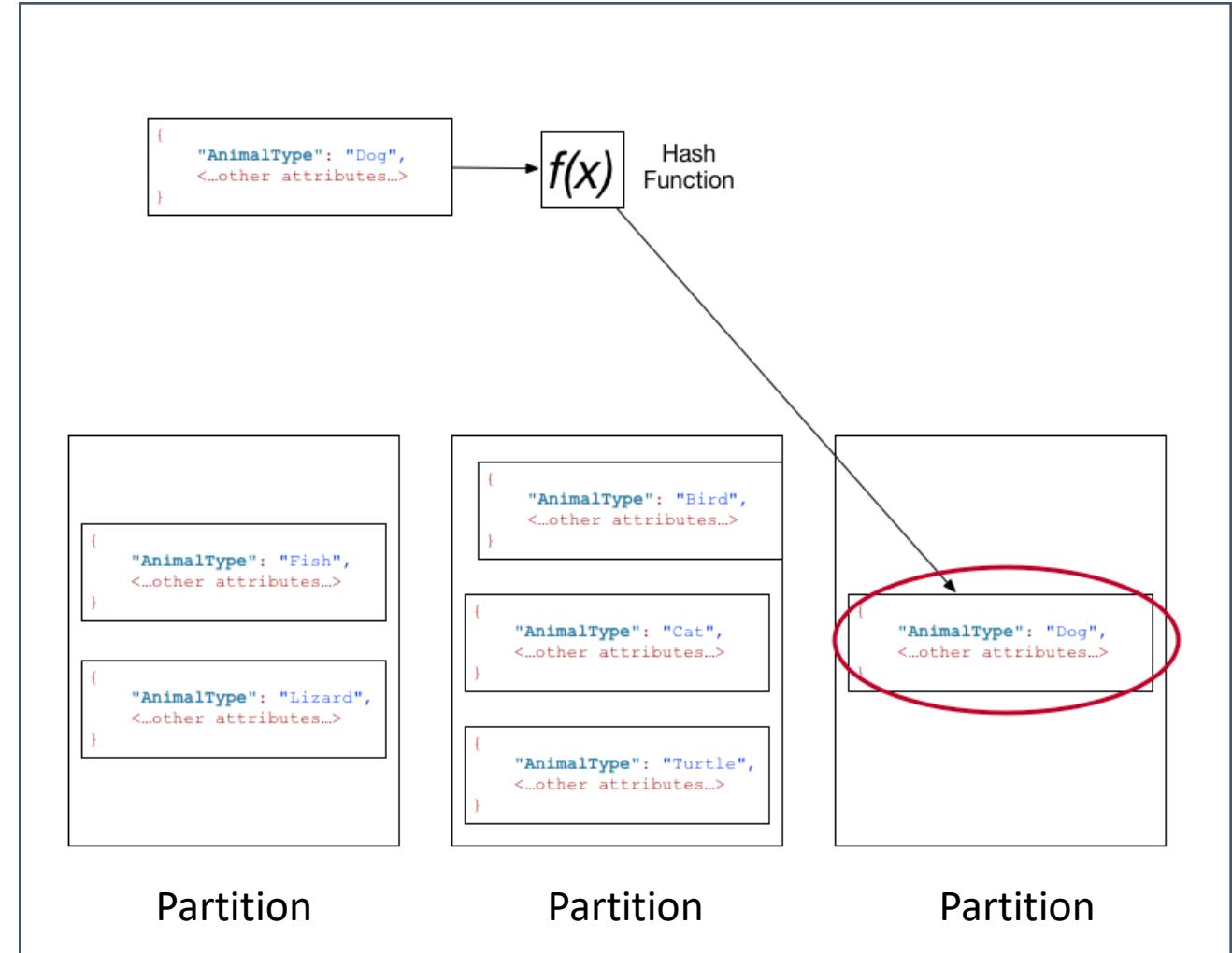
- muss der Partition Key eindeutig sein
- werden die Items innerhalb der Partition in beliebiger Reihenfolge gespeichert

Abfragen mit dem Partition Key sind direkte Lookups: DynamoDB weiß, an welchem Ort die Daten gespeichert sind

Früher waren die Capacity Units statisch auf die Partitionen verteilt

Eine Konzentration von Anfragen auf eine Partition konnte zu Throttling führen

Seit Mai 2019: Adaptive Capacity, aber hartes Limit 3000 RCU und 1000 WCU



# Partition & Sort Key

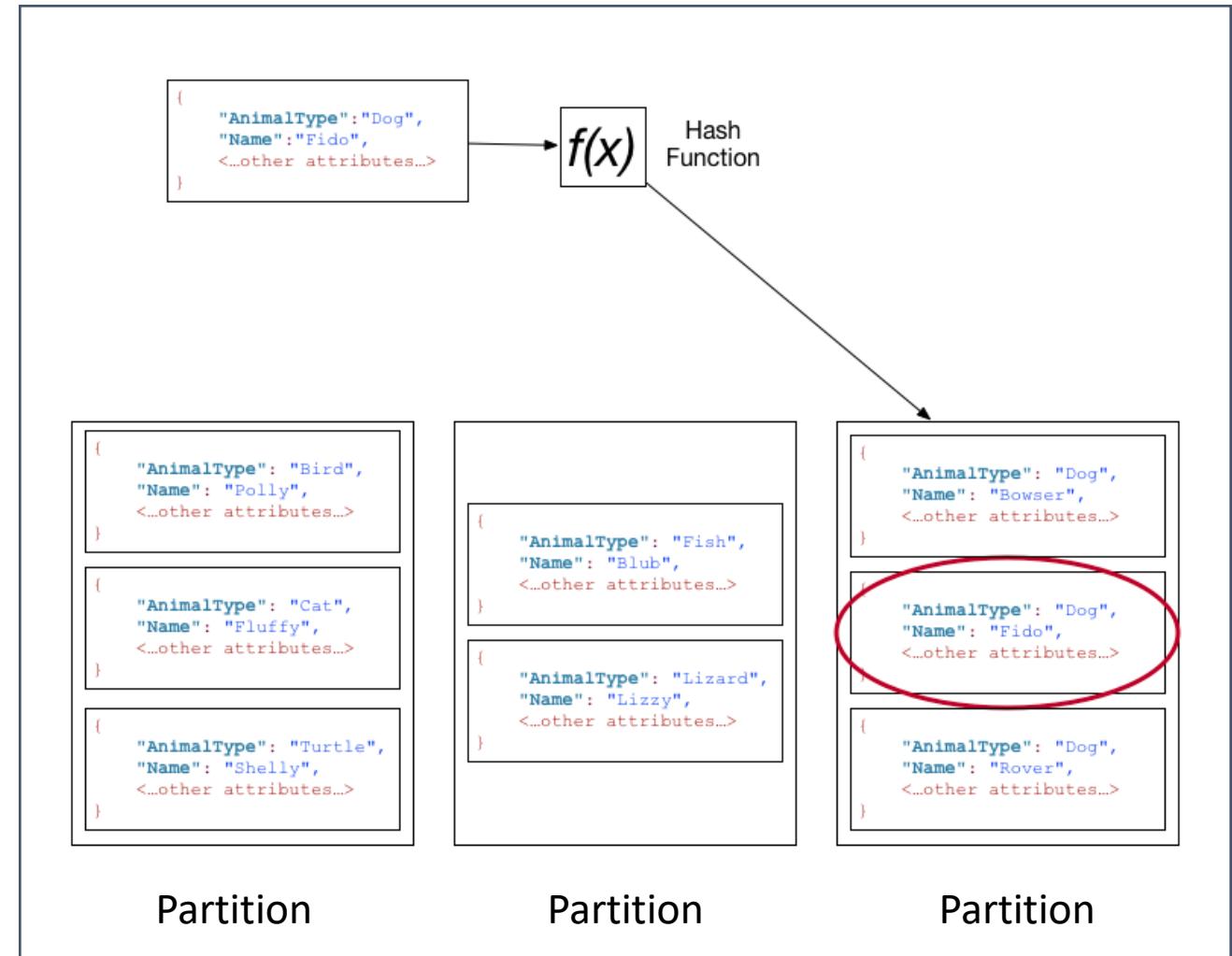
Ein **Composite Primary Key** umfasst einen Partition Key und einen Sort Key

Die Kombination von Partition Key und Sort Key muss eindeutig sein

Wenn ein Sort Key definiert ist, werden die Items innerhalb einer Partition nach dem Sort Key in aufsteigender Reihenfolge gespeichert

Mit einem Sort Key können effizient Items innerhalb eines Bereichs (engl. range) abgefragt werden (zum Beispiel Zeitangaben nach [ISO 8601](#))

Eine Filter-Operation nach einem anderen Attribut würde alle Items (in der Partition) abfragen



# Partition & Sort Key

Wann welcher Schlüssel?

Ein Schlüssel-Attribut ist eindeutig und es erfolgen Abfragen über dieses Attribut:

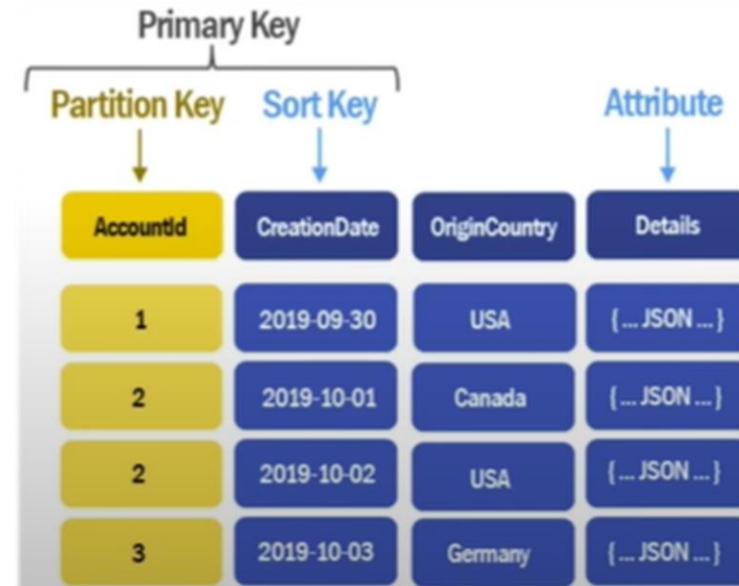
Partition Key

Das Schlüssel-Attribut ist nicht eindeutig und es sind Abfragen innerhalb eines Wertebereichs eines anderen Attributs erforderlich (engl. range queries)

Partition Key + Sort Key

Weitere Strategien:

- Zusammengesetzte Partition Keys
- Präfixe / Suffixe
- DynamoDB Accelerator (DAX), d.h. Caching mit EC2-Instanzen



# Überladen von Partitionen und Indizes

In einer Partition kann ein Sort Key mit verschiedenen Werten überladen (engl. **overloading**) werden

Genauso kann ein sekundärer Index (engl. **secondary index**) diese verschiedenen Attribute oder zusammengesetzte Attribute (engl. **compound keys**) als Partition Key haben

Damit sind logisch mehr als 20 Global Secondary Indexes möglich

Primary Key		Data-Item Attributes...			
Partition Key	Sort Key	Attribute 1		Attribute 2	
HR-974 <i>(employee ID)</i>	Employee_Name	Data: Murphy, John <i>(employee name)</i>		Start: 2008-11-08 <i>(start date)</i>	...etc.
	YYYY-Q1	Data: \$5,477 <i>(order totals in USD)</i>		Name: Murphy, John <i>(employee name)</i>	
	HR_confidential	Data: 2008-11-08 <i>(hire date)</i>		Name: Murphy, John <i>(employee name)</i>	...etc.
	Warehouse_01	Data: Murphy, John <i>(employee name)</i>			
	v0_Job_title	Data: Operator-1 <i>(job title)</i>		Start: 2008-11-08 <i>(start date)</i>	...etc.
	v1_Job_title	Data: Operator-2 <i>(job title)</i>		Start: 2016-11-04 <i>(start date)</i>	...etc.
	v2_Job_title	Data: Supervisor-1 <i>(job title)</i>		Start: 2017-11-01 <i>(start date)</i>	...etc.

select \* where PK=HR974 and SK > 2022-Q1

# Global Secondary Indexes

Anwendungen können Abfragen über verschiedene Attribute erfordern:

- What is the top score ever recorded for the game Meteor Blasters?
- Which user had the highest score for Galaxy Invaders?
- What was the highest ratio of wins vs. losses?

Effiziente Abfragen (d.h. keine vollständigen Scans) sind nur über Partition Key und Sort Key möglich

→ Erzeuge eine neue Tabelle mit den benötigten Attributen als Partition Key und Sort Key

GameScores						
UserId	GameTitle	TopScore	TopScoreDateTime	Wins	Losses	
"101"	"Galaxy Invaders"	5842	"2015-09-15:17:24:31"	21	72	...
"101"	"Meteor Blasters"	1000	"2015-10-22:23:18:01"	12	3	...
"101"	"Starship X"	24	"2015-08-31:13:14:21"	4	9	...
"102"	"Alien Adventure"	192	"2015-07-12:11:07:56"	32	192	...
"102"	"Galaxy Invaders"	0	"2015-09-18:07:33:42"	0	5	...
"103"	"Attack Ships"	3	"2015-10-19:01:13:24"	1	8	...
"103"	"Galaxy Invaders"	2317	"2015-09-11:06:53:00"	40	3	...
"103"	"Meteor Blasters"	723	"2015-10-19:01:13:24"	22	12	...
"103"	"Starship X"	42	"2015-07-11:06:53:00"	4	19	...
...	...	...	...	...	...	...

# Global Secondary Indexes

Ein [Global Secondary Index](#)...

- beschleunigt Anfragen über Nicht-Schlüssel-Attribute
- enthält eine beliebige Auswahl der Attribute der [Basistabelle](#) (engl. [base table](#))
- hat als Attribute immer die Primärschlüsselattribute der Basistabelle
- hat ansonsten beliebige Attribute (mit zulässigem Datentyp) als Partition / Sort Key
- erfordert keine eindeutigen Schlüsselwerte

[Wo sind die Joins?](#)

NoSQL hat keine Joins, NoSQL braucht aber auch keine Joins

Ein Join wird durch einen Index ersetzt, in dem die Objekte mit ihren relevanten Eigenschaften enthalten sind

*GameTitleIndex*

GameTitle	TopScore	UserId
"Alien Adventure"	192	"102"
"Attack Ships"	3	"103"
"Galaxy Invaders"	0	"102"
"Galaxy Invaders"	2317	"103"
"Galaxy Invaders"	5842	"101"
"Meteor Blasters"	723	"103"
"Meteor Blasters"	1000	"101"
"Starship X"	24	"101"
"Starship X"	42	"103"
...	...	...

*GameTitle*

GameTitle	TopScore	UserId
"Comet Quest"	0	"123"
"Comet Quest"	0	"201"
"Comet Quest"	0	"301"

# Local Secondary Indexes

Effiziente Abfragen an eine Partition können einen alternativen Sort Key erfordern

- Which forum threads get the most views and replies?
- Which thread in a particular forum has the largest number of messages?
- How many threads were posted in a particular forum within a particular time period?

Ein Local Secondary Index hält einen alternativen Sort Key für einen gegebenen Partition Key vor

Der Sort Key der Basistabelle wird immer als Attribut projiziert

Thread			
ForumName	Subject	LastPostDateTime	Replies
"S3"	"aaa"	"2015-03-15:17:24:31"	12
"S3"	"bbb"	"2015-01-22:23:18:01"	3
"S3"	"ccc"	"2015-02-31:13:14:21"	4
"S3"	"ddd"	"2015-01-03:09:21:11"	9
...			
"EC2"	"yyy"	"2015-02-12:11:07:56"	18
"EC2"	"zzz"	"2015-01-18:07:33:42"	0
...			
"RDS"	"rrr"	"2015-01-19:01:13:24"	3
"RDS"	"sss"	"2015-03-11:06:53:00"	11
"RDS"	"ttt"	"2015-10-22:12:19:44"	5
...			

LastPostIndex		
ForumName	LastPostDateTime	Subject
"S3"	"2015-01-03:09:21:11"	"ddd"
"S3"	"2015-01-22:23:18:01"	"bbb"
"S3"	"2015-02-31:13:14:21"	"ccc"
"S3"	"2015-03-15:17:24:31"	"aaa"
...		
"EC2"	"2015-01-18:07:33:42"	"zzz"
"EC2"	"2015-02-12:11:07:56"	"yyy"
...		
"RDS"	"2015-01-19:01:13:24"	"rrr"
"RDS"	"2015-02-22:12:19:44"	"ttt"
"RDS"	"2015-03-11:06:53:00"	"sss"
...		

# Attributprojektion

Eine **Projektion** (engl. *projection*) sind die Attribute, die von der Basistabelle in den Sekundärindex kopiert werden

DynamoDB bietet dafür drei Optionen:

- KEYS\_ONLY – Der Index umfasst nur die Schlüsselattribute des Index und der Basistabelle
- INCLUDE – Der Index umfasst zusätzlich zu KEYS\_ONLY weitere Attribute
- ALL – Der Index umfasst alle Attribute der Basistabelle

*GameTitleIndex*

GameTitle	TopScore	UserId	Wins	Losses
"Alien Adventure"	192	"102"	32	192
"Attack Ships"	3	"103"	1	8
"Galaxy Invaders"	0	"102"	0	5
"Galaxy Invaders"	2317	"103"	40	3
"Galaxy Invaders"	5842	"101"	21	72
"Meteor Blasters"	723	"103"	22	12
"Meteor Blasters"	1000	"101"	12	3
"Starship X"	24	"101"	4	9
"Starship X"	42	"103"	4	19
...	...	...	...	...

# Attributprojektion

Bei der Auswahl der Attribute eines Index sind der Aufwand für Abfragen und der Aufwand für den Speicher abzuwägen. Siehe Amazon DynamoDB Developer Guide:

- If you need to access just a few attributes with the lowest possible latency, consider projecting only those attributes into a global secondary index. The smaller the index, the less that it costs to store it, and the less your write costs are.
- If your application frequently accesses some non-key attributes, you should consider projecting those attributes into a global secondary index. The additional storage costs for the global secondary index offset the cost of performing frequent table scans.
- If you need to access most of the non-key attributes on a frequent basis, you can project these attributes – or even the entire base table – into a global secondary index. This gives you maximum flexibility. However, your storage cost would increase, or even double.
- If your application needs to query a table infrequently but must perform many writes or updates against the data in the table, consider projecting KEYS ONLY. The global secondary index would be of minimal size but would still be available when needed for query activity.

*GameTitleIndex*

GameTitle	TopScore	UserId	Wins	Losses
"Alien Adventure"	192	"102"	32	192
"Attack Ships"	3	"103"	1	8
"Galaxy Invaders"	0	"102"	0	5
"Galaxy Invaders"	2317	"103"	40	3
"Galaxy Invaders"	5842	"101"	21	72
"Meteor Blasters"	723	"103"	22	12
"Meteor Blasters"	1000	"101"	12	3
"Starship X"	24	"101"	4	9
"Starship X"	42	"103"	4	19
...	...	...	...	...

# Datensynchronisation

Schreibzugriffe auf die Basistabelle werden automatisch „within a fraction of a second, under normal conditions“ mit den Indizes synchronisiert

Ein Index ist **eventually consistent**

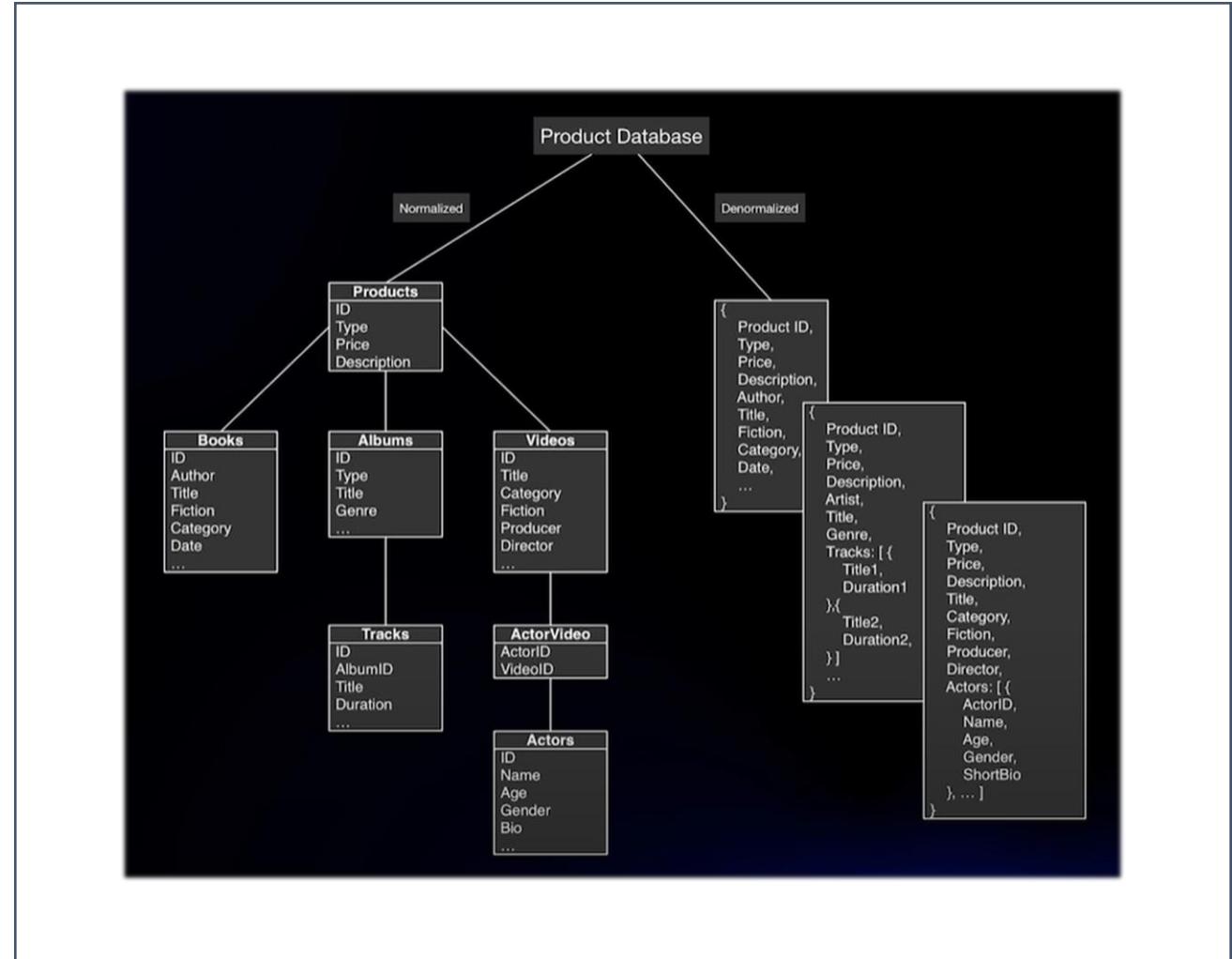
Ein Schreibzugriff auf die Basistabelle braucht Schlüsselattribute der Indizes nicht berücksichtigen

*GameTitleIndex*

GameTitle	TopScore	UserId	Wins	Losses
“Alien Adventure”	192	“102”	32	192
“Attack Ships”	3	“103”	1	8
“Galaxy Invaders”	0	“102”	0	5
“Galaxy Invaders”	2317	“103”	40	3
“Galaxy Invaders”	5842	“101”	21	72
“Meteor Blasters”	723	“103”	22	12
“Meteor Blasters”	1000	“101”	12	3
“Starship X”	24	“101”	4	9
“Starship X”	42	“103”	4	19
...	...	...	...	...

# Relationen

Relationen spielen auch mit NoSQL-Datenbanken eine wichtige Rolle



# Relationen

Der Aufwand von „ad hoc“-Joins in einer relationalen Datenbank kann sehr groß sein

## Beispiel

```
select * from PRODUCTS inner join
VIDEOS on productId = productId
inner join ACTORVIDEO on videoId
= videoId inner join ACTORS on
actorId = actorId where name =
"Movie Title"
```

$O(\log(N) + N\log(M) + N\log(M) + N\log(M))$

productId	name	type	price
1	Frankenstein	Book	11.99
2	Dire Straits	Album	17.49
3	Big	Video	14.99
4	Jane Eyre	Book	10.99
5	The Dark Side of the Moon	Album	17.49
6	Saving Private Ryan	Video	18.99

bookId	productId	author	publisher	ISBN-10
1	1	Mary Shelley	Bantam	553212478
2	4	Charlotte Brontë	Wordsworth	1853260207

albumId	productId	artist	producer	releaseDate
1	2	Dire Straits	Muff Winwood	10/7/78
2	5	Pink Floyd	Pink Floyd	3/1/73

videoId	productId	writer	director	releaseDate
1	3	Ann Spielberg	Penny Marshall	6/5/88
2	6	Robert Rodat	Steven Spielberg	7/21/98

actorVideoId	videoId	actorId	character
1	1	1	Josh
2	2	1	Captain Miller
3	1	2	Susan
4	1	3	MacMillan

actorId	gender	name	birthDate
1	M	Tom Hanks	7/9/56
2	F	Elizabeth Perkins	11/18/60
3	M	Robert Loggia	1/3/30

trackId	albumId	song	duration
1	1	Down to the Waterline	3:55
2	1	Water of Love	5:23
3	1	Setting Me Up	3:18
4	1	Six Blade Knife	4:10
5	1	Southbound Again	2:58
6	1	Sultans of Swing	5:47
7	1	In the Gallery	6:16
8	1	Wild West End	4:42
9	1	Lions	5:05
10	2	Speak to Me	1:13
11	2	Breathe	2:43
12	2	On the Run	3:36
13	2	Time	4:36
14	2	The Great Gig in the Sky	19:27
15	2	Money	6:23
16	2	Us and Them	7:49
17	2	Any Colour You Like	3:26
18	2	Brain Damage	3:49
19	2	Eclipse	2:03

# „Joins“ in NoSQL

Die Komplexität bei Abfragen einer (überladenen) Partition ist  $O(\log(N))$

Es sind hier keine Joins erforderlich, weil alle Objekte mit ihren relevanten Eigenschaften in der (überladenen) Partition vorhanden sind

## Beispiel

```
select * where PK = "Book Title"
```

Primary Key		Attributes			
PK	SK	Type	Price	Publisher	ISBN-10
Frankenstein	Mary Shelley	book	11.99	Bantam	553212478
	Dire Straits	Type	Price	Producer	ReleaseDate
	Down to the Waterline	album	17.49	Muff Winwood	10/7/78
		Duration	TrackNo		
		3:55	1		
	Water of Love	Duration	TrackNo		
		5:23	2		
	Setting Me Up	Duration	TrackNo		
		3:18	3		
	Six Blade Knife	Duration	TrackNo		
Dire Straits		4:10	4		
	Southbound Again	Duration	TrackNo		
		2:58	5		
	Sultans of Swing	Duration	TrackNo		
		5:47	6		
	In the Gallery	Duration	TrackNo		
		6:16	7		
	Wild West End	Duration	TrackNo		
		4:42	8		
	Lions	Duration	TrackNo		
Big	Penny Marshall	Type	Price	Writer	ReleaseDate
		video	14.99	Ann Spielberg	6/5/88
	Tom Hanks	Character	Gender	BirthDate	
		Josh	Male	7/9/56	
	Elizabeth Perkins	Character	Gender	BirthDate	
		Susan	Female	11/18/60	
	Robert Loggia	Character	Gender	BirthDate	
		MacMillan	Male	1/3/30	
	Tom Hanks	Gender	BirthDate	Bio	
		Male	7/9/56	{...}	

# „Joins“ in NoSQL

Ein Index ermöglicht effiziente Anfragen über andere Attribute

## Beispiel

select \* where PK = "Author Name"

Primary Key		Attributes			
PK	SK	Type	Price	Publisher	ISBN-10
Mary Shelley	Frankenstein	book	11.99	Bantam	553212478
	Dire Straits	Duration	TrackNo		
		5:47	6		
		Duration	TrackNo		
Sultans of Swing	Sultans of Swing: The Very Best of Dire Straits	5:50	1		
	Big	Type	Gender	BirthDate	
		Josh	Male	7/9/56	
Tom Hanks	Saving Private Ryan	Character	Gender	BirthDate	
		Captain Miller	Male	7/9/56	
	Tom Hanks	Gender	BirthDate	Bio	
		Male	7/9/56	{...}	
Penny Marshall	Big	Type	Price	Writer	ReleaseDate
		video	14.99	Ann Spielberg	6/5/88
Dire Straits	Dire Straits	Type	Price	Producer	ReleaseDate
		album	17.49	Muff Winwood	10/7/78
	Sultans of Swing: The Very Best of Dire Straits	Type	Price	Producer	ReleaseDate
		album	25.99	Various	10/19/98

# Aggregationen

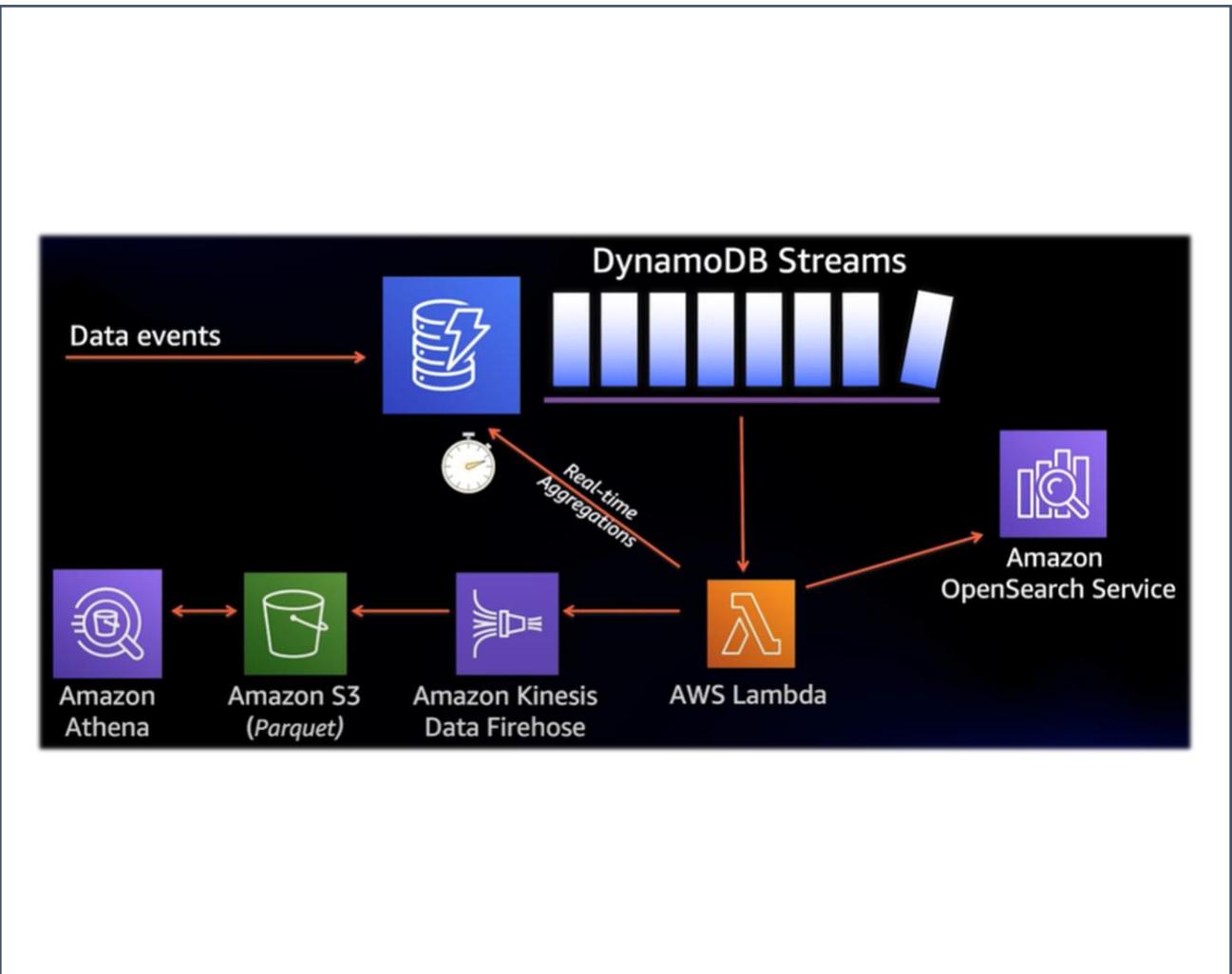
Komplexe Aggregationen können in SQL- und NoSQL-Datenbanken aufwändig sein

Idee: Anstatt Aggregationen auf Anfrage zu berechnen, halte sie schon bei ihrer Entstehung aktuell

Compute aggregations → Maintain aggregations (in real time)

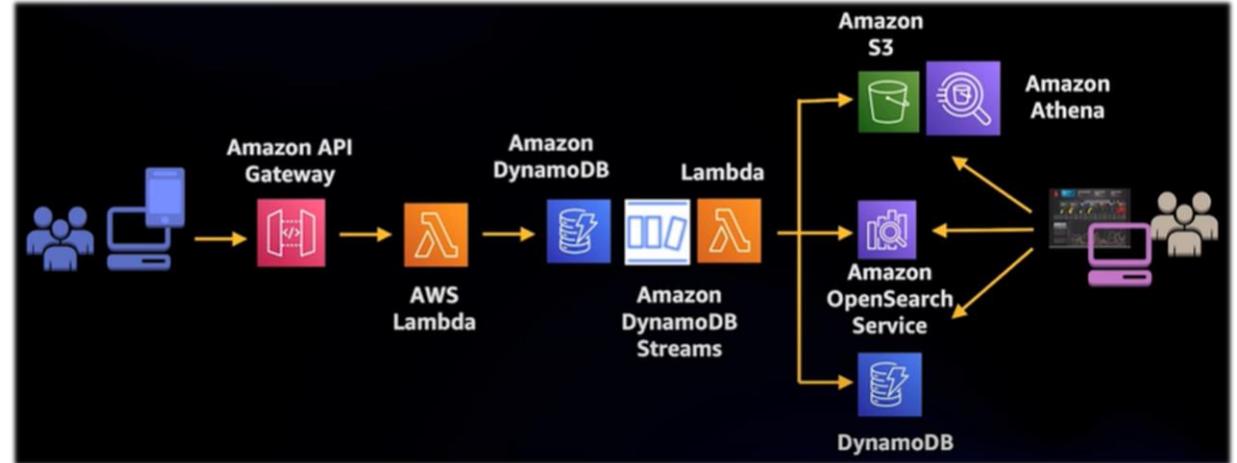
DynamoDB Streams und AWS Lambda bieten „at least once“-Auslieferung

Aber: viele Schreibzugriffe sind idempotent



# Serverless Applications

Um Amazon DynamoDB kann eine umfassende serverlose Anwendung gebaut werden



# Relationale Daten

In einem RDBMS werden Daten in einer normalisierten relationalen Struktur gespeichert

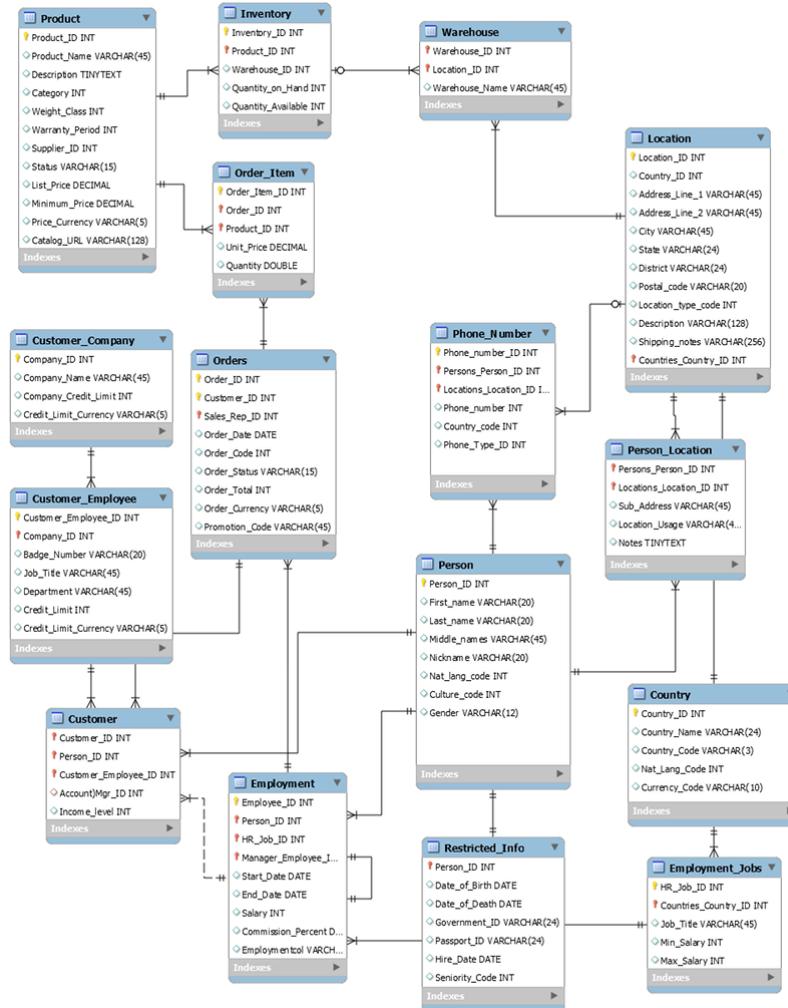
## Beispiel: Auftragseingangssystem

Aus einem Entity-Relationship-Modell kann algorithmisch ein normalisiertes relationales Datenbankschema erzeugt werden

Der Entwurfsprozess für ein RDBMS ist mit dem Entity-Relationship-Modell damit praktisch abgeschlossen

Die resultierende Datenbank erlaubt mit SQL vielseitige ad hoc-Abfragen (z.B. für OLAP)

Aber: Erforderliche Join-Operationen sind aufwändig



# Relationale Daten

Für den Entwurf einer DynamoDB-Basistabelle und Secondary Indexes werden die erforderlichen Zugriffsmuster (engl. access patterns) erhoben und spezifiziert

Für neue Anwendungen können zum Beispiel User Stories analysiert werden

Für bestehende Anwendungen können zum Beispiel Query Logs analysiert werden

→ Identifizierte Entitätsobjekte und denormalisiere für einfache Anfragen

Verwende...

- zusammengesetzte Schlüssel
- überladene Tabellen und Indizes

Most Common/Import Access Patterns in Our Organization	
1	Look up employee details by employee ID
2	Query employee details by employee name
3	Find an employee's phone number(s)
4	Find a customer's phone number(s)
5	Get orders for a given customer within a given date range
6	Show all open orders within a given date range across all customers
7	See all employees hired recently
8	Find all employees working in a given warehouse
9	Get all items on order for a given product
10	Get current inventories for a given product at all warehouses
11	Get customers by account representative
12	Get orders by account representative and date
13	Get all employees with a given job title
14	Get inventory by product and warehouse
15	Get total product inventory
16	Get account representatives ranked by order total and sales period

# Entwurfsmuster „Adjazenzliste“

N-zu-N-Beziehungen könnten als Adjazenzliste (engl. adjacency list) modelliert werden

Alle Entitäten der obersten Ebene werden durch den Partition Key repräsentiert

Die Beziehungen mit anderen Entitäten (die adjazenten Objekte in einer Darstellung als Graph) sind Items in der Partition mit ihren IDs als Sort Keys

Table	Primary Key		Data Attributes...	
	Partition Key	Sort Key (and GSI PK)	Dated:	2018-02-07 (date created)
Invoice-92551	Inv_ID:	Invoice-92551 (invoice ID)	Dated:	2018-02-07 (date created)
	Bill_ID:	Bill-4224663 (bill ID)	Dated:	2017-12-03 (date created)
	Bill_ID:	Bill-4224687 (bill ID)	Dated:	2018-01-09 (date created)
Invoice-92552	Inv_ID:	Invoice-92552 (invoice ID)	Dated:	2018-03-04 (date created)
	Bill_ID:	Bill-4224687 (bill ID)	Dated:	2018-01-09 (date created)
	Bill_ID:	Bill-4224663 (bill ID)	Dated:	2017-12-03
Bill-4224663	Bill_ID:	Bill-4224687 (bill ID)	Primary Key	Projected Attributes...
	Bill_ID:	Bill-4224663 (bill ID)	Partition Key	Attributes of this bill...
	Bill_ID:	Bill-4224687 (bill ID)	Bill_ID: Bill-4224663 (table primary key)	Attributes of this bill in this invoice..
Bill-4224687	Bill_ID:	Bill-4224687 (bill ID)	Bill_ID: Bill-4224687 (table primary key)	Attributes of this bill...
	Bill_ID:	Bill-4224687 (bill ID)	Inv_ID: Invoice-92551 (table primary key)	Attributes of this bill in this invoice..
	Bill_ID:	Bill-4224687 (bill ID)	Inv_ID: Invoice-92552 (table primary key)	Attributes of this bill in this invoice..
Invoice-92551	Inv_ID:	Invoice-92551 (table primary key)	Inv_ID: Invoice-92551 (table primary key)	Attributes of this invoice...
	Inv_ID:	Invoice-92552 (table primary key)	Inv_ID: Invoice-92552 (table primary key)	Attributes of this invoice...

# Relationale Daten

## Definiere die Entitätstypen

- HR-Employee - PK: EmployeeID, SK: Employee Name
  - HR-Region - PK: RegionID, SK: Region Name
  - HR-Country - PK: CountryId, SK: Country Name
  - HR-Location - PK: LocationID, SK: Country Name
  - HR-Job - PK: JobID, SK: Job Title
  - HR-Department - PK: DepartmentID, SK: DepartmentID
  - OE-Customer - PK: CustomerID, SK: AccountRepID
  - OE-Order - PK OrderID, SK: CustomerID
  - OE-Product - PK: ProductID, SK: Product Name
  - OE-Warehouse - PK: WarehouseID, SK: Region Name

Füge diese Entitäten in die Tabelle ein

Definiere die Beziehungen zu adjazenten Entitäten indem diese Entitäten den Partitionen hinzugefügt werden

# Relationale Daten

Definiere für weitere Zugriffsmuster einen Global Secondary Index (GSI)

Ein Global Secondary Index ermöglicht verschiedene Anfragen wenn die Entitäten unterschiedliche Schlüsselwerte haben (d.h. Global Secondary Index overloading)

GS1 Primary Key		Projected Attributes												
GS1-1-PK	GS1-1-SK													
EMPLOYEE1	John Smith	PK	SK	StartDate	EndDate	JobID	JobTitle	PhoneNumbe	Email	ManagerID	Country	City	Region	Department
	OPEN#2018_08_11	HR-EMPLOYEE1	EMPLOYEE1											
PNW	Pacific Northwest Territory	PK	SK	OrderTotal										
	Building Supplies	OE-ORDER1	EMPLOYEE1	2500										
	Pacific Northwest	PK	SK	RegionName										
CUSTOMER1	ACE Building Supplies	HR-REGION1	PNW											
	OPEN#2018_08_11	OE-CUSTOMER1	CUSTOMER1											
	OE-ORDER1	PK	SK	WarehouseSpec	Location	WHGeoLocation								
WA SEATTLE	B01 F07 A27 R05	OE-PRODUCT1	PNW											
	Seattle, Washington	HR-EMPLOYEE1	WA SEATTLE	John Smith										
	PK	SK	EmployeeName											
J-AM3	Principal Account Manager	HR-LOCATION1	WA SEATTLE	CityName	PostalCode	StreetAddress	StateProvince	CountryID						
	Principal Account Manager	HR-EMPLOYEE1	J-AM3	SK	JobTitle	MinSalary	MaxSalary							
	OPEN#2018_08_11	HR-JOB1	J-AM3	PK	GS1-Bucket	OrderQuantity	UnitPrice							
PRODUCT1	Quickcrete Cement - 50 lb bag	OE-ORDER1	PRODUCT1	RND(0,N)	ProductDescription	WAREHOUSE1	WAREHOUSE2	CategoryID	WeightClass	WarrantyP	SupplierID	ProductStatu	ListPrice	MinPrice
	50000	OE-PRODUCT1	PRODUCT1	InventoryQty	InventoryQty								CatalogURL	
QUOTA-2017-Q1	50000	HR-EMPLOYEE1	QUOTA-2017-Q1	EmployeeName										
HR-CONFIDENTIAL	2015-11-08	HR-EMPLOYEE1	HR-CONFIDENTIAL	SK	EmployeeName	Salary	CommissionPct							
JH-AM2	Senior Account Manager	HR-EMPLOYEE1	JH-AM2	PK	SK	DepartmentID	StartDate	EndDate	JobID					
JH-AM1	Account Manager	HR-EMPLOYEE1	JH-AM1	PK	SK	DepartmentID	StartDate	EndDate	JobID					
USA	United States	HR-COUNTRY1	USA	PK	SK	CountryName	RegionID							
COMMERCIAL	Commercial Sales	HR-DEPARTMENT1	COMMERCIAL	PK	SK	DepartmentName	ManagerID	City	Location					

# Relationale Daten

Definiere einen weiteren GSI, um alle Aufträge (d.h. Orders) in einem bestimmten Zustand (z.B. OPEN) abzufragen

Viele Aufträge können denselben Zustand haben. Das würde zu einer „hot partition“ führen.

→ Randomisiere den Partition Key, damit Aufträge über die Partitionen verteilt werden (engl. [write sharding](#))

Verwende eine Zufallszahl zwischen 0 – N:

1. ItemsPerRCU = 4 KB / AvgItemSize
2. PartitionMaxReadRate = 3 K x ItemsPerRCU
3. N = MaxRequiredIO / PartitionMaxReadRate

GSI #2 GSI	GSI 2 Primary Key		Projected Attributes						
	GSI-2-PK	GSI-2-SK	PK	SK	SalesRepID	AccountManager	OrderMode	OrderTotal	PromotionID
	[0..N]	OPEN#2018_08_11	OE-ORDER1	CUSTOMER1	EMPLOYEE2				
	[0..N]	OPEN#2018_08_11	PK	SK	OrderQuantity	UnitPrice			
			OE-ORDER1	PRODUCT1					

Beispiel:

- Up to 2 million orders will be in the system, growing to 3 million in 5 years.
- Up to 20 percent of these orders will be in an OPEN state at any given time.
- The average order record is around 100 bytes, with three OrderItem records in the order partition that are around 50 bytes each, giving you an average order entity size of 250 bytes.

1. ItemsPerRCU = 4 KB / 250 B = 16
2. PartitionMaxReadRate = 3 K \* 16 = 48 K
3. N = (0.2 x 3 M) / 48 K = 13

# Relationale Daten

Die Basistabelle und die beiden Global Secondary Indexes ermöglichen effiziente Abfragen der DynamoDB

	<b>Access patterns</b>	<b>Query conditions</b>
1	Look up Employee Details by Employee ID	Primary Key on table, ID="HR-EMPLOYEE"
2	Query Employee Details by Employee Name	Use GSI-1, PK="Employee Name"
3	Get an employee's current job details only	Primary Key on table, PK=HR-EMPLOYEE-1, SK starts with "JH"
4	Get Orders for a customer for a date range	Use GSI-1, PK=CUSTOMER1, SK="STATUS-DATE", for each StatusCode
5	Show all Orders in OPEN status for a date range across all customers	Use GSI-2, PK=query in parallel for the range [0..N], SK between OPEN-Date1 and OPEN-Date2
6	All Employees hired recently	Use GSI-1, PK="HR-CONFIDENTIAL", SK > date1
7	Find all Employees in specific Warehouse	Use GSI-1, PK=WAREHOUSE1
8	Get all Orderitems for a Product including warehouse location inventories	Use GSI-1, PK=PRODUCT1
9	Get customers by Account Rep	Use GSI-1, PK=ACCOUNT-REP
10	Get orders by Account Rep and date	Use GSI-1, PK=ACCOUNT-REP, SK="STATUS-DATE", for each StatusCode
11	Get all employees with specific Job Title	Use GSI-1, PK=JOBTITLE
12	Get inventory by Product and Warehouse	Primary Key on table, PK=OE-PRODUCT1,SK=PRODUCT1
13	Get total product inventory	Primary Key on table, PK=OE-PRODUCT1,SK=PRODUCT1
14	Get Account Reps ranked by Order Total and Sales Period	Use GSI-1, PK=YYYY-Q1, scanIndexForward=False

# PartiQL

Eine SQL-kompatible Abfragesprache

# PartiQL

PartiQL ist eine zu SQL-92 rückwärtskompatible Anfragesprache für...

- strukturierte,
- semistrukturierte,
- geschaltete und
- Graph-Daten (experimentell)

PartiQL Core ist eine funktionale Programmiersprache

PartiQL ist „syntactic Sugar“, der SQL auf PartiQL abbildet

PartiQL DML ist noch experimentell

```
value      = absent_value
           | scalar_value
           | tuple_value
           | collection_value ;

absent_value = "NULL"
              | "MISSING" ;

scalar_value = "`", ? ion literal ?, `"
              | ? sql literal ? ;

tuple_value   = "{" [ string_value, ":" , value { "," ,
string_value, ":" , value } ] "}" ; (1)

collection_value = array_value
                  | bag_value ;

array_value    = "[", [ value , { "," , value } ], "]"

bag_value      = "<<", [ value , { "," , value } ], ">>" ;
```

EBNF-Grammatik für PartiQL-Werte

DH || DUALE  
SH || HOCHSCHULE SH

# Bildnachweis

[https://en.wikipedia.org/wiki/Amazon\\_DynamoDB#/media/File:DynamoDB.png](https://en.wikipedia.org/wiki/Amazon_DynamoDB#/media/File:DynamoDB.png)

Rick Houlihan, AWS re:Invent 2021 – Dynamo DB deep dive: Advanced design patterns

<https://youtu.be/2k2GINpO308?si=4QMJXbW98awTWoll>

<https://www.youtube.com/watch?v=XvD2FrS5yYM&list=WL&index=4>

<https://docs.aws.amazon.com/amazondynamodb/latest/developerguide/HowItWorks.Partitions.html>

<https://docs.aws.amazon.com/amazondynamodb/latest/developerguide/bp-gsi-overloading.html>

<https://docs.aws.amazon.com/amazondynamodb/latest/developerguide/GSI.html>

<https://docs.aws.amazon.com/amazondynamodb/latest/developerguide/LSI.html>

<https://docs.aws.amazon.com/amazondynamodb/latest/developerguide/bp-relational-modeling.html>