Effiziente In-Memory Verarbeitung von SPARQL-Anfragen auf großen Datenmengen

-Verteidigungsvortrag v0.9-Masterarbeit

Steve Göring

18. Dezember 2013

Gliederung

Intro

CameLOD

Ablauf

Struktur

Profiling

builddb

CameLOD

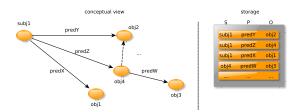
Kompression + allgemein

Ansätze

SmartPointer

RLE Kompression

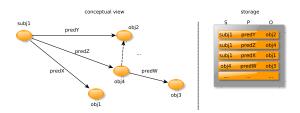
Fazit



- S < http://dbpedia.org/resource/Star Trek: Enterprise >
- P < http://dbpedia.org/ontology/abstract >
- Star Trek: Enterprise (originally titled simply Enterprise....
- Linked-Open-Data → RDF-Tripel → SPO-Aussagen

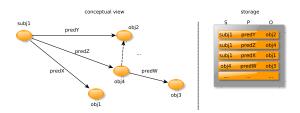
- ▶ relationale DBs → BESSER: spezielle DBs für LOD

3/19 Intro



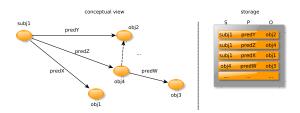
- S < http://dbpedia.org/resource/Star_Trek:_Enterprise >
- P < http://dbpedia.org/ontology/abstract >
- O "Star Trek: Enterprise (originally titled simply Enterprise...."
- ▶ Linked-Open-Data → RDF-Tripel → SPO-Aussagen
- moderne Rechnerarchitekturen
- In-Memory
- ▶ relationale DBs → BESSER: spezielle DBs f
 ür LOD

Intro 3/19



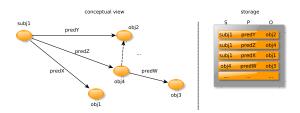
- S < http://dbpedia.org/resource/Star Trek: Enterprise >
- P < http://dbpedia.org/ontology/abstract >
- Star Trek: Enterprise (originally titled simply Enterprise...."
- ▶ Linked-Open-Data → RDF-Tripel → SPO-Aussagen
- moderne Rechnerarchitekturen
- In-Memory
- ▶ relationale DBs → BESSER: spezielle DBs für LOD

3/19



- S < http://dbpedia.org/resource/Star Trek: Enterprise >
- P < http://dbpedia.org/ontology/abstract >
- Star Trek: Enterprise (originally titled simply Enterprise....
- ▶ Linked-Open-Data → RDF-Tripel → SPO-Aussagen
- moderne Rechnerarchitekturen
- In-Memory
- ▶ relationale DBs → BESSER: spezielle DBs für LOD

3/19 Intro



- S < http://dbpedia.org/resource/Star Trek: Enterprise >
- P < http://dbpedia.org/ontology/abstract >
- Star Trek: Enterprise (originally titled simply Enterprise....
- ▶ Linked-Open-Data → RDF-Tripel → SPO-Aussagen
- moderne Rechnerarchitekturen
- In-Memory
- ▶ relationale DBs → BESSER: spezielle DBs für LOD

3/19 Intro

- bestehender Prototyp (CameLOD)
- Steigerung der Effizienz (Laufzeit/Speicher)
- Ausnutzung moderner CPU-Features (Analyse+ AutoVec)
- genaue Analyse & Profiling des bestehenden Systems
- $lackbox{}{} o$ Konzepte/Mikrobenchs o Verbesserungen
- Evaluierung mittels Vergleich vorher vs. nachher



- bestehender Prototyp (CameLOD)
- Steigerung der Effizienz (Laufzeit/Speicher)
- Ausnutzung moderner CPU-Features (Analyse+ AutoVec)
- genaue Analyse & Profiling des bestehenden Systems
- $lackbox{}{} o$ Konzepte/Mikrobenchs o Verbesserungen
- Evaluierung mittels Vergleich vorher vs. nachher



- bestehender Prototyp (CameLOD)
- Steigerung der Effizienz (Laufzeit/Speicher)
- Ausnutzung moderner CPU-Features (Analyse+ AutoVec)
- genaue Analyse & Profiling des bestehenden Systems
- $lackbox{}{} o$ Konzepte/Mikrobenchs o Verbesserungen
- Evaluierung mittels Vergleich vorher vs. nachher



- bestehender Prototyp (CameLOD)
- Steigerung der Effizienz (Laufzeit/Speicher)
- Ausnutzung moderner CPU-Features (Analyse+ AutoVec)
- genaue Analyse & Profiling des bestehenden Systems
- $lackbox{}{} o$ Konzepte/Mikrobenchs o Verbesserungen
- Evaluierung mittels Vergleich vorher vs. nachher



- bestehender Prototyp (CameLOD)
- Steigerung der Effizienz (Laufzeit/Speicher)
- Ausnutzung moderner CPU-Features (Analyse+ AutoVec)
- genaue Analyse & Profiling des bestehenden Systems
- ightharpoonup ightarrow Konzepte/Mikrobenchs ightarrow Verbesserungen
- Evaluierung mittels Vergleich vorher vs. nachher



- bestehender Prototyp (CameLOD)
- Steigerung der Effizienz (Laufzeit/Speicher)
- Ausnutzung moderner CPU-Features (Analyse+ AutoVec)
- genaue Analyse & Profiling des bestehenden Systems
- ightharpoonup ightarrow Konzepte/Mikrobenchs ightarrow Verbesserungen
- Evaluierung mittels Vergleich vorher vs. nachher



- bestehender Prototyp (CameLOD)
- Steigerung der Effizienz (Laufzeit/Speicher)
- Ausnutzung moderner CPU-Features (Analyse+ AutoVec)
- genaue Analyse & Profiling des bestehenden Systems
- ightharpoonup ightarrow Konzepte/Mikrobenchs ightarrow Verbesserungen
- Evaluierung mittels Vergleich vorher vs. nachher



- In-Memory DB für LOD
- ▶ index-all
- Wörterbuchkompression
- Verarbeitung auf Integer Ebene
- Datengrundlage: DBPedia

5/19

- In-Memory DB für LOD
- index-all
- Wörterbuchkompression
- Verarbeitung auf Integer Ebene
- Datengrundlage: DBPedia

5/19

- In-Memory DB für LOD
- index-all
- Wörterbuchkompression
- Verarbeitung auf Integer Ebene
- Datengrundlage: DBPedia

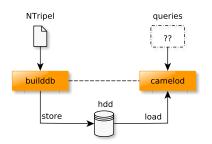
- In-Memory DB für LOD
- index-all
- Wörterbuchkompression
- Verarbeitung auf Integer Ebene
- Datengrundlage: DBPedia

- In-Memory DB für LOD
- index-all
- Wörterbuchkompression
- Verarbeitung auf Integer Ebene
- Datengrundlage: DBPedia



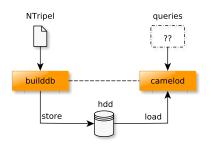
5/19

Ablauf



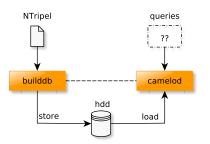
- Aufbau der Datenbank (Kompression)
- $lackbox{}{}
 ightarrow$ serialisierte permanente Kopie auf HDD
- ► Laden von HDD + Anfragen

Ablauf



- Aufbau der Datenbank (Kompression)
- $lackbox{}{} o$ serialisierte permanente Kopie auf HDD
- ► Laden von HDD + Anfragen

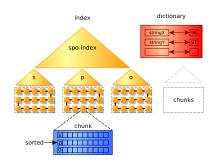
Ablauf



- Aufbau der Datenbank (Kompression)
- $lackbox{}{}$ ightarrow serialisierte permanente Kopie auf HDD
- Laden von HDD + Anfragen

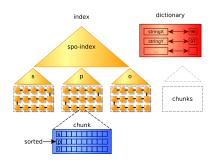


Struktur



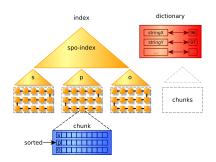
- ▶ Index für S,P,O
- Wörterbuch (sortierte Zuordnung)
- Anfragen auf Index-Ebene

Struktur



- Index für S,P,O
- Wörterbuch (sortierte Zuordnung)
- Anfragen auf Index-Ebene

Struktur



- Index für S,P,O
- Wörterbuch (sortierte Zuordnung)
- Anfragen auf Index-Ebene

- mit VTune
- builddb
- camelod: 13 Testanfragen (join, parallelisiert, scan, filter)
 - Q1, Q2: Scan + Aggregation + Filterung
 - Q3: index-join + Filterung + paralleler Scan
 - Q4: Scan + Aggregation + Sortierung
 - Q5: Scan + Filterung + StarJoin
- Kompression
- allgemeine Verbesserungen



Profiling

- mit VTune
- builddb
- camelod: 13 Testanfragen (join, parallelisiert, scan, filter)
 - Q1, Q2: Scan + Aggregation + Filterung
 - Q3: index-join + Filterung + paralleler Scan
 - Q4: Scan + Aggregation + Sortierung
 - Q5: Scan + Filterung + StarJoin
- Kompression
- allgemeine Verbesserungen



Profiling

- mit VTune
- builddb
- camelod: 13 Testanfragen (join, parallelisiert, scan, filter)
 - Q1, Q2: Scan + Aggregation + Filterung
 - Q3: index-join + Filterung + paralleler Scan
 - Q4: Scan + Aggregation + Sortierung
 - Q5: Scan + Filterung + StarJoin
- Kompression
- allgemeine Verbesserungen



Profiling

- mit VTune
- builddb
- camelod: 13 Testanfragen (join, parallelisiert, scan, filter)
 - Q1, Q2: Scan + Aggregation + Filterung
 - Q3: index-join + Filterung + paralleler Scan
 - Q4: Scan + Aggregation + Sortierung
 - Q5: Scan + Filterung + StarJoin
- Kompression
- allgemeine Verbesserungen



- mit VTune
- builddb
- camelod: 13 Testanfragen (join, parallelisiert, scan, filter)
 - Q1, Q2: Scan + Aggregation + Filterung
 - Q3: index-join + Filterung + paralleler Scan
 - Q4: Scan + Aggregation + Sortierung
 - Q5: Scan + Filterung + StarJoin
- Kompression
- allgemeine Verbesserungen



- mit VTune
- builddb
- camelod: 13 Testanfragen (join, parallelisiert, scan, filter)
 - Q1, Q2: Scan + Aggregation + Filterung
 - Q3: index-join + Filterung + paralleler Scan
 - Q4: Scan + Aggregation + Sortierung
 - Q5: Scan + Filterung + StarJoin
- Kompression
- allgemeine Verbesserungen



- mit VTune
- builddb
- camelod: 13 Testanfragen (join, parallelisiert, scan, filter)
 - Q1, Q2: Scan + Aggregation + Filterung
 - Q3: index-join + Filterung + paralleler Scan
 - Q4: Scan + Aggregation + Sortierung
 - Q5: Scan + Filterung + StarJoin
- Kompression
- allgemeine Verbesserungen



Profiling - builddb

Hash	 Kollisionen 	Chunks Find & insert	Smart-Pointer
Builddb ≈ 19	$\approx 4\%$	≈ 12%	pprox 42%

- \triangleright \approx 2 h
- Auslastung eines Kerns
- ► Find&Insert: sequentiell → binäre Suche
- SmartPointer

Profiling - CameLOD

	BitVektoren	Smart-Pointer
Q1	≈ 1.8%	pprox 35%
Q2	$\approx 1\%$	pprox 40%
Q3	pprox 69%	pprox 0.5%
Q4	pprox 1%	pprox 36%
Q5	$\approx 56\%$	$\approx 3.5\%$

- parallelisierte Anfragen: gut
- Join: viele BitVec Operationen
- SmartPointer

Profiling - Kompression + allgemein

- DBPedia ≈ 30 GB → 18 GB
- ▶ \approx 4.8 *GB* pro Index \rightarrow 14.4 *GB*
- ► Chunk-Vektoren: 64 Bit uLong Werte
 - ▶ viele Blöcke
 - ▶ Chunk-Größe: 2000 → keine Ausnutzung von uLong
- ▶ Dictionary: viele Präfixe

allgemein:

- paralleles Laden/Speichern der Indizes
- ▶ binäre Suche

Profiling - Kompression + allgemein

- DBPedia ≈ 30 GB → 18 GB
- ▶ \approx 4.8 *GB* pro Index \rightarrow 14.4 *GB*
- ► Chunk-Vektoren: 64 Bit uLong Werte
 - viele Blöcke
 - ▶ Chunk-Größe: 2000 → keine Ausnutzung von uLong
- ▶ Dictionary: viele Präfixe

allgemein:

- paralleles Laden/Speichern der Indizes
- ▶ binäre Suche

- DBPedia ≈ 30 GB → 18 GB
- ▶ \approx 4.8 *GB* pro Index \rightarrow 14.4 *GB*
- Chunk-Vektoren: 64 Bit uLong Werte
 - viele Blöcke
 - ▶ Chunk-Größe: 2000 → keine Ausnutzung von uLong
- Dictionary: viele Präfixe

- paralleles Laden/Speichern der Indizes
- ▶ binäre Suche

- DBPedia ≈ 30 GB → 18 GB
- ▶ \approx 4.8 *GB* pro Index \rightarrow 14.4 *GB*
- Chunk-Vektoren: 64 Bit uLong Werte
 - viele Blöcke
 - ► Chunk-Größe: 2000 → keine Ausnutzung von uLong
- Dictionary: viele Präfixe

- paralleles Laden/Speichern der Indizes
- ▶ binäre Suche

- DBPedia ≈ 30 GB → 18 GB
- ▶ \approx 4.8 *GB* pro Index \rightarrow 14.4 *GB*
- Chunk-Vektoren: 64 Bit uLong Werte
 - viele Blöcke
 - ► Chunk-Größe: 2000 → keine Ausnutzung von uLong
- Dictionary: viele Präfixe

- paralleles Laden/Speichern der Indizes
- ▶ binäre Suche

- DBPedia ≈ 30 GB → 18 GB
- ▶ \approx 4.8 *GB* pro Index \rightarrow 14.4 *GB*
- Chunk-Vektoren: 64 Bit uLong Werte
 - viele Blöcke
 - ► Chunk-Größe: 2000 → keine Ausnutzung von uLong
- Dictionary: viele Präfixe

- paralleles Laden/Speichern der Indizes
- ▶ binäre Suche

- DBPedia ≈ 30 GB → 18 GB
- ▶ \approx 4.8 *GB* pro Index \rightarrow 14.4 *GB*
- Chunk-Vektoren: 64 Bit uLong Werte
 - viele Blöcke
 - ► Chunk-Größe: 2000 → keine Ausnutzung von uLong
- Dictionary: viele Präfixe

- paralleles Laden/Speichern der Indizes
- binäre Suche

- SmartPointer
- BitVektoren: > 20% Zeitgewinn (Joins)
- Hash-Funktion: keine Kollisioner
- Kompression: FOR, RLE, Dict
 - ► FOR: ≈ 56% Speichergewinn
 - ▶ Dict: ≈ 30% Gewinn
- ► Speicher: NUMA, MMF
 - NUMA: schlecht
 - ► MMF: gut
- ▶ Chunk-Größe
 - guter Kompromiss: 1000 Elemente (2000 Max)
- → SmartPointer + RLE-Kompression



- SmartPointer
- ▶ BitVektoren: > 20% Zeitgewinn (Joins)
- Hash-Funktion: keine Kollisionen
- Kompression: FOR, RLE, Dict
 - ► FOR: ≈ 56% Speichergewinn
 - ▶ Dict: ≈ 30% Gewinn
- Speicher: NUMA, MMF
 - NUMA: schlecht
 - ► MMF: gut
- ▶ Chunk-Größe
 - guter Kompromiss: 1000 Elemente (2000 Max)
- → SmartPointer + RLE-Kompression



- SmartPointer
- ► BitVektoren: > 20% Zeitgewinn (Joins)
- Hash-Funktion: keine Kollisionen
- Kompression: FOR, RLE, Dict
 - ► FOR: ≈ 56% Speichergewinn
 - ▶ Dict: ≈ 30% Gewinn
- Speicher: NUMA, MMF
 - NUMA: schlecht
 - ► MMF: gut
- ▶ Chunk-Größe
 - guter Kompromiss: 1000 Elemente (2000 Max)
- → SmartPointer + RLE-Kompression



- SmartPointer
- ► BitVektoren: > 20% Zeitgewinn (Joins)
- Hash-Funktion: keine Kollisionen
- Kompression: FOR, RLE, Dict
 - FOR: ≈ 56% Speichergewinn
 - ▶ Dict: ≈ 30% Gewinn
- Speicher: NUMA, MMF
 - NUMA: schlecht
 - ► MMF: gut
- ▶ Chunk-Größe
 - guter Kompromiss: 1000 Elemente (2000 Max)
- → SmartPointer + RLE-Kompression



- SmartPointer
- ► BitVektoren: > 20% Zeitgewinn (Joins)
- Hash-Funktion: keine Kollisionen
- Kompression: FOR, RLE, Dict
 - ► FOR: ≈ 56% Speichergewinn
 - ▶ Dict: ≈ 30% Gewinn
- Speicher: NUMA, MMF
 - NUMA: schlecht
 - MMF: gut
- Chunk-Größe
 - guter Kompromiss: 1000 Elemente (2000 Max)
- → SmartPointer + RLE-Kompression



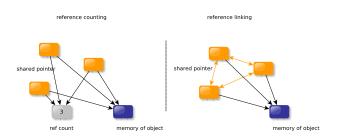
- SmartPointer
- BitVektoren: > 20% Zeitgewinn (Joins)
- Hash-Funktion: keine Kollisionen
- Kompression: FOR, RLE, Dict
 - ► FOR: ≈ 56% Speichergewinn
 - ▶ Dict: ≈ 30% Gewinn
- Speicher: NUMA, MMF
 - NUMA: schlecht
 - MMF: gut
- Chunk-Größe
 - guter Kompromiss: 1000 Elemente (2000 Max)
- → SmartPointer + RLE-Kompression



- SmartPointer
- BitVektoren: > 20% Zeitgewinn (Joins)
- Hash-Funktion: keine Kollisionen
- Kompression: FOR, RLE, Dict
 - FOR: ≈ 56% Speichergewinn
 - ▶ Dict: ≈ 30% Gewinn
- Speicher: NUMA, MMF
 - NUMA: schlecht
 - MMF: gut
- Chunk-Größe
 - guter Kompromiss: 1000 Elemente (2000 Max)
- → SmartPointer + RLE-Kompression

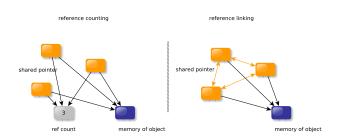


Smart Pointer



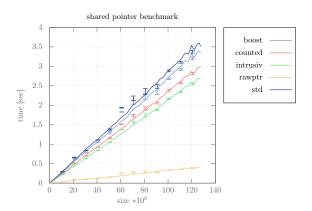
- Shared Pointer
- ▶ Referenzzählung → sync Counter

Smart Pointer



- Shared Pointer
- ▶ Referenzzählung → sync Counter

Smart Pointer- Benchmark

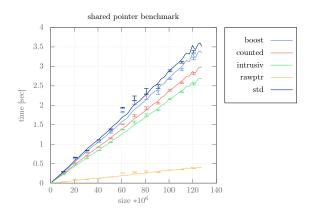


Szenario: zweifacher Zugriff

- Varianten (RawPointer, intrusive)
- ▶ builddb: ≈ 37% Gewinn, camelod: > 30% (Scans)

・ロト・(ラト・(ミト・ミト ミックへ) SmartPointer 14/19

Smart Pointer- Benchmark

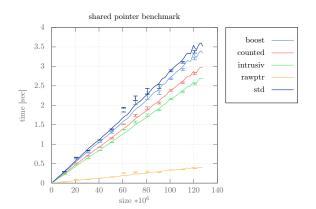


- Szenario: zweifacher Zugriff
- Varianten (RawPointer, intrusive)
- ▶ builddb: ≈ 37% Gewinn, camelod: > 30% (Scans)

◆□▶◆□▶◆₹▶◆₹₽**₽**

SmartPointer 14/19

Smart Pointer- Benchmark



- Szenario: zweifacher Zugriff
- Varianten (RawPointer, intrusive)
- ▶ builddb: ≈ 37% Gewinn, camelod: > 30% (Scans)

14/19

Kompression: Chunk-Vektoren

- ► *M* = [*abc*]
- P = [0, 5, 13]
- ▶ P → uShort-Sequenz, sortiert
- size(S) = 18 ⋅ 8 Byte = 144 Byte
- ► $size(M + P) = 3 \cdot 8 \; Byte + 3 \cdot 2 \; Byte = 30 \; Byte$
- ▶ Blockgröße datenabhängig → Messung
- ▶ $\alpha = |M|/|S| \approx 0.16$

- Kompression: Chunk-Vektoren
- ► *M* = [*abc*]
- P = [0, 5, 13]
- ▶ P → uShort-Sequenz, sortiert
- ► $size(S) = 18 \cdot 8 \; Byte = 144 \; Byte$
- ► $size(M + P) = 3 \cdot 8 \ Byte + 3 \cdot 2 \ Byte = 30 \ Byte$
- ▶ Blockgröße datenabhängig → Messung
- ▶ $\alpha = |M|/|S| \approx 0.16$

- Kompression: Chunk-Vektoren
- ► M = [abc]
- P = [0, 5, 13]
- ▶ P → uShort-Sequenz, sortiert
- ► $size(S) = 18 \cdot 8 \; Byte = 144 \; Byte$
- ► $size(M + P) = 3 \cdot 8 \; Byte + 3 \cdot 2 \; Byte = 30 \; Byte$
- ▶ Blockgröße datenabhängig → Messung
- ▶ $\alpha = |M|/|S| \approx 0.16$

- Kompression: Chunk-Vektoren
- ► M = [abc]
- P = [0, 5, 13]
- P → uShort-Sequenz, sortiert
- ► $size(S) = 18 \cdot 8 \; Byte = 144 \; Byte$
- ► $size(M + P) = 3 \cdot 8 \; Byte + 3 \cdot 2 \; Byte = 30 \; Byte$
- ▶ Blockgröße datenabhängig → Messung
- ▶ $\alpha = |M|/|S| \approx 0.16$

- Kompression: Chunk-Vektoren
- ► *M* = [*abc*]
- P = [0, 5, 13]
- P → uShort-Sequenz, sortiert
- \triangleright size(S) = 18 · 8 Byte = 144 Byte
- ► $size(M + P) = 3 \cdot 8 \; Byte + 3 \cdot 2 \; Byte = 30 \; Byte$
- ▶ Blockgröße datenabhängig → Messung
- ▶ $\alpha = |M|/|S| \approx 0.16$

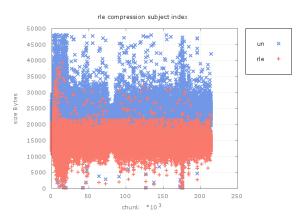
- Kompression: Chunk-Vektoren
- ► M = [abc]
- P = [0, 5, 13]
- P → uShort-Sequenz, sortiert
- size(S) = 18 ⋅ 8 Byte = 144 Byte
- ► $size(M + P) = 3 \cdot 8 \; Byte + 3 \cdot 2 \; Byte = 30 \; Byte$
- ▶ Blockgröße datenabhängig → Messung
- ▶ $\alpha = |M|/|S| \approx 0.16$

- Kompression: Chunk-Vektoren
- ► M = [abc]
- P = [0, 5, 13]
- P → uShort-Sequenz, sortiert
- size(S) = 18 ⋅ 8 Byte = 144 Byte
- $size(M + P) = 3 \cdot 8 \; Byte + 3 \cdot 2 \; Byte = 30 \; Byte$
- ▶ Blockgröße datenabhängig → Messung
- ▶ $\alpha = |M|/|S| \approx 0.16$

- Kompression: Chunk-Vektoren
- ► M = [abc]
- P = [0, 5, 13]
- P → uShort-Sequenz, sortiert
- size(S) = 18 ⋅ 8 Byte = 144 Byte
- $size(M + P) = 3 \cdot 8 \; Byte + 3 \cdot 2 \; Byte = 30 \; Byte$
- ▶ Blockgröße datenabhängig → Messung
- ▶ $\alpha = |M|/|S| \approx 0.16$

- Kompression: Chunk-Vektoren
- ► M = [abc]
- P = [0, 5, 13]
- P → uShort-Sequenz, sortiert
- size(S) = 18 ⋅ 8 Byte = 144 Byte
- ► $size(M + P) = 3 \cdot 8 \; Byte + 3 \cdot 2 \; Byte = 30 \; Byte$
- ▶ Blockgröße datenabhängig → Messung
- ▶ $\alpha = |M|/|S| \approx 0.16$

RLE Kompression - Messung

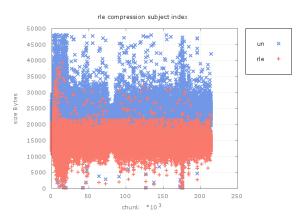


- Analyse der Chunks der Indizes
- $ightharpoonup lpha_{avg}$ s:0.47 p:0.45 o:0.52
- ► compRatio s: \approx 0.58 p: \approx 0.56 o: \approx 0.64

ightharpoonup ightharpoonup 14.4 GB
ightharpoonup 8.6 GB



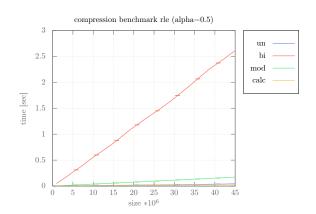
RLE Kompression - Messung



- Analyse der Chunks der Indizes
- $\sim \alpha_{avg}$ s:0.47 p:0.45 o:0.52
- compRatio s:≈ 0.58 p:≈ 0.56 o:≈ 0.64
- → 14.4 GB → 8.6 GB



RLE Kompression - Zugriffe/Benchmark



- Testszenario = Summation von Elementen
- $\alpha = 0.5 = \text{Auslastung}$
- verschiedene Zugriffsmethoden (bi, mod, calc, un)

RLE Kompression 17/19

- ▶ Evaluierung √
- ▶ Verbesserungen (Laufzeit/Speicher) √

Ausblick

- ► Integration (RLE, FOR,...)
- Memory Kontext
- Chunk/Spalten-Typen
- MMF Konzepte (Speicherung)
- ► TBB vs NUMA



Fazit 18/19

- ▶ Evaluierung √
- ▶ Verbesserungen (Laufzeit/Speicher) √

Ausblick

- ► Integration (RLE, FOR,...)
- Memory Kontext
- Chunk/Spalten-Typen
- ► MMF Konzepte (Speicherung)
- ► TBB vs NUMA



Fazit

- ▶ Evaluierung √
- ▶ Verbesserungen (Laufzeit/Speicher) √

Ausblick

- ► Integration (RLE, FOR,...)
- Memory Kontext
- ► Chunk/Spalten-Typen
- MMF Konzepte (Speicherung)
- ► TBB vs NUMA



Fazit

- ▶ Evaluierung √
- ▶ Verbesserungen (Laufzeit/Speicher) √

Ausblick

- ► Integration (RLE, FOR,...)
- Memory Kontext
- Chunk/Spalten-Typen
- ► MMF Konzepte (Speicherung)
- ► TBB vs NUMA



Fazit 18/19

- ▶ Evaluierung √
- lacktriangle Verbesserungen (Laufzeit/Speicher) $\sqrt{}$

Ausblick

- ► Integration (RLE, FOR,...)
- Memory Kontext
- Chunk/Spalten-Typen
- MMF Konzepte (Speicherung)
- ► TBB vs NUMA



18/19

Fazit

- ▶ Evaluierung √
- ▶ Verbesserungen (Laufzeit/Speicher) √

Ausblick

- Integration (RLE, FOR,...)
- Memory Kontext
- Chunk/Spalten-Typen
- MMF Konzepte (Speicherung)
- ► TBB vs NUMA



Fazit 18/19

- ▶ Evaluierung √
- ▶ Verbesserungen (Laufzeit/Speicher) √

Ausblick

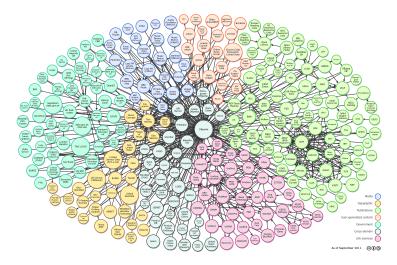
- Integration (RLE, FOR,...)
- Memory Kontext
- Chunk/Spalten-Typen
- MMF Konzepte (Speicherung)
- TBB vs NUMA



Fazit 18/19

Fragen?

Vielen Dank für Ihre Aufmerksamkeit.



Fazit 19/19