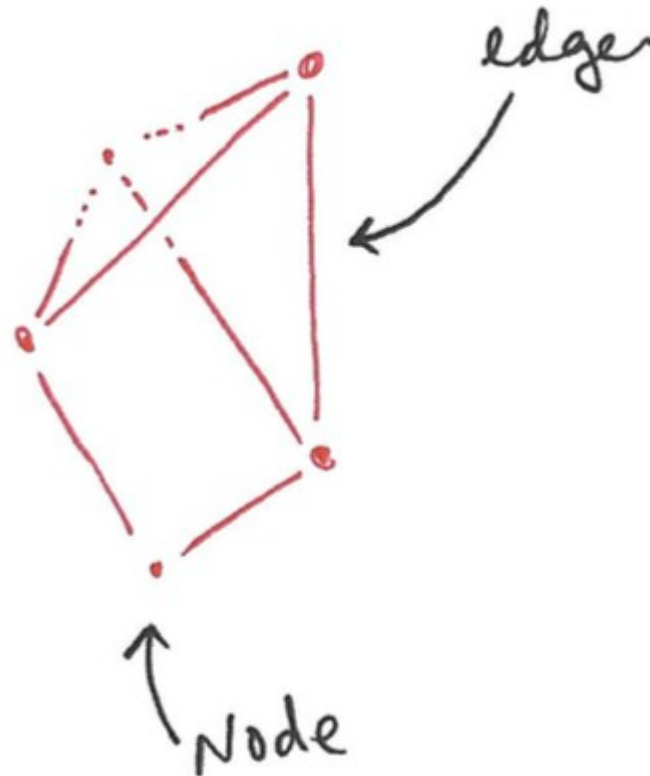


Consultas en bases de datos de grafos



**¿qué es una consulta
sobre un grafo?**

**¿qué tipo de operaciones se hacen
sobre grafos?**

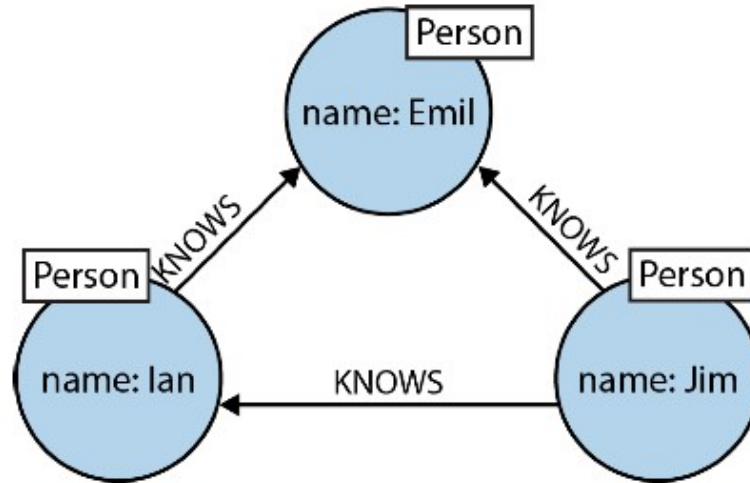
Operaciones sobre grafos (i)

- **Adyacencia:** obtener los nodos adyacentes a cierto nodo.
- **Alcance:** Ej: determinar si existe un camino entre 2 nodos, y si existe cual es.
- ***Pattern matching*:** obtener sub grafos isomórficos a cierto patrón dado.
- **Agregación:** derivar de un grafo valores escalares agregados.

SPARQL para RDF

Gremlin (Apache Tinkerpop) y Cypher (Neo4j) para PGM
son lenguajes de consultas que soportan estos operadores

Cypher, algunas ideas básicas

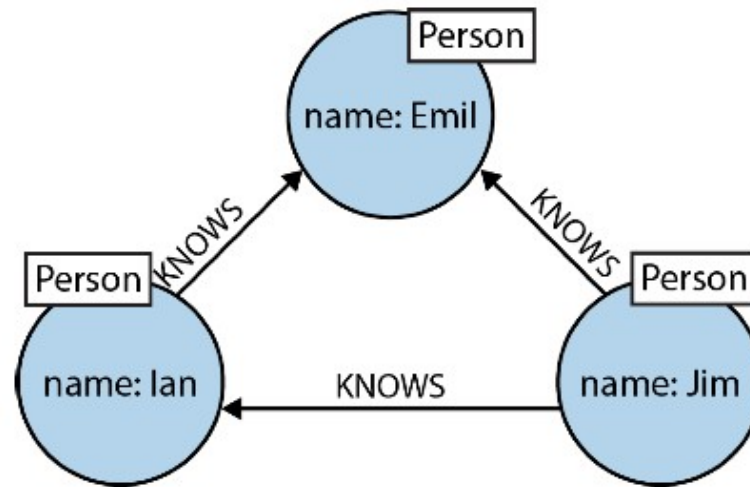


Cypher como Data Definition Language

```
(emil:Person {name:'Emil'})  
  <-[:KNOWS]- (jim:Person {name:'Jim'})  
  -[:KNOWS]->(ian:Person {name:'Ian'})  
  -[:KNOWS]->(emil)
```

variables

Cypher como *data query language*



```
MATCH (a:Person {name:'Jim'}) -[:KNOWS]->(b) -[:KNOWS]->(c),  
      (a) -[:KNOWS]->(c)
```

```
RETURN b, c
```

```
MATCH (a:Person) -[:KNOWS]->(b) -[:KNOWS]->(c),  
      (a) -[:KNOWS]->(c)
```

```
WHERE a.name = 'Jim'
```

```
RETURN b, c
```

Referencia del lenguaje Cypher

Más acerca de Cypher

Puedo especificar caminos de largo arbitrario, sobre ciertas propiedades, etc

```
MATCH (p:Person {name:'Al Pacino'})-[*1..4]-(p1:Person)
RETURN DISTINCT p1
```

¡Cuidado!

No devuelve un grafo,
devuelve una **tabla**

Aún más

- Puedo usar funciones que implementan algoritmos sobre los grafos

Ej: el camino más corto

Número de Bacon sobre el grafo de películas



```
MATCH p=shortestPath((kevin:Person)-[r:ACTED_IN*]-(actor))
WHERE kevin.name='Kevin Bacon' AND actor.name='Al Pacino'
RETURN p, length(p)
```

- The Neo4j Graph Data Science Library

Pero aún no hay un standard

CWI
Centrum Wiskunde & Informatica

Systems and languages



neo4j Oracle Labs **TigerGraph** **XTDB**
PGX

Cypher PGQL GSQL Datalog

relationalAI **Dgraph**
Rel DQL

Amazon Neptune **JanusGraph**
SPARQL, Cypher, Gremlin

See also:
[A Survey of Current Property Graph Query Languages](#)
(2021) by Peter Boncz &&
[ACM Computing Surveys 2017](#)

Foundations of Modern Query Languages for Graph Databases¹

RENZO ANGLÉS, Universidad de Talca & Center for Semantic Web Research
MARCELO ARENAS, Pontificia Universidad Católica de Chile & Center for Semantic Web Research
PABLO BARCELO, DCC, Universidad de Chile & Center for Semantic Web Research
AIDAN HOGAN, DCC, Universidad de Chile & Center for Semantic Web Research
JUAN REUTTER, Pontificia Universidad Católica de Chile & Center for Semantic Web Research
DOMAGOJ VRGOČ, Pontificia Universidad Católica de Chile & Center for Semantic Web Research

We survey foundational features underlying modern graph query languages. We first discuss two popular graph data models: *edge-labelled graphs*, where nodes are connected by directed, labelled edges; and *property graphs*, where nodes and edges can further have attributes. Next we discuss the two most fundamental graph querying functionalities: *graph patterns* and *navigational expressions*. We start with graph patterns.

A

EDBT 2022, Keynote: Peter Boncz - The (sorry) State of Graph Database Systems
<https://www.youtube.com/watch?v=aDoorU4X6Jk&t=423s>

Otros modelos de procesamiento de grafos

Las bases de datos de grafos resuelven consultas en forma eficiente, pero pueden no ser **eficientes** para procesar iterativamente grafos grandes.

Algoritmos usados para análisis de grafos como *PageRank*, conteo de triángulos, búsqueda de componentes conexas, etc. requieren iterar sobre el grafo.

Surgen entornos de procesamiento de grafos,
inspirados en Google Pregel¹

Procesamiento distribuido.

Bajo intercambio entre procesos.

Tolerancia a fallas.

Paradigma "Think like a vertex".

Apache Giraph es la implementación
opensource de Pregel.

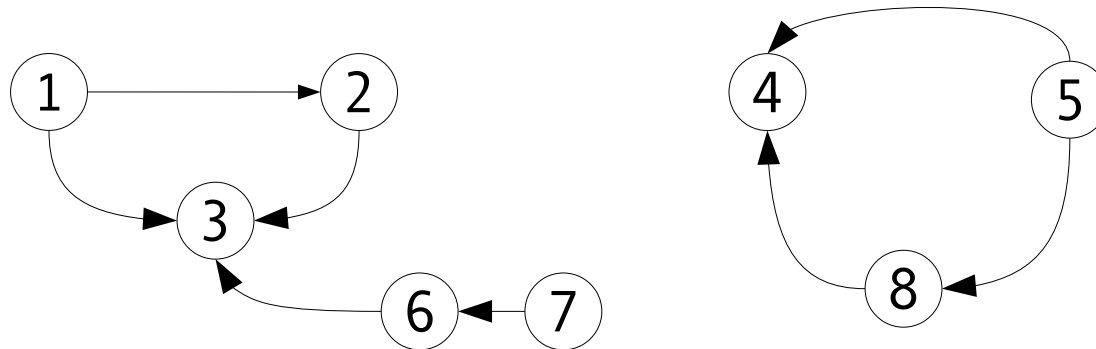
¹ *Pregel: a system for large-scale graph processing.*

G. Malewicz et al, SIGMOD 2010

Ejemplo: hallar componentes débilmente conexas¹

Componente conexas: existe un camino entre cualquier par de nodos.

Componente débilmente conexas (WCC): se ignora la dirección de las aristas.



$$V_{C_1} = \{1, 2, 3, 6, 7\} \quad V_{C_2} = \{4, 5, 8\}$$

¹ *Management and Analysis of Big Graph Data: Current Systems and Open Challenges*, M. Junghanns et al. *Hanbook of Big Data Technologies*, Springer 2017

Procesamiento distribuido (i)

Master node (mn): coordina

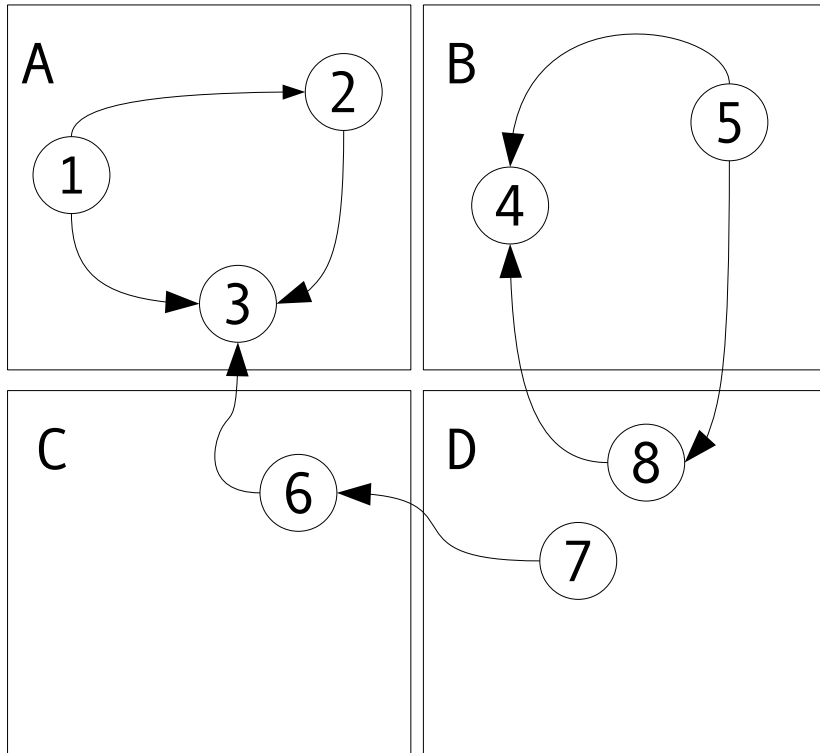
Worker nodes (wn): realizan el cómputo.

El grafo se particiona entre los *wn*.

Cada *wn* conoce un conjunto de nodos y de cada nodo:

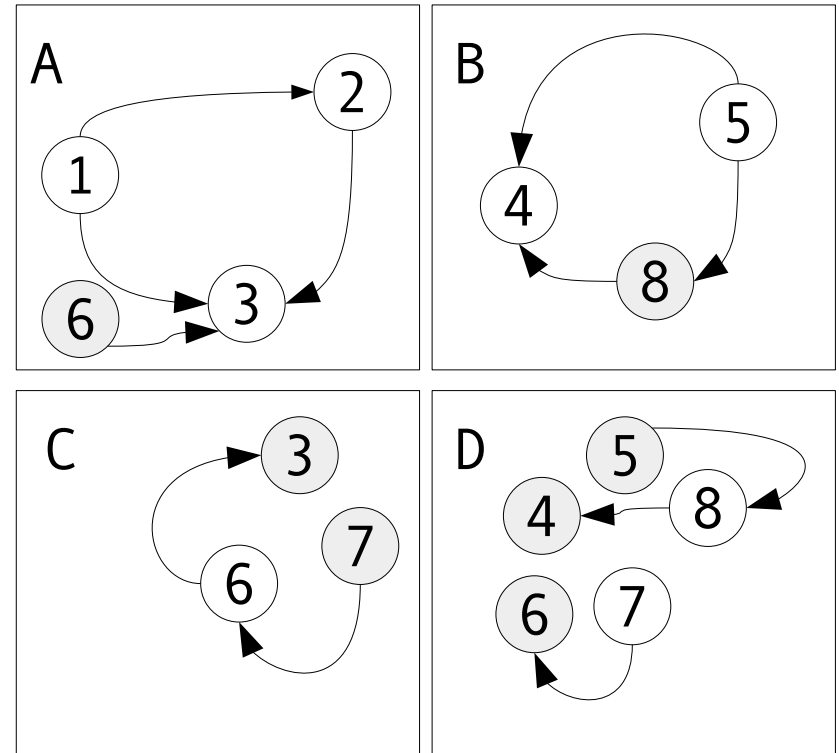
- el valor asociado al nodo
- las aristas salientes con sus valores
- los ids de nodos en el otro extremo de las aristas entrantes

Procesamiento distribuido (ii)



Modelo

"think like a vertex"



Modelo

"think like a graph"

Modelo de cómputo

Se basa en *vertex compute function (vcf)* que consiste en:

- 1) leer los mensajes entrantes
- 2) actualizar el valor del nodo
- 3) enviar mensajes a los nodos adyacentes

La invocación a la *vcf* se organiza en ***supersteps***.

En cada *superstep* cada *wn*:

- 1) llama a la *vcf* para cada nodo activo
- 2) marca como inactivo un nodo si se llamó a `voteToHalt()`
- 3) recoge los mensajes de salida

Cuando todos los *wn* terminan se mandan los mensajes.

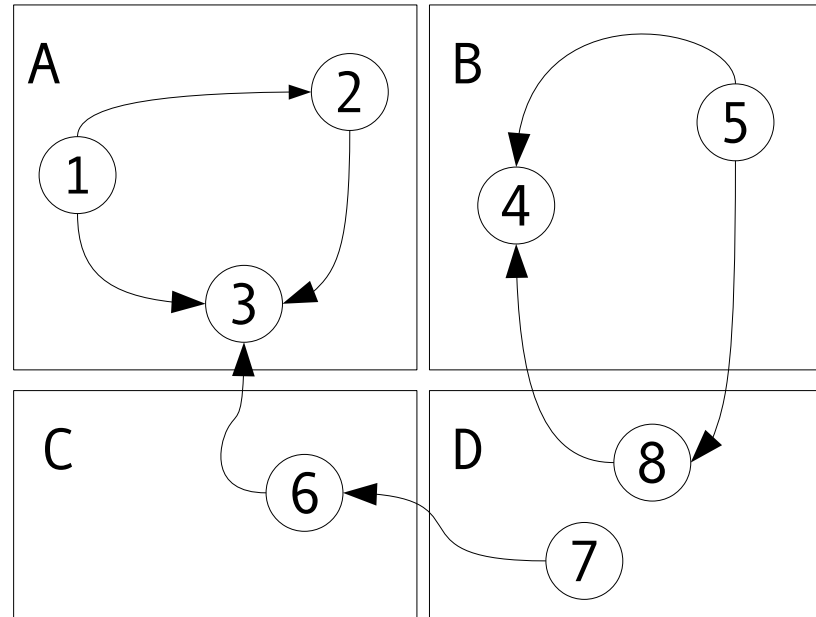
Los nodos que reciben mensajes pasan a activos.

Modelo de cómputo (ii)

Hallar componentes débilmente conexas en Apache Giraph

```
void compute(Vertex v) {
    if (getSuperstep() == 0)
        v.setValue(v.getVertexID())
        sendMessageToAllEdges(v.getVertexValue())
    else
        minValue = min(v.getMessages())
        if (minValue < v.getVertexValue())
            v.setVertexValue(minValue)
            sendMessageToAllEdges(v.getVertexValue())
        v.voteToHalt();
}
```

Modelo de cómputo (iii)



A 1[1], 2[2], 3[3]
 B 4[4], 5[5]
 C 6[6]
 D 7[7], 8[8]

Superstep 0

Comunicación y sincro

1[1], 2[1], 3[1]
 4[4], 5[4]
 6[3]
 7[6], 8[4]

Superstep 1

Comunicación y sincro

1[1], 2[1], 3[1]
 4[4], 5[4]
6[1]
 7[3], 8[4]

Superstep 2

Comunicación y sincro

3[1]
 6[1]
7[1]

Ss 3

Comunicación y sincro

6[1]

Ss 4

Algunos desafíos

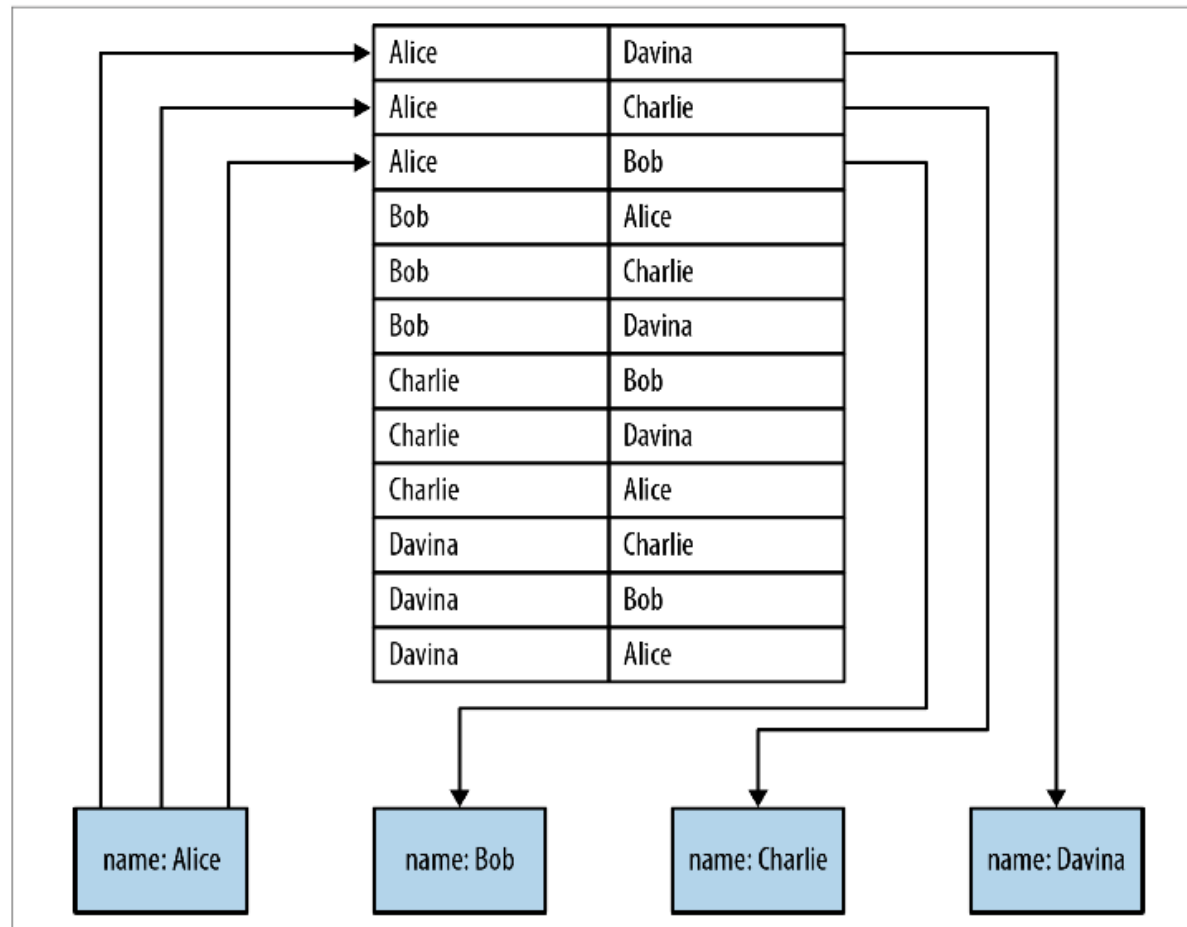
- Particionamiento de grafos
 - Es un problema NP-hard
 - Soluciones aproximadas y estáticas
 - ¿qué pasa cuando la cantidad de nodos cambia por partición? Balance de carga
- Manejo y análisis de grafos dinámicos
- Visualización
- Construcción de benchmarks

Bases de datos de grafos: modelo físico

Product	Link	Database engine
WhiteDB	http://whitedb.org	Tuple store
GraphDB	https://www.ontotext.com/products/graphdb	Tuple store
OrientDB	https://www.orientdb.org	Document store
ArangoDB	https://www.arangodb.com	Document store
Azure Cosmos DB	https://azure.microsoft.com/es-es/services/cosmos-db	Document store
FaunaDB	https://fauna.com	Document store
RedisGraph	https://oss.redislabs.com/redisgraph	Key-value store
Dgraph	https://dgraph.io	Key-value store
HyperGraphDB	http://www.hypergraphdb.org	Key-value store
MS Graph Engine	https://www.graphengine.io	Key-value store
Titan	https://titan.thinkaurelius.com	Wide-column store
JanusGraph	https://janusgraph.org	Wide-column store
DSE Graph	https://www.datastax.com/products/datastax-graph	Wide-column store
InfiniteGraph	https://www.objectivity.com/products/infinitegraph	Object-oriented store
ThingSpan	https://www.objectivity.com/products/thingspan	Object-oriented store
VelocityDB	https://velocitydb.com	Object-oriented store
Oracle Spatial and Graph	https://www.oracle.com/technetwork/database-options/spatialandgraph/overview/spatialandgraph-1707409.html	RDBMS
Sparksee/DEX	http://www.sparsity-technologies.com	Native graph database
TigerGraph	https://www.tigergraph	Native graph database
GraphBase	https://graphbase	Native graph database
Memgraph	https://memgraph.co	Native graph database
Neo4j	https://neo4j.com	Native graph database

Fuente: Timón-Reina, S., Rincón, M., & Martínez-Tomás, R. (2021). An overview of graph databases and their applications in the biomedical domain. Database : the journal of biological databases and curation, 2021, baab026. <https://doi.org/10.1093/database/baab026>

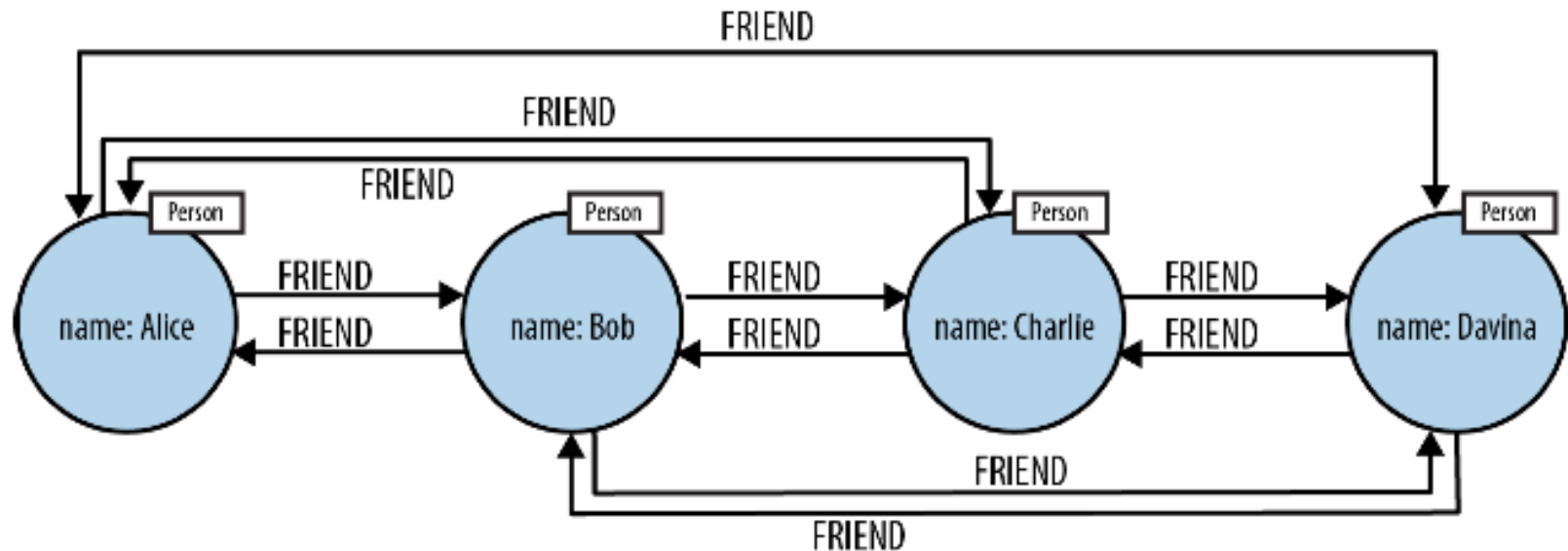
Sobre un RDBMS



Usando índices

- Búsqueda en índice $O(\log n)$ (depende de la implementación).
- Atravesar un camino de largo m tiene un costo $O(m \log n)$
- Índices en una sola dirección

Index-free adjacency



Objetivo: acceder al adyacente en $O(1)$

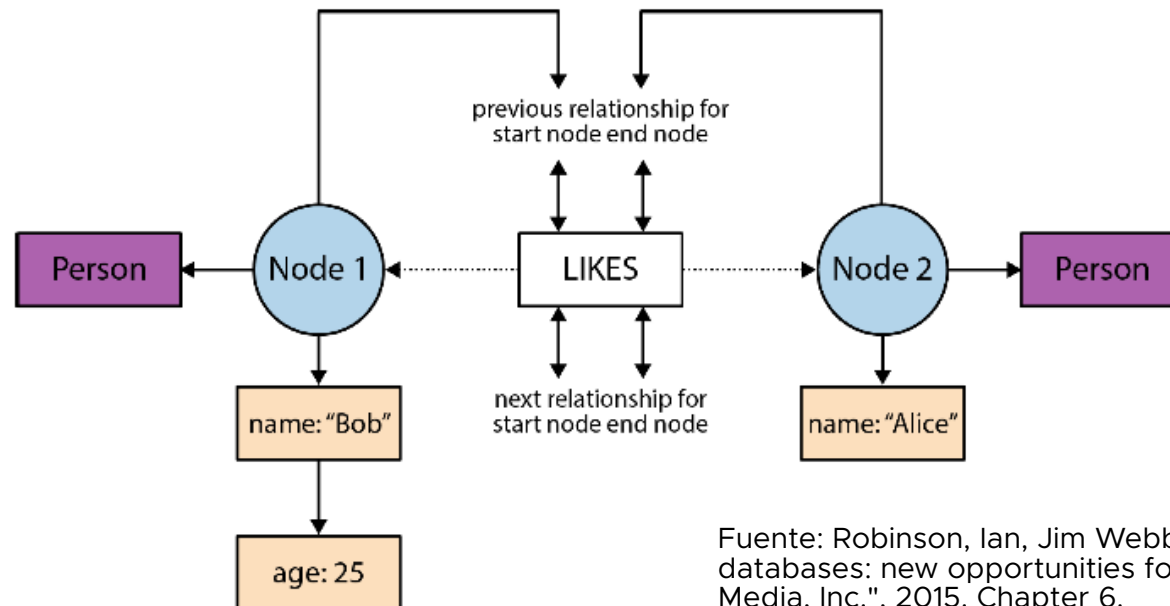
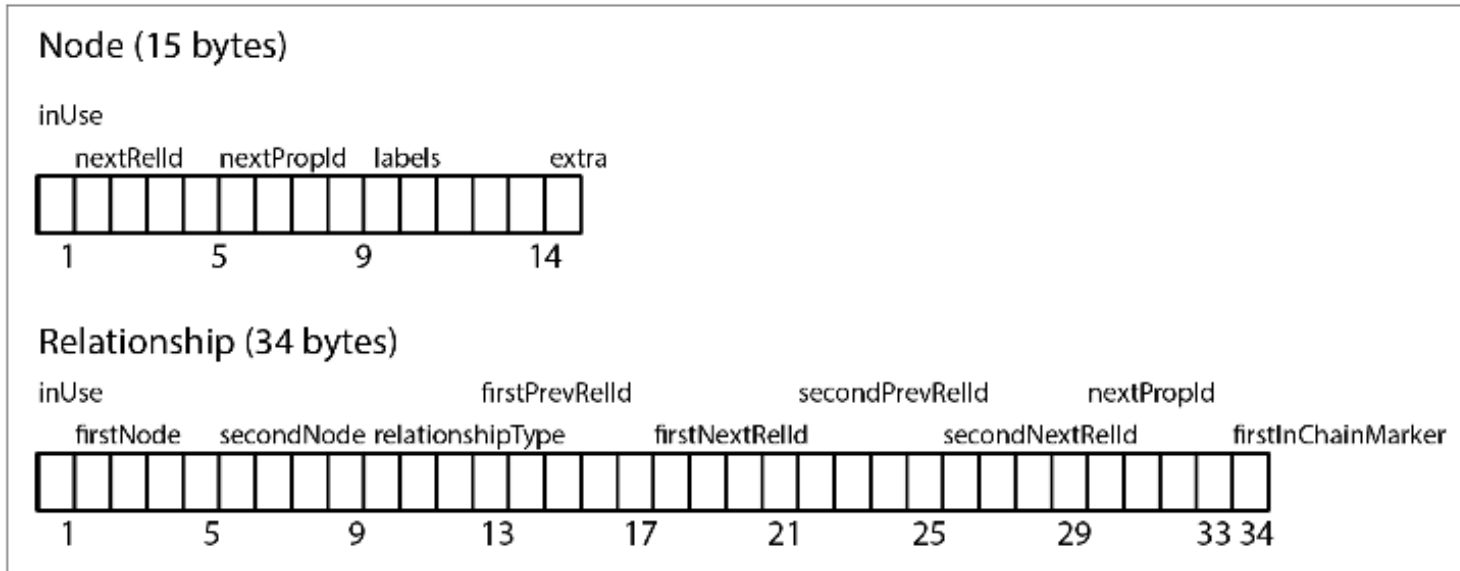
¿cómo se implementa?

Almacenamiento en Neo4j

- Datos almacenados en diferentes *store files*, un por cada parte del grafo (nodos, relaciones, propiedades y etiquetas)
- Registros de largo fijo:
 - Permiten computar el offset fácilmente
- Punteros entre *store files*.
- Las listas de relaciones son doblemente enlazadas.

¡Multiestructuras!

Ejemplo: nodos y relaciones



Fuente: Robinson, Ian, Jim Webber, and Emil Eifrem. Graph databases: new opportunities for connected data. " O'Reilly Media, Inc.", 2015. Chapter 6.

Material adicional

- Graph Databases, Ian Robinson et al, O'Reilly 2015.
 - <http://graphdatabases.com/?ref=blog>
- Documentación, cursos y videos de Neo4J
 - <https://neo4j.com/developer/>