



Modellalapú szoftverfejlesztés

VI. gyakorlat

Gráfmintaillesztés, Modelltranszformáció

Ficsor Attila

Gráfmintaillesztés, Modelltranszformáció

I. Gráftranszformáció

II. Viatra Query Language

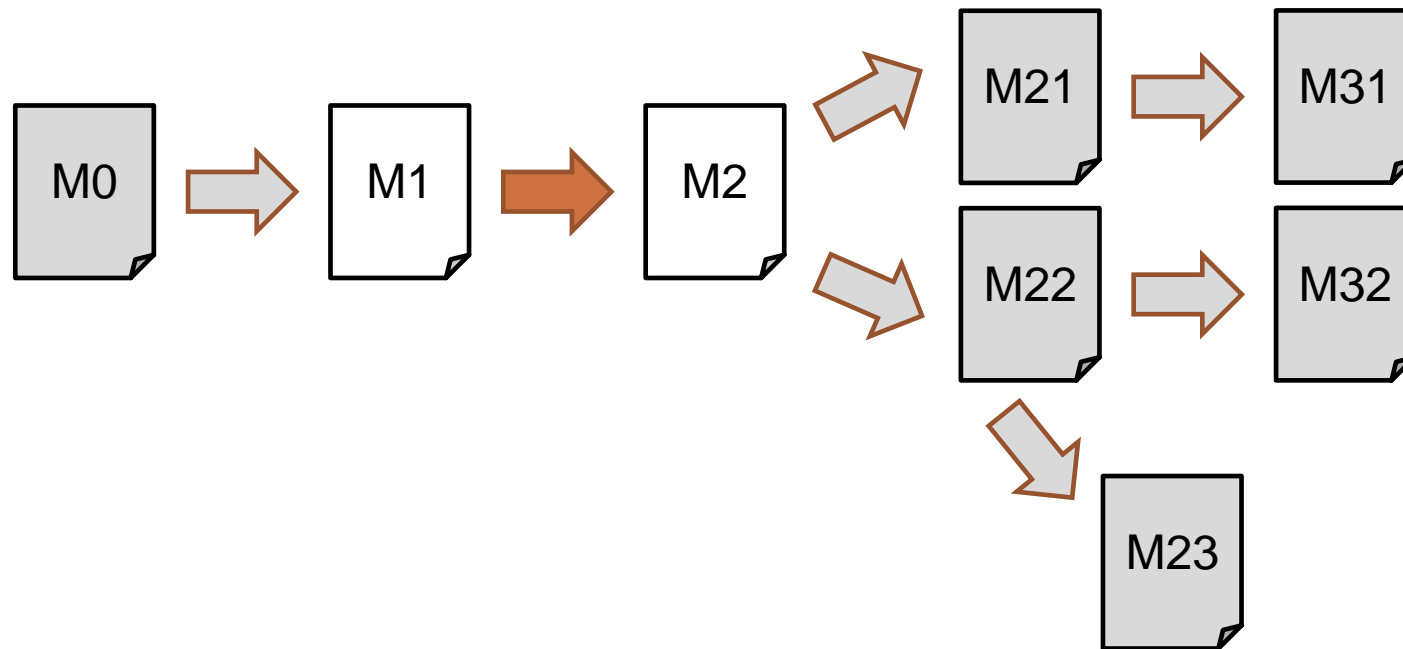
III. Viatra Validation Framework

IV. Benchmark



Motiváció: Modellek transzformációja

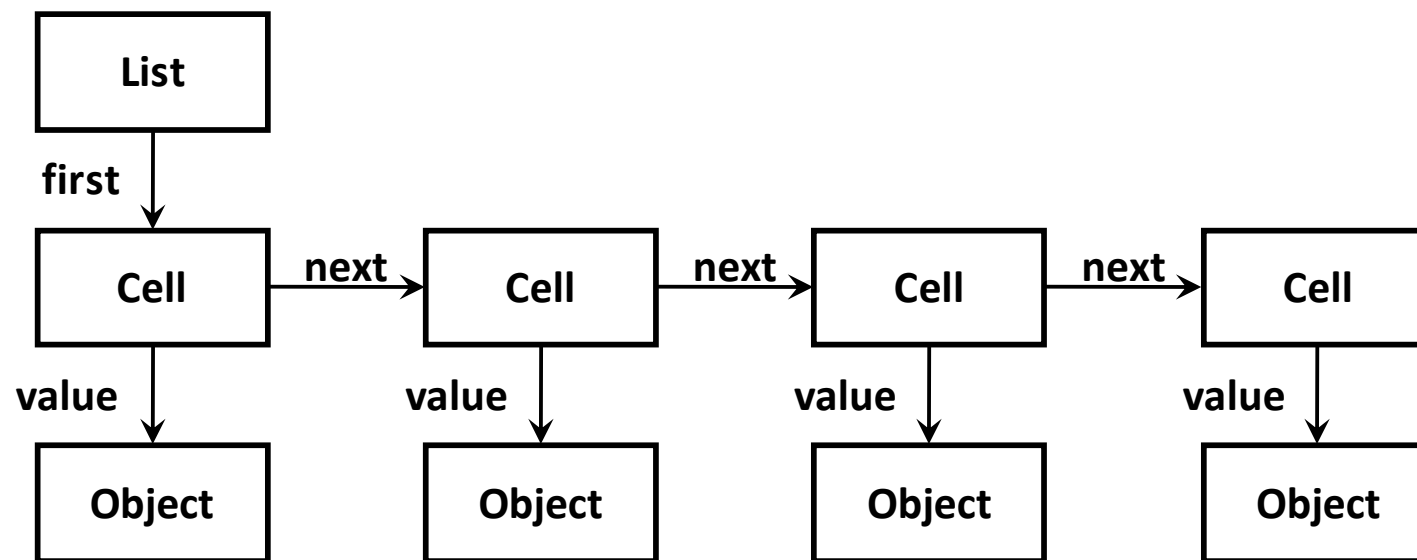
- **Modellalapú fejlesztés:** Modellek az elsődleges dokumentumok
- Modelleket fejlesztünk, automatizáljuk a modellfeldolgozást



- **Cél:** modelltranszformációk hatékony megfogalmazása és végrehajtása

Gráftranszformáció

- Modell = Címkézett gráf

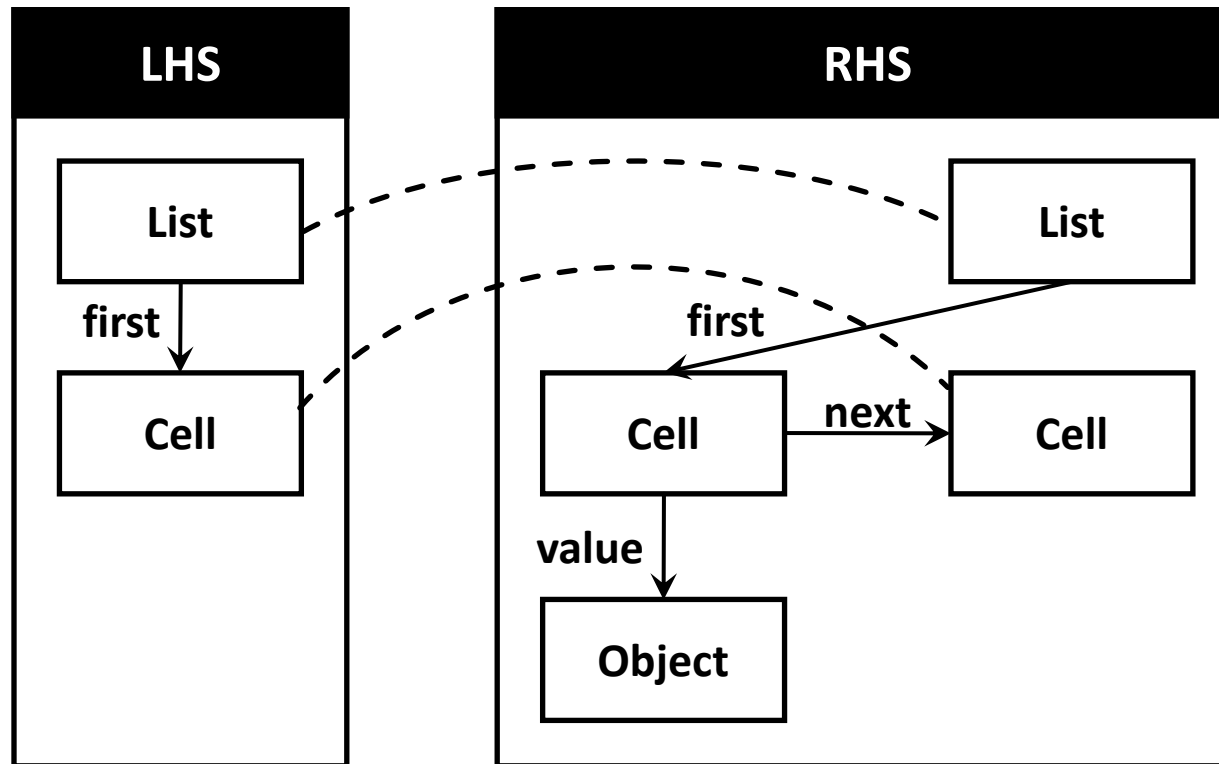


Gráftranszformációs szabály

- Gráf átírási szabály, két gráffal van megfogalmazva

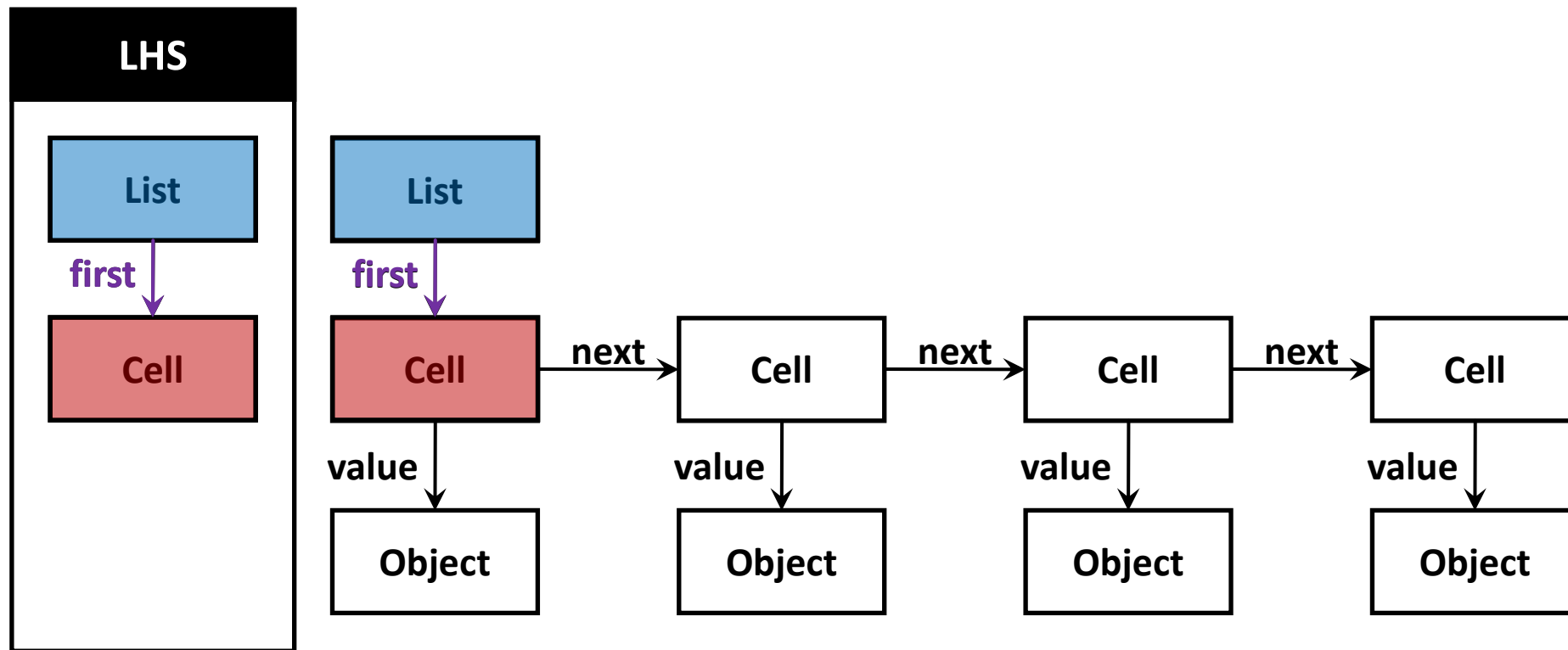
LHS = bal oldal,

RHS = jobb oldal



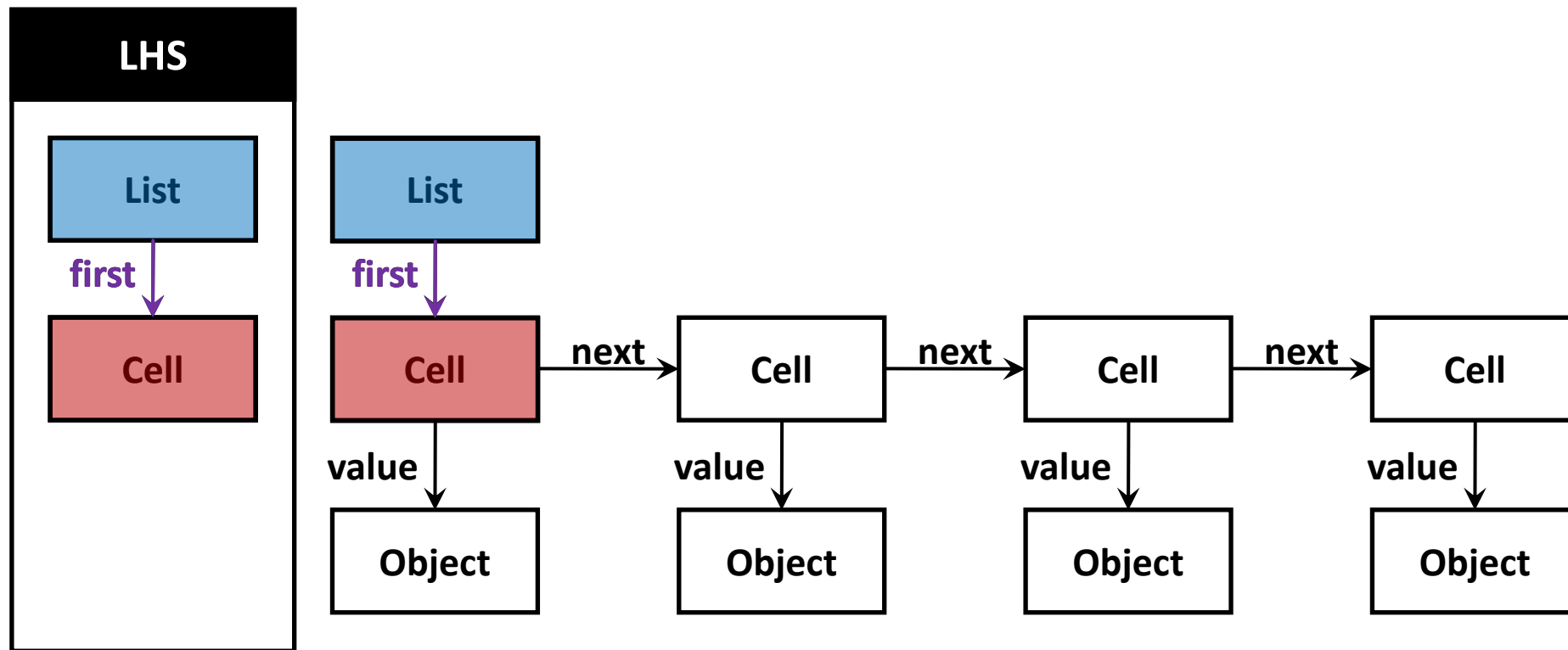
Mintaillesztés

- **Illesztés:** megkeressük a LHS-t tartalmazó részgráfokat a forrás gráfban



Mintaillesztés

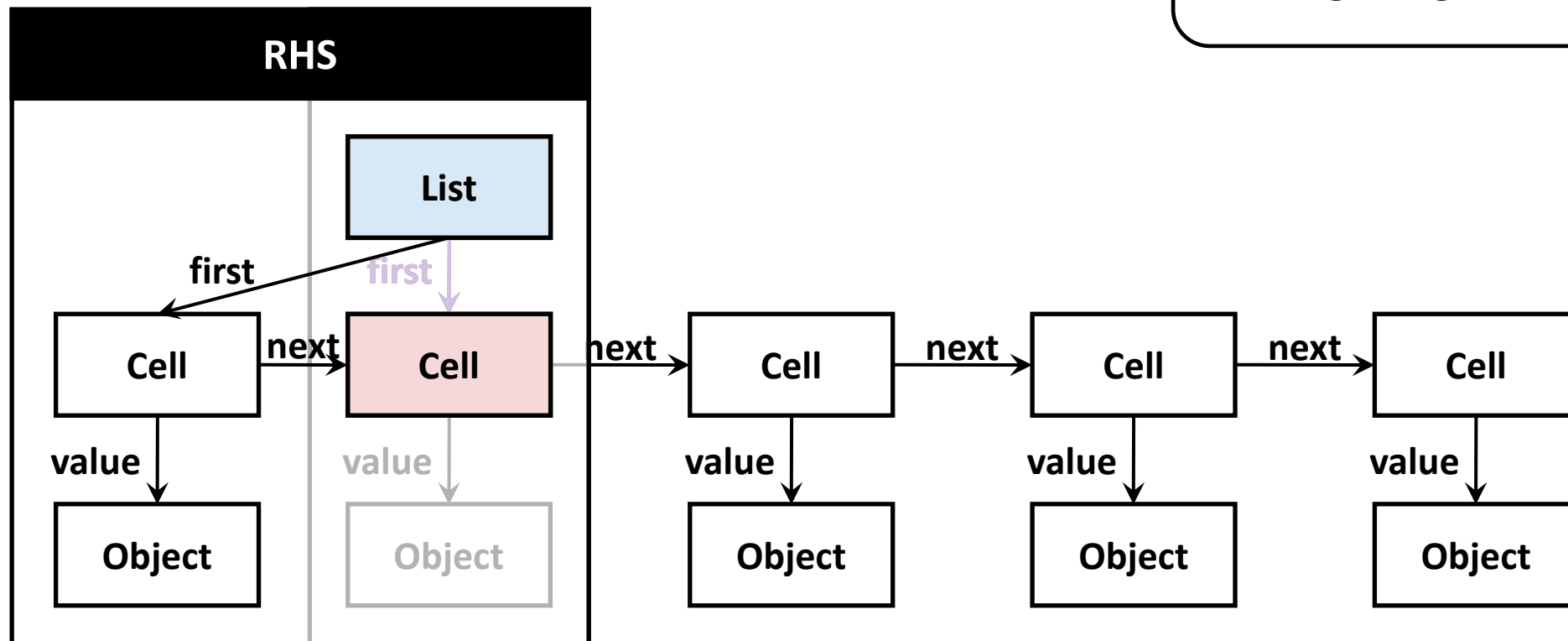
- **Illesztés:** megkeressük a LHS-t tartalmazó részgráfokat a forrás gráfban



Transzformáció végrehajtása

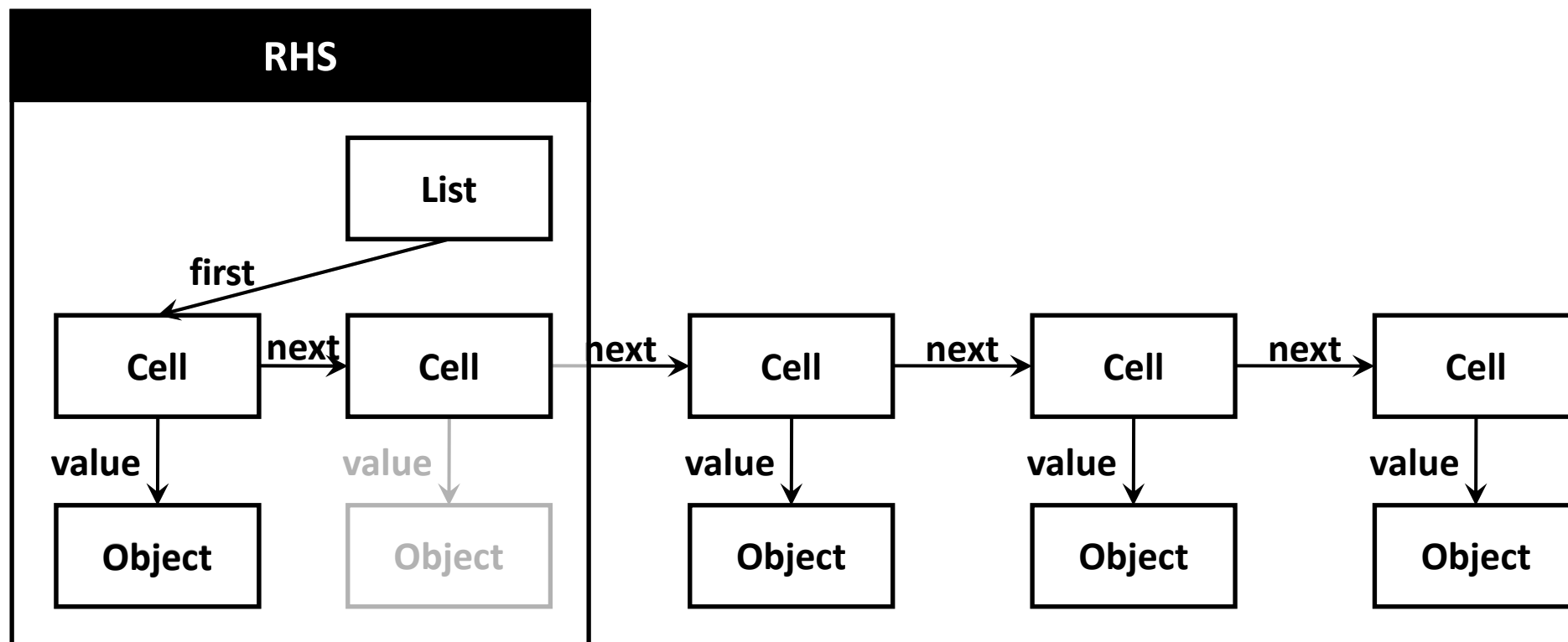
- Illesztés mentén lecseréljük az LHS-t RHS-re.

LHS\RHS → Töröl
RHS\LHS → Beszúr
RHS\LHS → Békénhagy



Transzformáció végrehajtása

- Új gráfot kapunk



Gráfmintaillesztés, Modelltranszformáció

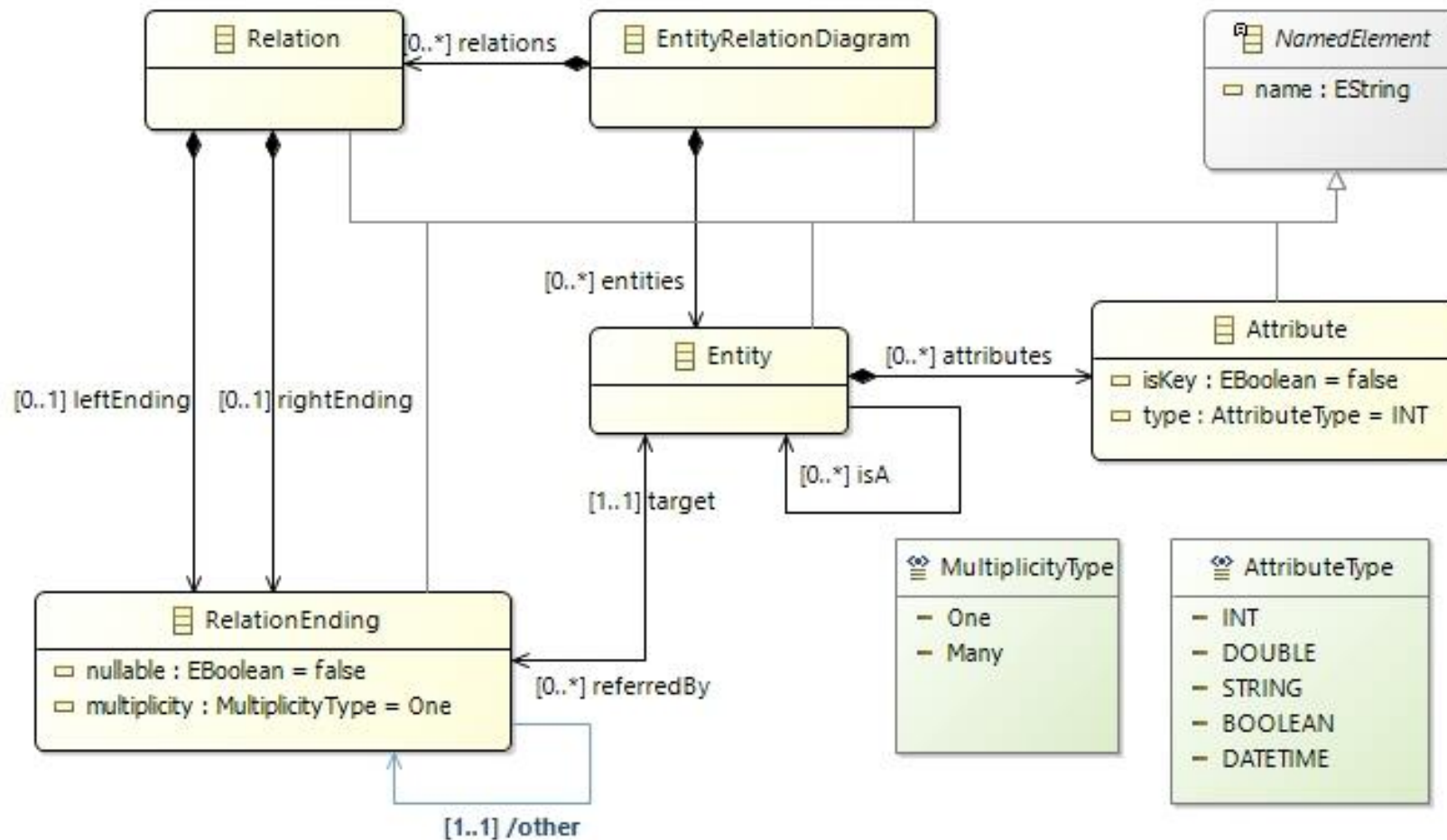
I. Gráftranszformáció

II. Viatra Query Language

III. Viatra Validation Framework

IV. Benchmark



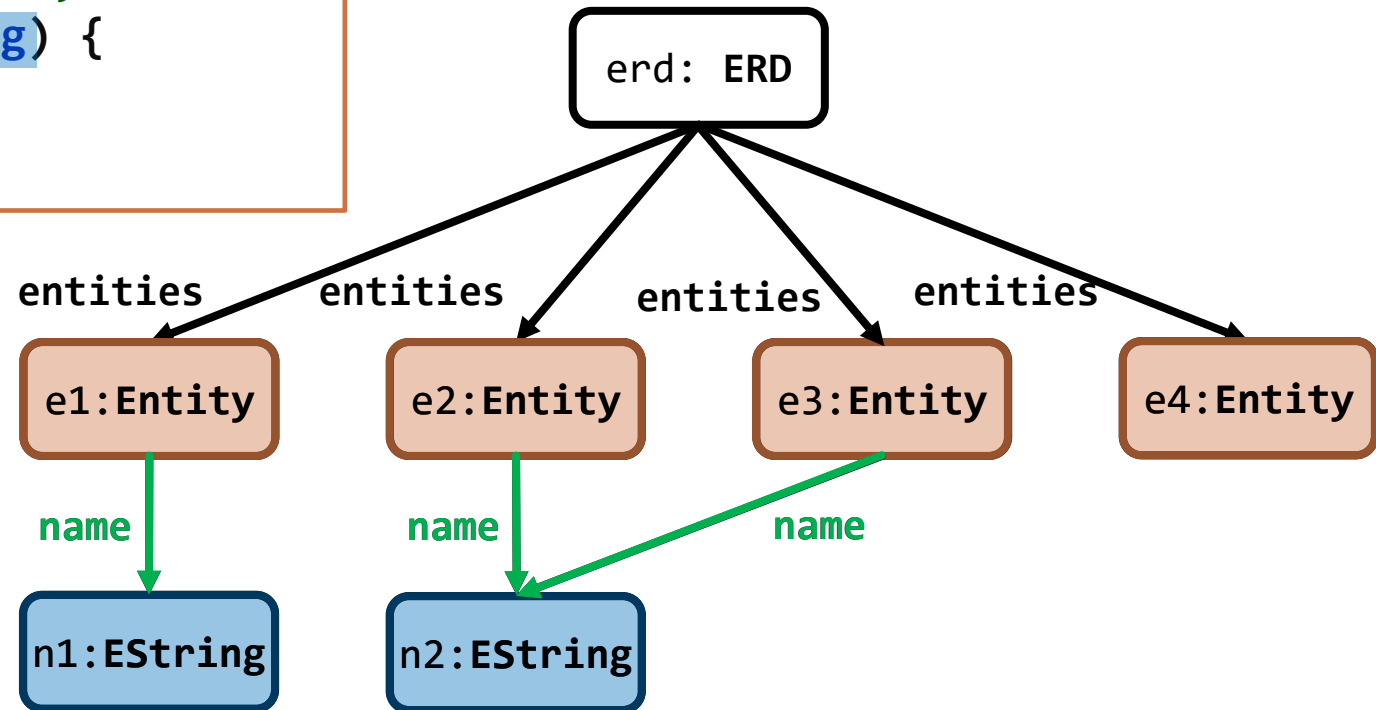


PÉLDA

Mintaillesztés

```
// e egy Egyed-Kapcsolat diagram entitása, n névvel  
pattern entity(e: Entity, n: java String) {  
    Entity.name(e, n);  
}
```

entity	
e: Entity	n: EString
e1	n1
e2	n2
e3	n2



A mintaillesztő modellmérettől függetlenül
konstans idő alatt végzi el!

```
// e egy Egyed-Kapcsolat diagram entitása, n névvel
pattern entity(e: Entity, n: java String) {
    Entity.name(e,n);
}
// Típus kényszerként
pattern entity(e,n) {
    Entity(e);
    NamedElement.name(e,n);
}
// Intelligens típuskövetkeztetés
pattern entity(e,n) {
    Entity.name(e,n);
}
// Reláció bal végének multiplicitása 1..1
pattern multiplicityOne(r: Relation) {
    Relation.leftEnding.nullable(r, false);
    Relation.leftEnding.multiplicity(r, MultiplicityType::One);
}
```

Lekérdezés definíció

Opcionális paraméter típus

```
// Egy Egyed-Kapcsolat diagram entitása, n névvel
pattern entity(e: Entity, n: java String) {
    Entity.name(e,n);
}
// Típus kényszerként
pattern entity(e,n) {
    Entity(e);
    NamedElement.name(e,n);
}
// Intelligens típuskövetés
pattern entity(e,n) {
    Entity.name(e,n);
}
// Reláció bal végének multiplicitása 1..1
pattern multiplicityOne(r: Relation) {
    Relation.leftEnding.nullable(r, false);
    Relation.leftEnding.multiplicity(r, MultiplicityType::One);
}
```

Típus kényszer

EMF típusok és Java
adattípusok támogatása

Lekérdezés paraméterek

Attribútum navigáció

Kényszerek
konjunkciója

Útvonal kifejezés

```
// trace egy nyomkövetési objektum
// egy erdiagram elem és egy rdb elem között
pattern traceOfElement(traceRoot, trace, erElement, rdbElement) {
    TraceRoot.traces(traceRoot, trace);
    Trace.erdiagramElement(trace, erElement);
    Trace.rdbElement(trace, rdbElement);
}
```

Negáció
„nincs olyan”

```
// Egy trace objektum egy erdiagram elemet több rdb elemhez köt
pattern nondeterministicTrace(trace) {
    find traceOfElement(_, trace, from1, to);
    find traceOfElement(_, trace, from2, to);
    from1 != from2;
}
// Tábla, ami nem köthető erdiagram elemhez
pattern tableToRemove(table: Table, trace: Trace) {
    neg find traceOfElement(_, _, _, table);
    Trace.rdbElement(trace, table) // A trace objektumot is töröljük
}
```

Minta kompozíció / hívás

Anonim változók „bármely”
(ld. Prolog/Datalog)

```
pattern relation(from,to) {  
    Relation.leftEnding.target(r,from);  
    Relation.rightEnding.target(r,to);  
}  
  
pattern reachable(from:Entity,to:Entity) {  
    from == to;  
} or {  
    find relation+(from,to);  
}  
  
pattern unreachableEntity(e1:Entity, e2:Entity) {  
    EntityRelationDiagram.entities(erd,e1);  
    EntityRelationDiagram.entities(erd,e2);  
    neg find reachable(e1,e2);  
}
```

Megjegyzendő:

- negatív hívások nem kötik a fejléc paraméter változókat
- a mintákat élek kössék össze (kerüljük a Descartes-szorzatot)

Diszjunkció
(minta szintjén)

Tranzitív lezárt
bináris (2-param) minták fölött

Vagy ekvivalens módon:

```
neg find relation*(e1,e2);
```




Feladat 2:
Ez még hatékonyabb lenne **max find...**
használatával. Hogyan és miért?

Match számolás

Check kifejezés attribútum értékekre (pure!)

VIATRA QUERY Language áttekintése

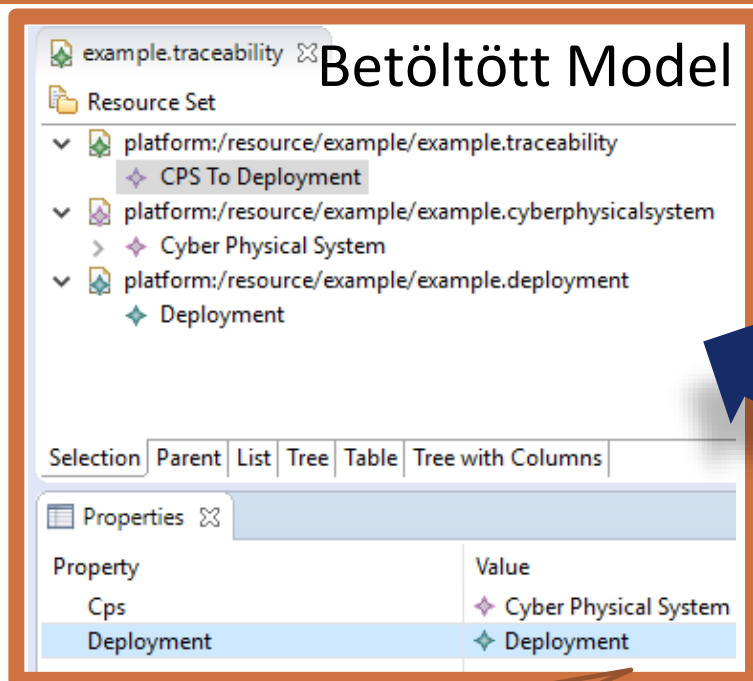
■ A mintaleíró nyelv jellemzői

- > Bármilyen (tiszt) EMF-alapú DSL-lel és alkalmazással együttműködik
- > Újrafelhasználhatóság minták kompozíciójával
- > Rekurzió, negáció
- > Generikus és paraméterezett modell-lekérdezések
- > Élek / hivatkozások kétirányú navigálhatósága
- > Azonnali hozzáférés egy típus összes példányához
- > Komplex változás-felismerés

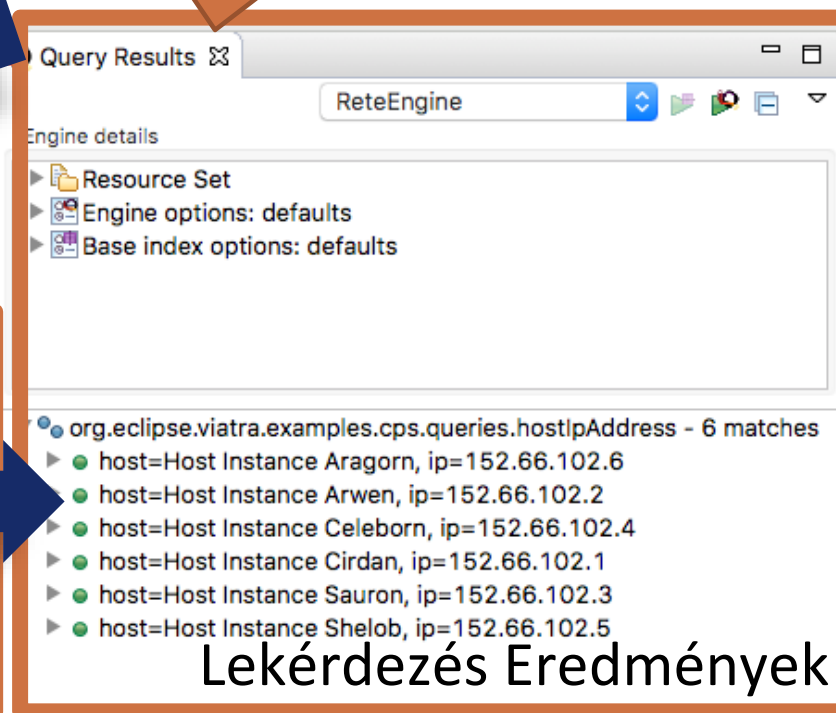
■ Előnyök

- > Teljesen deklaratív + skálázódó teljesítmény

VIATRA QUERY Fejlesztői Eszközök



- A legtöbb EMF-alapú szerkesztővel azonnal működik.
- Kijelölésként mutatja a találatokat



A lekérdezések alkalmazása és frissítése menet közben történik



```
pattern reachableRec(from:State,to:State) {  
    from == to;  
} or {  
    find transition(from, intermediate);  
    find reachableRec(intermediate, to);  
}
```

Query

from	to
s1	s1
s1	s2
s2	s2
...	...

Eredmények

- **Halmaz** szemantika → lekérdezés eredmények egy **relációt** alkotnak (tuple-ök halmaza)
 - A visszaküldött tuple-ök sorrendje nemdeterminisztikus
 - Nincsenek duplikált tuple-ök (szuper fontos az aggregáláshoz!)
 - Még akkor sem, ha egy rejtett belső változóban különböznek (pl. **intermediate** / köztes)
 - Még akkor sem, ha különböző **or**-ral összekapcsolt minta törzsekből származnak (pl. <s1,s1> cikluson keresztül)
- (Parciális) paraméterkötés/helyettesítés
 - Az összes s1-ből elérhető állapot megkeresése ⇔ s1 helyettesítés a **from**-ba, reláció szűrése
- Rekurziós szemantika: legkisebb fix pont
 - (Futásidejű opcióváltás szükséges)

Nem kell előre meghatározni, melyik paraméter bemenet/kimenet

Rekurzió nehéz, ezért támogatja a tranzitív lezártat

Gráfmintaillesztés, Modelltranszformáció

I. Gráftranszformáció

II. Viatra Query Language

III. Viatra Validation Framework

IV. Benchmark



VIATRA QUERY Validation Framework

- Egyszerű validációs motor
 - > Támogatja a menet közbeni validációt inkrementális mintaillesztés és problémamarker-kezelés révén
 - > VIATRA QUERY gráfmintákat használ a kényszerek megadásához
- Szimulálja az EMF Validációs Markereket
 - > A kompatibilitás és a meglévő szerkesztőkkel való egyszerű integráció biztosítása érdekében
 - > Nem használja közvetlenül az EMF Validation-t
 - > A végrehajtási modell eltérő

Jólformáltsági szabály specifikációja gráfmintákkal

- Jólformáltsági szabály (Well-formedness rule / WFR): *Invariánsok* amiknek mindig teljesülniük kell
- Specifikáció = elemi kényszerek halmaza + kontextus
 - > Alapvető kényszerek: Query (Lekérdezés / minta)
 - > Hely/kontextus/kulcs: egy modellelem, amelyre a problémamarkert helyezzük.
- A gráfminták által meghatározott kényszerek
 - > A "rossz eset" mintájának meghatározása
 - Vagy közvetlenül
 - Vagy a "jó eset" definíciójának negálásával.
 - > Az egyik változót jelöljük ki helyként/kontextusként.

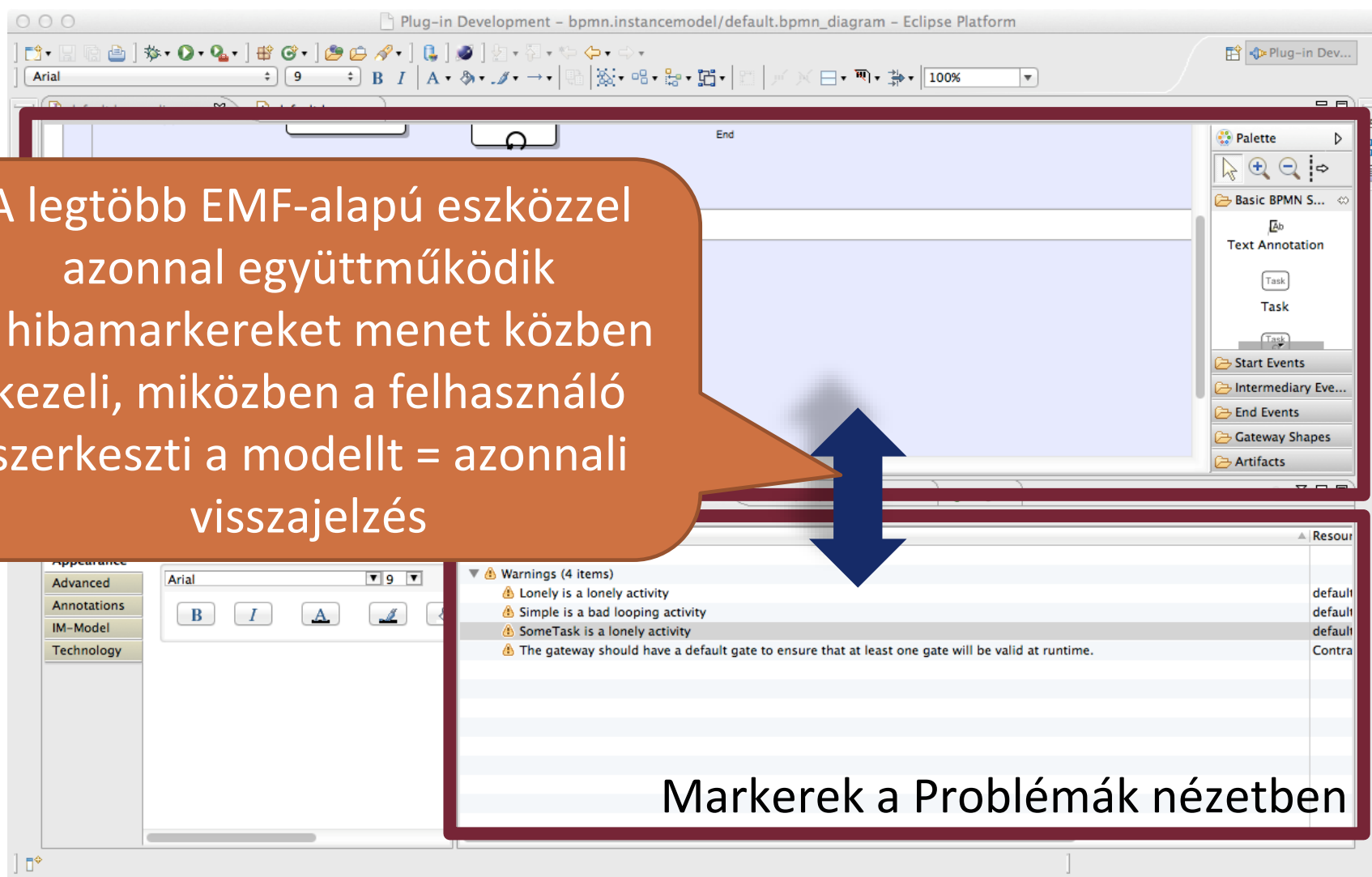
Match
(Illeszkedés):
Az invariáns
megsértése

EXAMPLE Validation constraint

```
@Constraint(key = {e}, message = „Entity name is missing”, severity =  
    "warning" )  
pattern entity(e) {  
    Entity.name(e, "");  
}
```


PÉLDA GUI – VIATRA Model Validation

A legtöbb EMF-alapú eszközzel
azonnal együttműködik
A hibamarkereket menet közben
kezeli, miközben a felhasználó
szerkeszti a modellt = azonnali
visszajelzés



Markerek a Problémák nézetben

Validálás élelciklusa

■ Kényszerek megsértése

- > Problémamarkerekkel (Problem Marker) ábrázolva (Problems nézet)
- > A Marker szövege frissül, ha az érintett elemek megváltoznak a modellben.
- > A marker törlődik, ha a szabályszegés már nem áll fenn

■ Élelciklus

- > Szerkesztőhöz kötött validáció (a markerek eltávolítása a szerkesztő bezárásakor)
- > Inkrementális karbantartás futó szerkesztőn kívül nem praktikus

Gráfmintaillesztés, Modelltranszformáció

I. Gráftranszformáció

II. Viatra Query Language

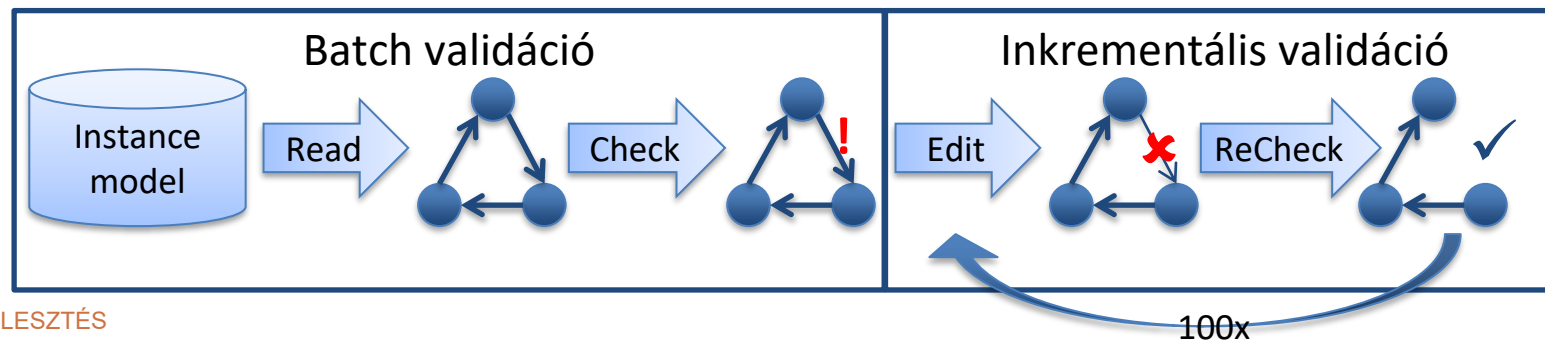
III. Viatra Validation Framework

IV. Benchmark



A Train Benchmark

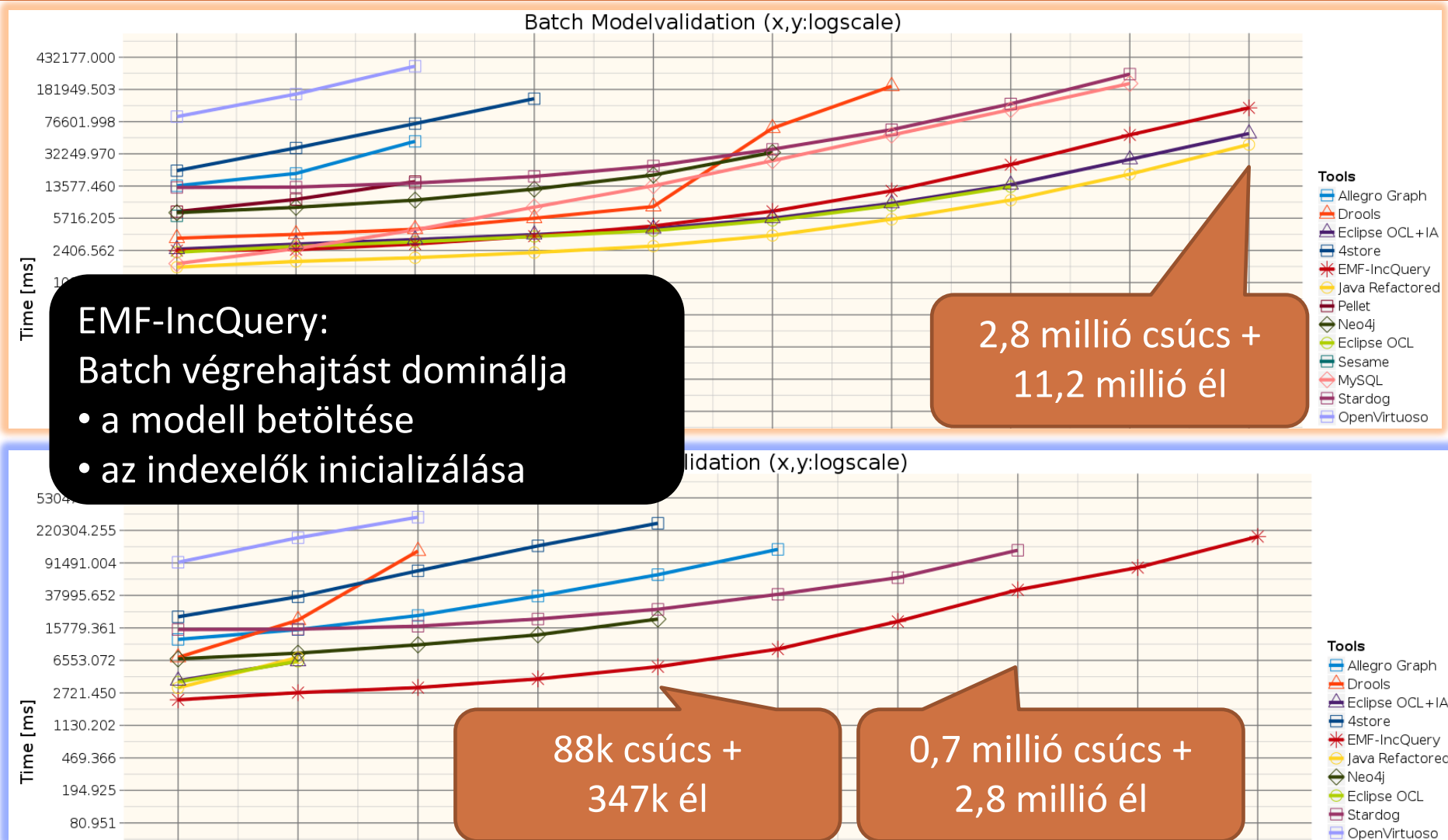
- Modellvalidációs munka:
 - A felhasználó szerkeszti a modellt
 - A jólformáltsági korlátozások azonnali validálása
 - A modellt ennek megfelelően javítjuk
- Szenario:
 - Load
 - Check
 - Edit
 - Re-Check
- Modellek:
 - Véletlenszerűen generált
 - Közel áll a valós esetekhez
 - Különböző metrikákat követve
 - Testreszabott eloszlások
 - Alacsony számú szabályszegés
- Lekérdezések :
 - Két egyszerű lekérdezés (<2 objektum, attribútum)
 - Két összetett lekérdezés (4-7 join, negáció stb.)
 - Validált találati halmazok



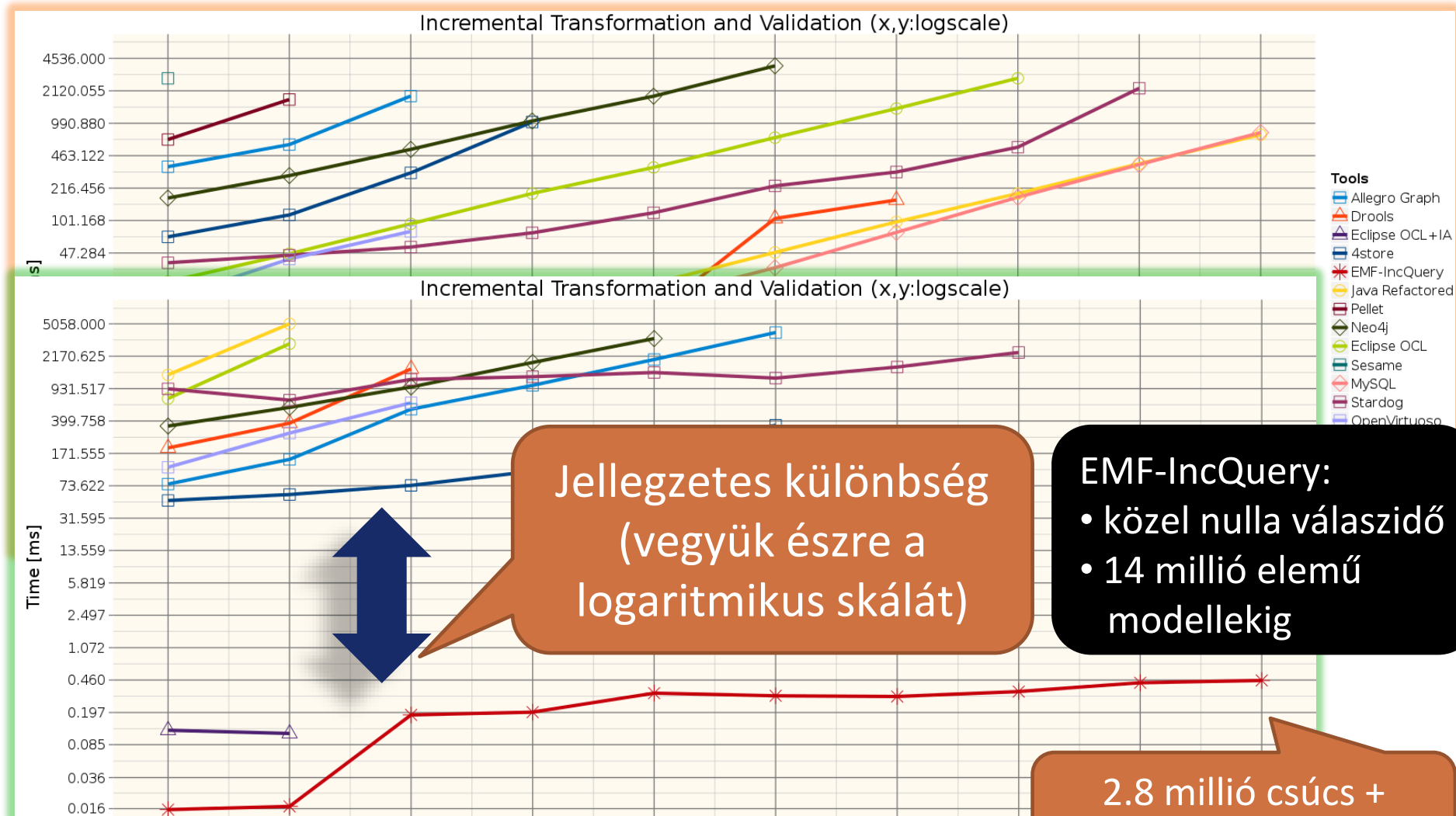
Milyen eszközöket hasonlítottunk össze?



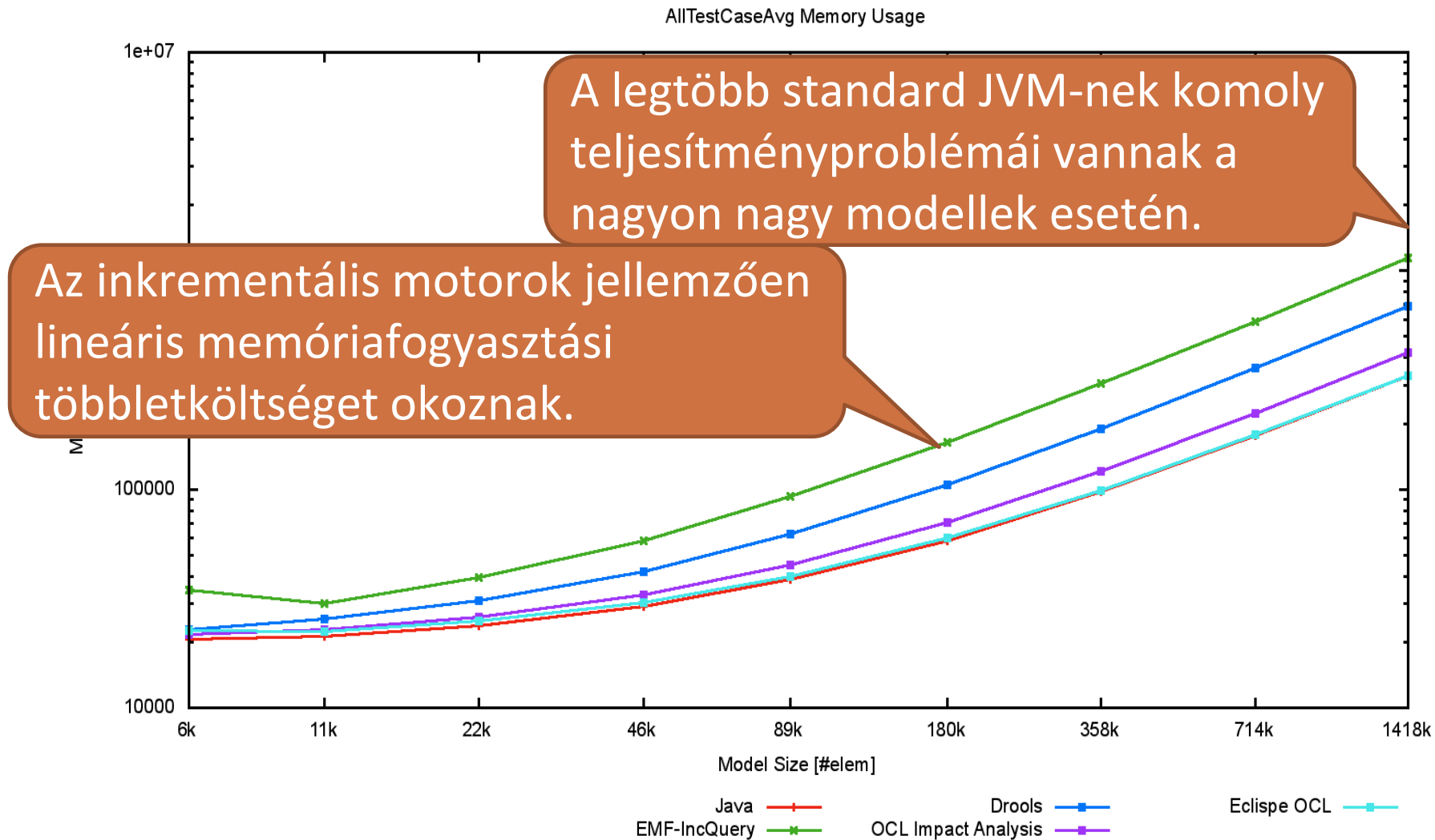
Batch validáció futásideje (összetett lekérdezések)



Újravalidálási idő (összetett lekérdezések)



Memória használat



VIATRA QUERY Néhány Alkalmazása

- Komplex nyomon követhetőség
- Lekérdezésvezérelt nézetek
- Absztrakt modellek származtatott objektumokkal

Eszköztár az IMA konfigurációkhoz



- Csatlakozás Matlab Simulink modellhez
- Export: Matlab2EMF
- Modell módosítása EMF-ben
- Re-import: EMF2Matlab

MATLAB-EMF Bridge



- Élő modellek (25 képkocka/s frissítés)
- Komplex eseményfeldolgozás

Gesztusfelismerés



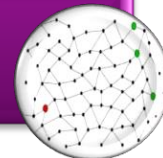
- Kísérletek nyílt forráskódú Java projekteken
- Local search vs. Inkrementális vs. Native Java kód

Code smell felismerése



- Műveletek szabályai
- Komplex szerkezeti kényszerek (GP-ként)
- Hintek és útmutatás
- Potenciálisan végtelen állapottér

Tervezési tér feltárása



- Itemis (fejlesztő)
- Embraer
- Thales
- ThyssenKrupp
- CERN

Ismert felhasználók

