

EÖTVÖS LORÁND TUDOMÁNYEGYETEM INFORMATIKAI KAR

Programozáselmélet és Szoftvertechnológiai Tanszék

Ekvivalens Python forráskód-párok generálása

Témavezető:

Szalontai Balázs

doktorandusz

Szerző:

Verebics Péter

programtervező informatikus BSc

Tartalomjegyzék

1.	Bev	ezetés		3
2.	Felh	ıasznál	lói dokumentáció	5
	2.1.	Futtat	ási környezet	5
	2.2.	Adatb	ázis beállítása	5
	2.3.	Adath	almazt generáló CLI	6
	2.4.	Átalak	kításokat szemléltető GUI	7
		2.4.1.	Alkalmazás indítása	7
		2.4.2.	Alkalmazás felülete	7
		2.4.3.	Refaktoráló nézet	8
		2.4.4.	AST-k vizualizálása	10
		2.4.5.	Adatbázis-böngésző nézet	10
3.	Fejle	esztői	dokumentáció	12
	3.1.	Csoma	agok	12
	3.2.	A tran	nsformations csomag	13
		3.2.1.	Az <i>ast</i> modul	13
		3.2.2.	Az átalakítások működése	16
		3.2.3.	Szabályok	17
		3.2.4.	In-place szabályok	17
		3.2.5.	For szabályok	20
		3.2.6.	API az átalakítások alkalmazásához	25
	3.3.	A clien	nt csomag	26
	3.4.		del csomag	
	3.5.	Az apj	p csomag	28
			Állapotmodell	28
		3.5.2.	Nézetek	30
		3.5.3.	Vezérlők	31

TARTALOMJEGYZÉK

	3.6.	Modul	ok	32		
	3.7.	Teszte	lés	33		
		3.7.1.	Egységtesztek	33		
		3.7.2.	Tesztelés a QuixBugs segítségével	36		
4.	Össz	zegzés		38		
Kö	iszön	etnyil	vánítás	39		
Iro	odalo	mjegy	zék	39		
Áŀ	Ábrajegyzék					
Tá	Táblázatjegyzék					
Fo	Forráskódjegyzék 4					

1. fejezet

Bevezetés

Szakdolgozatom témája Python forráskódok átalakítása, és ezen átalakítások szemléltetése.

A motiváció az átalakítások mögött egy olyan adathalmaz generálása amiben ekvivalenciával felcímkézett forráskód-párok szerepelnek. Egy ilyen adathalmazt felhasználhatunk egy mélytanuló neuronháló tanítására, ami forráskód-párok ekvivalenciáját dönti el.

Az ekvivalencia eldöntése fontos feladat, mivel egyre több, kódokat gépi tanulással refaktoráló eszköz létezik. Ezek az eszközök egy kód refaktorálására adott promt hatására sokszor a kód jelentését is megváltoztatják, ami nem felel meg a refaktorálás definíciójának (egy átalakítás akkor refaktorálás, ha szemantikusan ekvivalens az átalakított kóddal).

Egy ekivalenciát eldöntő neuronháló képes lenne kiszűrni a szemantikusan nem ekvivalens átalakításokat, ezzel javítva a gépi tanulást használó refaktoráló eszközök hatékonyságán. Tehát ekvivalens és nem ekvivalens kódokat generálva felépíthetünk egy adathalmazt, ami ekvivalenciával felcímkézett kódpárokat tartalmaz, és alkalmas egy fent leírt neuronháló tanítására.

Az általam implementált átalakítások absztrakt szintaxisfák (AST-k) módosításával működnek. Egy forráskód fordítása közben a szintaktikus elemző előállítja a kód AST-jét, ami a kódot egy fa adatstruktúrával reprezentálja. Az AST-nek a szemantikus elemzésben van szerepe, de használhatjuk kódok átalakítására is, mivel visszaalakítható forráskóddá.

Az általam megvalósított átalakítások a Python *ast* modult [1] használják, amely része a Python standard könyvtárának.

Az átalakításokat elvégzéséhez szabályokat definiáltam. Átalakításkor a Python kódból létrehozott AST-n végrehajtunk egy szabályt alkalmazó függvényt. Ez a függvény a szabály segítségével megváltoztatja az AST-t, amit ha visszaalakítunk forráskóddá, egy megváltozott Python kódot kapunk.

A szakdolgozatomban ekvivalens és nem ekvivalens átalakításokhoz is definiálok szabályokat. Egy átalakítás akkor tekinthető ekvivalensnek, ha a kód szemantikáját nem változtatja meg. Például a Python-ban is teljesül a számok körében a szorzás kommutatív tulajdonsága. Tehát, ha egy Python kódban két szám szorzásánál a bal és jobb operandust megcseréljük, akkor a szorzás eredménye nem változik, vagyis ez az átalakítás ekvivalens.

Az adathalmazban az ekvivalens kódok generálásához saját szabályok mellett a ruff Python linter és formatter [2] szabályait is felhasználtam. A ruff már létező Python lintereket implementál Rust programozási nyelven, így sok más Python refaktoráló eszköz szabályait is képes elvégezni, amelyek tökéletesek az általam implementált szabályok kiegészítésére.

A szakdolgozatom következő fejezeteiben az adathalmaz generálására és az átalakítások szemléltetésére alkalmas szoftver használatát és működését részletezem.

2. fejezet

Felhasználói dokumentáció

Az általam fejlesztett szoftver két felhasználói felülettel rendelkezik. Az egyik egy parancssoros (CLI) program az adathalmaz generálásához, a másik egy grafikus (GUI) alkalmazás az átalakítások szemléltetéséhez, és az adathalmaz böngészéséhez. Mindkét alkalmazás felületének nyelve angol.

2.1. Futtatási környezet

A szoftver egy Python 3.10-es vagy újabb verziójú Python értelmezővel futtatható. Futtatás előtt a szoftver függőségeit installálni kell a *pip* csomagkezelővel. Ezt a legegyszerűbben a szoftver forráskódjának könyvtárából tehetjük meg, a következő parancs kiadásával:

```
$ pip install --editable .
```

2.2. Adatbázis beállítása

Az adathalmaz generálásához szükség van egy mongodb adatbázis kliensre [3]. Az adatbázis kiszűri a kódpárok generálása közben a duplikált kódokat, és az adatok lekérdezését is megkönnyíti.

Az adatbázis elérését a forrás könyvtárában a *config/default.ini* útvonal alatt található konfigfájlban lehet beállítani. Egy adatbázist három paraméter határoz meg: *host*, *port*, *database* (az adatbázis neve). Ha szükséges a konfigfájl alapértékeit átírhatjuk.

2.3. Adathalmazt generáló CLI

A szoftver CLI alkalmazásával van lehetőségünk az adathalmaz generálására egy adott csv fájlban található kódokból vagy egy könyvtárban taláható forrásfájlokból. Adathalmazt a következő paranccsal generálhatunk:

```
$ python -m source.persistor <mode> <path>
```

A parancs paraméterei a következők:

- 1. mode az adatok forrásának típusa, lehetséges értékek:
 - ullet csv csv fájlból olvassa a forrásfájlok tartalmát
 - dir könyvtárból rekurzívan olvassa a forrásfájlokat
- 2. path az adatok forrásának elérési útvonala

Ha megadtuk a peristor parancsot, a program megpróbálja a forráskódok olvasását, ha az input nem megfelelő, akkor leáll. Futtatás közben a program kiírja az éppen feldolgozott forráskóddal kapcsolatos információkat, például a kódon végzett átalakítások számát, és azt, hogy el tudta-e menteni az átalakítások eredményeit.

2.1. ábra. A CLI alkalmazás futás közben

Ha a program végigolvasta a csv fájlt vagy a könyvtárban található forrásfájlokat, leáll. Amikor a program megállt, a forráskód-párok már az adatbázisban vannak, a mongoexport eszköz segítségével az adatbázisból a forráskód-párokat egy csv fájlba exportálhatjuk.

2.4. Átalakításokat szemléltető GUI

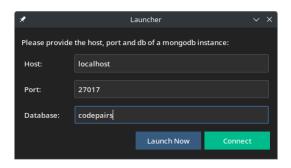
A szoftver GUI alkamazása szemlélteti az átalakításokat. Kipróbálhatunk vele egy vagy több átalakító szabályt, vizualizálhatjuk kódok absztrakt szintaxis fáját, és az adatbázisba bekerült átalakítások eredményét is megnézhetjük.

2.4.1. Alkalmazás indítása

Az alkalmazás a forrás könyvtárából indítható a következő paranccsal:

```
$ python -m source
```

A parancs kiadása után a felugró ablakban beállíhatjuk az adatbázis kapcsolathoz szükséges paramétereket: a host, port illetve database értékeit (lásd 2.2. ábra). A Connect gombra kattintva az alkalmazás adatbáziseléréssel indul, ha a megadott adatbázishoz 10 másodperc alatt kapcsolódni tud, különben adatbáziselérés nélkül fog elindulni. Adatbáziselérés nélkül a Launch Now gombbal indíthatjuk az alkalmazást.



2.2. ábra. Az alkalmazást indító ablak

2.4.2. Alkalmazás felülete

Az GUI alkalmazás felülete funkciók szerint két fő nézetre osztható, a refaktoráló és az adatbázis-böngésző nézetre. A menü gombjai és az állapotsor szövegei a két fő nézeten kívül helyezkednek el.

A refaktoráló nézetben (*Refactor* tab) egy kódon ekvivalensen és nem ekvivalensen átalakító szabályokat próbálhatunk ki, és elmenthetjük a szabályok által végzett átalakítások eredményeit. Az adatbázis-böngésző (*Database* tab) nézetben az adatbázisba bekerült kódpárokat tekinthetjük meg.

2.4.3. Refaktoráló nézet

Indítás után a felhasználót a refaktoráló nézet fogadja. Egy Python forráskód átalakításához a kódot begépelhetjük a $Source\ Code$ szöveges input mezőbe, vagy egy .py kiterjesztésű fájlból is betölthetjük a menüben látható $Open\ File$ gombra kattintva.



2.3. ábra. Refaktoráló nézet az indítás után

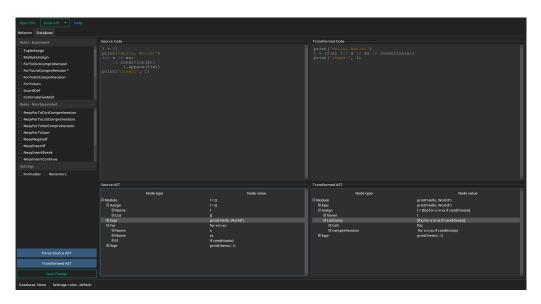
Az átalakítás előtt a begépelt vagy betöltött forráskódból létre kell hozni egy AST-t az elemező (parser) futtatásával, ezt a *Parse Source AST* gombbal tehetjük meg. Ha a megadott forráskódban szintaxis hiba található, vagy valami egyéb okból kifolyólag nem elemezhető, akkor az alkalmazás ezt jelzi egy felugró párbeszéd-ablakkal. Akkor is jelez, ha parse-olás nélkül klikkelünk az átalakító gombra.



2.4. ábra. Hibákat jelző párbeszéd-ablakok

Sikeres elemzés után az AST felépítését a $Source\ AST$ fa nézeten láthatjuk, az első oszlopban a csúcs típusa, a második oszlopban a csúcs szintaxis fájából generált kód látható.

Elemzés után a fát átalakíthatjuk a $Transform\ AST$ gombra kattintva, ekkor az átalakított fa megjelenik a bal oldali $Transformed\ AST$ fa nézeten, az átalakított fából generált kód pedig a $Transformed\ Code$ readonly szövegdobozban.



2.5. ábra. Példa egy átalakítás eredményére

Az alkalmazás összesen 28 átalakító szabályt használ, ezek közül 16 ekvivalens és 12 nem ekvivalens eredményt állít elő. Az alkalmazás indításakor az összes ekvivalens szabály ki van választva, ez az alkalmazás alapbeállítása, amit a 'rules - default' felirat jelez az állapotsorban.

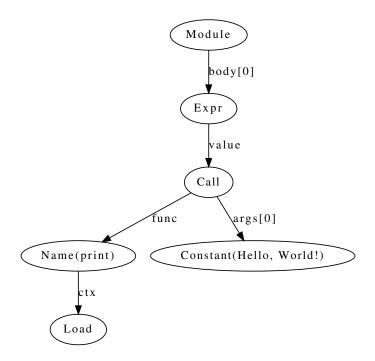
Lehetőségünk van általunk választott szabályok alkalmazására is. A szabályok listája a bal oldali panelen látható. Minden szabály előtt van egy checkbox amivel a szabályt kiválaszthatjuk. Lehetőségünk van egy vagy több szabály kiválasztására is, így könnyen tesztelhetjük egy szabály működését. Ha vannak kiválasztott szabályok, azt a 'rules - custom' felirat jelzi az állapotsorban.

Átalakításkor a szabályok a bal oldali panelen látható sorrendben, fentről lefele kerülnek végrehajtásra. A panelen a szabályokon kívül található még két checkbox is, ezekkel a *ruff* formatter és az átnevező átalakítások alkalmazását tudjuk beállítani.

Miután átalakítottunk egy forráskódot, kimenthetjük az átalakítás eredményét az adatbázisba, ha van adatbázis kapcsolat. Ezt a refaktoráló nézet bal alsó sarkában elhelyezkedő 'Save Change' gombra kattintva tehetjük meg. Ha az átalakítást adatbázis kapcsolat hiánya miatt nem lehet elmenteni, akkor azt az alkalmazás párbeszéd-ablakban jelzi.

2.4.4. AST-k vizualizálása

Az alkalmazással vizualizálhatjuk az általunk megadott vagy az átalakított kód AST-jét. Az AST-k ábráit a *Show AST* lenyíló menügombbal készíthetjük el, a gombra klikkelve két opció közül választhatunk: a *Source* az általunk megadott kód, a *Transformed* az átalakított kód AST-jét vizualizálja. Az alkalmazás jelzi ha a kiválasztott AST még nem jött létre, különben elkészíti az AST ábráját. A kész ábrát egy felugró ablakban nyitja meg. A 2.6. ábra például az alkalmazással készült, az ábrán a *helloworld* Python kódjának AST-je szerepel:

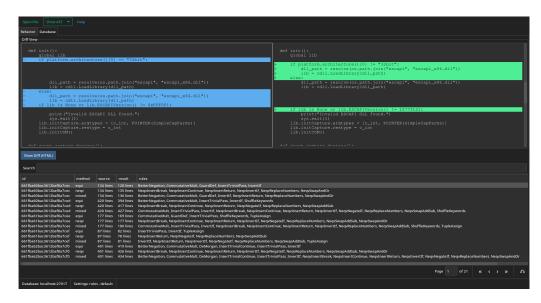


2.6. ábra. A helloworld program AST-je

2.4.5. Adatbázis-böngésző nézet

Ebben a nézetben megtekinthetjük az adatbázisba bekerült forráskód-párokat. A nézet csak akkor jön létre, ha az alkalmazásnak van adatbázis elérése, ha nincs, azt a nézeten a "No database connection." felirat jelzi. A nézet feladata a forráskód-párok listázása, és a párba állított forráskódok különbségeinek megjelenítése.

A különbségeket két forráskód között könnyen vizualizálhatjuk egy diffel, azaz olyan szövegösszehasonlító programmal, ami a szövegek közti a különbségek listáját állítja elő. A különbségeket a forráskód-párokban ezzel a módszerrel vizualizálom.



2.7. ábra. Adatbázis-böngésző nézet

A nézet tetején találhatóak a diffeket megjelenítő szövegdobozok, ezek alatt egy táblázat látható, soraiban az adatbázisba bekerült forráskód-párokkal. A táblázat soraiban található adatok sémáját a 2.1. táblázat írja le.

Oszlop	Magyarázat
id	az eredeti forrráskód azonosítóját tartalmazó oszlop
method	az átalakításra használt módszerre utaló oszlop (például a szabályhalmazra)
source	az eredeti forráskód sorainak számát tartalmazó oszlop
result	az átalakított forráskód sorainak számát tartalmazó oszlop
rules	az átalakításnál alkalmazott szabályok listája (szöveg)

2.1. táblázat. Adatbázis-böngésző nézet táblázatának oszlopai

Ha a táblázat egy sorára, vagyis egy forráskód-párra klikkelünk, akkor a diff nézetben megjelennek az eredeti (bal oldali) és az átakított (jobb oldali) kód közti különbségek.

A forráskód-párok böngészéséhez a táblázat feletti keresőt használathatjuk. A kereső az összes sorban és oszlopban szereplő adatok közt keres. Például megkereshetjük, hogy az adatbázisban mely forráskódokon kerültek alkalmazásra for ciklussal kapcsolatos átalakítások.

3. fejezet

Fejlesztői dokumentáció

Ebben a fejezetben az általam létrehozott szoftver implementációját mutatom be. A szoftver felépítését, a felhasznált tervezési mintákat és a fontosabb algoritmusok működését is bemutatom. A szoftver forráskódja a jövőben változhat, a frissített API dokumentáció ezért a személyes oldalamon is elérhető [4].

A szoftver forráskódja több csomagba és modulba van szervezve. Pythonban modulnak egy .py kiterjesztésű forrásfájlt nevezük, a csomagok pedig modulokból és alcsomagokból álló könyvtárak.

3.1. Csomagok

A bemutatott szoftver forráskódja öt csomagba van szerveze (lásd 3.1. táblázat). Minden csomag a szoftver egy jól elkülöníthető rétegét valósítja meg, például a GUI alkalmazás rétegét vagy az átalakításokért felelő réteget.

Csomag	Rövid leírás	
transformations	átalakítások forráskódja és API az átalakításokhoz	
client	adatbázis kliens	
model	adatok modellezése és mentése	
app	GUI alkalmazás csomagja	
tests	egység és egyéb tesztek	

3.1. táblázat. A szoftver fő csomagjai

Az szoftver "futtatható" fájljai és fontosabb függvényei a csomagokon kívül, külön modulokban helyezkednek el. A modulokról a 3.6. alfejezetben olvashatunk.

3.2. A transformations csomag

Ebben az alfejezetben ismertetem a *transformations* csomagot. Bemutatom az átalakításokhoz használt *ast* modult és az általam implementált átalakítások működését is részletezem.

3.2.1. Az ast modul

Az átalakításokat a Python *ast* moduljával valósítottam meg. Az *ast* modul a Python standard könyvárában alapból megtalálható, célja az AST létrehozása a Python absztrakt-nyelvtanának alapján.

A Python absztrakt-nyelvtana a nyelv szintaxisát leíró környezetfüggetlen nyelvtan, definícióját az ast modul dokumentációjának [1] elején találjuk.

Az absztrakt-nyelvtan definíciójában az AST csúcsainak (node-jainak) típusát az ast.AST-ből származó osztályok határozzák meg, ezekről szintén az ast modul dokumentációjának elején, a $Node\ classes$ cím alatt olvashatunk. Egy AST-re tehát általánosan az ast.AST osztállyal hivatkozhatunk.

Egy Python forráskód AST-jét az ast.parse függvénnyel hozhatjuk létre, ami ekvivalens a Python beépített compile függvényének ast.PyCF_ONLY_AST compiler flaggel való meghívásával. Fontos, hogy AST-t csak olyan forráskódból tudunk létrehozni, ami szintaktikailag helyes, a szintaktikai hibákat az ast.parse a SyntaxError kivétellel jelzi.

Az átalakított AST-ből a kód generálására az ast.unparse függvényt használom. Az AST-ből való forráskód generálásra egy jó alternatíva lehet az astor könyvtár [5] to_source függvénye is.

Az ast modulban AST-k bejárására és átalakítására alkalmas segédfüggvények és segédosztályok is találhatóak. Az általam megvalósított átalakításokban az AST bejárását a Node Visitor osztállyal, az AST átalakítását pedig a Node Transformer osztállyal végzem.

A Node Visitor osztály

Az AST-ket a *NodeVisitor* osztályból származtatott osztályokkal járhatjuk be.

A *NodeVisitor*-ból származtatott osztályokkal olyan, AST-vel kapcsolatos, lekérdezéseket is reprezentálhatunk, amelyek elvégzéséhez az AST bejárása szükséges.

Például egy AST-ben, az adott id-vel rendelkező, *Name* node-ok listáját a 3.1. forráskódon látható *NameVisitor* osztály *get_names* metódusával kaphatjuk meg.

```
class NameVisitor(NodeVisitor):

def get_names(self, root: AST, id: str) -> list:
    self._id = id
    self._names = []
    self.visit(root)
    return self._names

def visit_Name(self, node: ast.Name):
    if self._id == node.id:
        self._names.append(node)
```

3.1. forráskód. A NameVisitor osztály kódja

A get_names metódus paraméterei az AST (root) és a keresett id (id). Először a metódus inicializálja az _ id és _ names példány szintű változókat, majd elindítja a bejárást a root-ra. Bejárás után visszaadja a _ names-ben összegyűjtött Name node-ok listáját.

A bejárást a *NodeVisitor* osztályból örökölt *visit* metódus meghívásával lehet elindítani egy AST-re. Ez a bejárás **mélységi bejárás**.

Bejárás közben a *Name* node-okat a *NodeVisitor* osztály *visit_Name* metdódusának felülírásával látogatjuk meg. A meglátogatott *Name* node-ot akkor adjuk a listához, ha az id-je egyezik az *id*-vel.

Ehhez a példához hasonlóan a NodeVisitor-ban az összes node típushoz létezik $visit_ < node-class>$ visitor metódus amit felülírhatunk.

A visitor metódus felülírásában szükség lehet a generic_visit meghívására. Ez akkor szükséges, ha a visitor metódushoz tartozó node típusnak lehet saját típusával megegyező gyerek node-ja (például For node). Ilyen esetben az összes gyerek node meglátogatásához szükséges az explicit rekurzív hívás, különben a rekurzió megáll.

Node Visitor-ból származtatott osztállyal akkor érdemes bejárást végezni, ha mélységi bejárásra van szükségünk.

Amikor egy *Node Visitor*-ból származtatott osztályban a bejárás rekurzív hívása történik, minden gyerekre a gyerek típusához tartozó visitor metódus kerül meghívásra, ha az létezik. Tehát, ha a gyerek típusának visitor metódusát felülírtuk, akkor a gyereket azzal fogja meglátogatni. Ha nem írtuk felül, akkor a *Node Visitor* osztály *generic_visit* metódusa a node-okat mélységi sorrendben látogatja meg. Ezért folytat a *Node Visitor* alapból mélységi bejárást.

A generic visit-et is felülírhatjuk. Erre a 3.2. forrráskódban láthatunk példát.

```
class TypeVisitor(NodeVisitor):
      def get_nodes(self, root: AST,
3
        node_matcher: Callable[[AST], bool]
      ) -> list:
        self._node_matcher = node_matcher
        self._nodes = []
        self.visit(root)
        return self._nodes
9
10
      def generic_visit(self, node: AST):
11
        super().generic_visit(node)
12
        if self._node_matcher(node):
13
          self._nodes.append(node)
```

3.2. forráskód. A Type Visitor osztály kódja

A 3.2. forráskódban definiált *Type Visitor* osztály a 3.1. forráskódban definiált *Name Visitor* osztály általánosítása.

A TypeVisitor a bejárt AST azon a node-jait adja vissza, amikre a paraméterül kapott $node_matcher$, $AST \rightarrow bool$ típusú, függvény igaz értéket adott vissza. Ez a függvény egy node valamilyen tulajdonságát határozza meg, vagyis több típusú node-ra is működhet. Ezért kell a $generic_visit$ -et használni, amivel az összes AST-ben található node-ot meglátogathatjuk.

A NodeTransformer osztály

Az AST-k átalakítása a *NodeTransformer* osztály segítségével valósítható meg. Ez az osztály kimondottan erre a célra használandó.

A *NodeVisitor*-hoz hasonlóan a *NodeTransformer*-ből is származtatni kell az osztályokat. Mivel a *NodeTransformer* maga is a *NodeVisitor* osztályból származik, a működése nagyon hasonló.

A bejárás szinte ugyanúgy működik mint a *NodeVisitor*-ban. Az AST-t itt is a generic_visit vagy visit_<node-class> metódusokkal járhatjuk be. A különbség az, hogy az éppen meglátogatott node-ot a generic_visit vagy visit_<node-class> metódusok visszatérési értékével lehet változtatni.

Ha a bejárás közben a node-ot meglátogató függvény visszatérési értéke None, akkor a meglátogatott node törlődik az AST-ből.

Ha a node-ot meglátogató függvény visszatérési értéke nem None, hanem egy ast. AST típusú node, akkor a meglátogatott node a visszaadott node-ra változik az AST-ben (ha a node-on nem akarunk változtatni akkor változatlanul visszaadjuk).

3.2.2. Az átalakítások működése

Egy átalakítás, működése (magas szinten) a következő lépésekből áll:

- 1. AST létrehozása egy kódból
- 2. AST bejárása és elemzése
- 3. AST bejárása és átalakítása
- 4. kód generálása az AST-ből

Az átalakításokat végző algoritmusok a *transformers*, *transformers_rename* és *visitors* modulokban találhatóak, ezek a modulok tartalmazzák az AST-t elemző és változtató osztályokat is.

Az általam definiált átalakítások közül egyedül a *transformers_rename* modulban található átnevezéses átalakítások nem használnak szabályokat. Minden más átalakítás szabályokra épül.

3.2.3. Szabályok

Egy szabály az AST egy node-ján alkalmazható. Alkalmazásának két lépése van, amit két, AST-n értelmezett, függvény reprezentál:

1. mintaillesztés az adott node-on:

match(node: AST) -> Any|None

2. eredmény generálása és visszaadása:

change(node: AST) -> Any|None

A két lépésnek megfelelő metódusokat a szabályok absztrakt típusát definiáló transformations.rule.Rule osztály deklarálja.

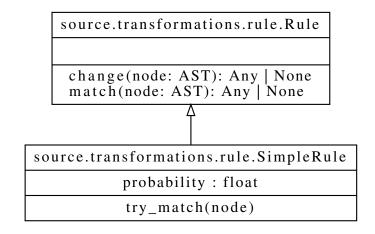
Minden szabálynak a *Rule* osztályból kell származnia és implementálnia kell az abban deklarált két absztrakt metódust.

Egy szabály önmagában nem képes egy egész AST átalakítására. Az átalakítást a NodeTransformer-ből származó RuleTransformer átalakító osztályok végzik egy szabály segítségével a transform ast metódusban.

A következő alcímek alatt a két különböző szabály-típusról és az ezeket alkalmazó átalakító osztályokról olvashatunk.

3.2.4. *In-place* szabályok

Az *In-place* szabályok a *SimpleRule* absztrakt osztályból származnak, az osztály UML diagramját a 3.1. ábrán láthatjuk.



3.1. ábra. A SimpleRule osztály

Az *In-place* az AST egy node-ját alakítják át, ha azon a node-on sikeresen mintaillesztettek, vagyis a node-ot helyben változtatják.

Ezek az általam implementált legegyszerűbb szabályok, az *Rule*-tól örökölt *match* metódust definiálva mintaillesztenek egy node-ra. A mintaillesztés sikerességének jelentése az *In-place* szabályoknál szabályfüggő.

Egyes szabályokban (pl. az *InvertIf* szabályban) csak mintailleszteni kell a node-ra, ezeknél a szabályoknál a *match* visszatérési értéke *bool* típusú és a mintaillesztés sikerességére utal.

Más szabályokban (pl. a GuardDef szabályban) megkönnyíti a dolgunkat, ha a node-ot mintaillesztés közben "dekonstruáljuk", azaz a node bizonyos attribútumait vagy gyerekeit elmentjük és visszaadjuk, hogy a change metódus ezeket fel tudja használni. Ezeknél a szabályoknál a match visszatérési értéke None típusú, ha a mintaillesztés sikertelen. Sikeres mintaillesztésnél a match az elmentett attribútumokat vagy gyerekeket adja vissza egy rendezett n-esben.

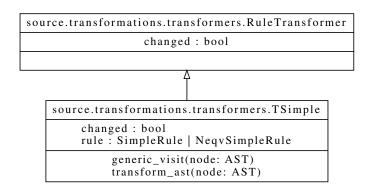
Ekvivalens és nem ekvivalens *In-place* szabályokat is definiáltam. Az ekvivalens szabályok a *rules_eqv.rules_simple* modulban, a nem ekvivalens szabályok pedig a *rules_neqv.rules_simple* modulban találhatóak.

Az *In-place* szabályokban a *change* metódus feladata a node átalakítása és az átalakított node visszaadása. A *change* metódus először mintailleszt a *try_match* meghívásával. A *try_match* visszatérési értéke alapján vagy átalakítja a node-ot, vagy egy *None* visszaadásával jelzi, hogy az adott node-ot nem tudja átalakítani.

Minden SimpleRule osztályból származó szabály rendelkezik egy valószínüséggel változóval (probability a 3.1. ábrán). Erre azért van szükség, mert a nagyon egyszerű szabályokat nem biztos, hogy minden node-ra alkalmazni szeretnénk. Ennek érdekében egy In-place szabály létrehozásakor megadhatunk egy 0 és 1 közötti valószínűséget, ami a szabály alkalmazásának valószínűsége.

A valószínűség implementációja miatt van szükség a try_match definiálására is. Ez a metódus először mintailleszt a node-on. Ha a mintaillesztés sikertelen, akkor leáll. Ha a mintaillesztés sikeres, akkor generál egy 0 és 1 közötti számot, amivel a valószínűséget szimulálja. Ha a generált szám kisebb mint a szabály valószínűsége, akkor a mintaillesztést sikeresnek tekintjük, különben sikertelennek.

Az *In-place* szabályokat a *RuleTransformer* osztályból származó *TSimple* osztály alkalmazza. A *TSimple* osztály UML diagramját a 3.2. ábrán láthatjuk.



3.2. ábra. A TSimple átalkító osztály

A TSimple működése egyszerű, a generic_visit-et felülírva mélységi bejárással meglátogatja az AST node-jait. Minden meglátogatott node-ra alkalmazza a rule példány szintű változóban található szabályt. Ha a szabály alkalmazható, akkor a node-ot átalakítja, különben változatlanul hagyja. A bejárást a transform_ast indítja. A bejárás végén az eredmény a changed bool-ban található, ami azt jelzi, hogy sikerült-e a szabályt legalább egyszer alkalmazni az AST-n.

Az *In-place* szabályok listáját a 3.2. és 3.3. táblázatokban láthatjuk. ¹

Ekvivalens in-place szabályok				
Szabály	Magyarázat			
Multiple Assign	Többszörös értékadást több értékadássá alakító	1.0		
	szabály			
Tuple Assign	Tuple értékadást több értékadássá alakító szabály	1.0		
GuardDef	Függvény else ágbeli return utasítását early return	1.0		
	utasítássá alakító szabály			
SingleIf	if utasításon belül található if utasítás feltételének	1.0		
	hozzáadása a külső if feltételéhez			
InvertIf	if utasítást if és else ágait megfordító szabály	1.0		
DeMorgan	De Morgan azonosságokat alkalmazó szabály	1.0		
Double Negation	Dupla negációkat eltütető szabály	1.0		
BetterNegation	Külső negációkat bevivő szabály	1.0		

 $^{^{1}\}mathbf{p}$ a szabályok alap valószínűsége

Szabály	Magyarázat	
Commutative Mult	Szorzás jobb és bal operandusát felcserélő szabály	0.5
Shuffle Keywords	Keyword argumentumokat összekeverő szabály	0.66
Insert Continue	continue utasítás beszúrása a ciklus végére	0.11
InsertPass	pass utasítás beszúrása egy függvény definícióba	0.11

3.2. táblázat. Ekvivalens *In-place* szabályok táblázata

Nem ekvivalens in-place szabályok				
Szabály	Magyarázat			
NeqvNegateIf	if feltételének negálása ágak megfordítása nélkül	0.5		
NeqvInvertIf	if ágainak megfordítása feltétel negálása nélkül	0.5		
NeqvInsertBreak	break utasítás beszúrása ciklus elejére	0.33		
NeqvInsertContinue	continue utasítás beszúrása ciklus elejére	0.33		
NeqvInsertReturn	return utasítás beszúrása ciklus elejére	0.33		
NeqvSwapAndOr	and és or operátorok felcserélése	0.5		
NeqvSwapAddSub	+ és - operátorok felcserélése	0.5		
NeqvReplaceNums	Szám konstansokat átíró szabály	0.33		

3.3. táblázat. Nem ekvivalens In-place szabályok táblázata

A szabályok alap valószínűségeit az alkalmazott szabályok gyakoriságának alapján állítottam be. Az alkalmazott szabályok gyakoriságát 1000 GitHub-ról gyűjtött forráskódon vizsgáltam meg. A gyakran alkalmazott szabályoknak kisebb, a kevesebbet alkalmazott szabályoknak nagyobb valószínűséget adtam.

A leggyakoribb szabály például az *InsertPass* volt, 1000 kódon 771-szer lett alkalmazva, ezért ennek a szabálynak kisebb valószínűséget adtam meg.

3.2.5. For szabályok

A For szabályok for ciklussal megadott alap programozási tételek megoldásából, comprehension kifejezést használó megoldásokat állítanak elő.

A comprehension egy speciális kifejezés a Python absztrakt-nyelvtanában, ami egy iterálható kifejezéstből (iter), egy target-kifejezésből (target) és "if" kifejezések listájából (ifs) áll.

Az "if" kifejezések a nyelvtan definíciójában kifejezések nem if statement-ek. Comprehension kifejezést használhatunk alap mutable adatstruktúrák (list, dict, set) vagy generátorok meghatározására.

Egy For átalakítás személtetéséhez tekintsük a következő feladat példáját:

1. P'elda. Adjuk meg az xs: Iterable, azon elemeit egy listában, amikre a condition függvény teljesül (feltéve, hogy bool(condition(x)) az xs minden x elemére értelmes).

Az egyik megoldás, ha létrehozunk egy üres listát, majd egy for ciklussal iterálunk az xs-en és a listához adjuk azokat az elemeket amelyekre a condition függvény "truthy" értéket ad vissza. A "truthy" értékek olyan literálok vagy objektumok amiket boolean-á alakítva igazat kapunk.

A másik megoldás, ha a listát egy list comprehensionnel adjuk meg, ekkor a for ciklus if feltételét a list comprehension végére tesszük.

```
result = []
for x in xs:
  if condition(x):
    result.append(x)
```

```
3.3. forráskód. Példa megoldása for ciklussal
```

```
result = [
   x for x in xs
   if condition(x)
]
```

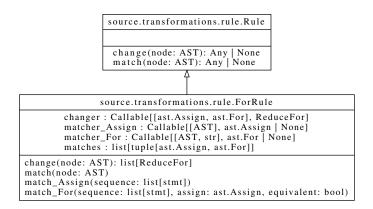
3.4. forráskód. Példa megoldása comprehensionnel

Pythonban a legtöbb esetben a második megoldás a preferált az elsővel szemben, rövidebb és általában olvashatóbb is.

A For szabályok célja a példához hasonló átalakítások megvalósítása. Ekvivalens és nem ekvivalens For szabályokat is implementáltam. A szabályok egy értékadást és egy for ciklust alakítanak comprehension-ös kifejezéssé. A szabályok közt vannak list, dict és set comprehension-né alakító szabályok, illetve számok össszegének és feltételes összegének kiszámítására is van egy szabály.

A For szabályok a sablonfüggvény (template method) tervezési minta segítségével működnek. A mintaillesztést a ForRule osztály match metódusa végzi. A match

metódus a sablonfüggvény, a sablonfüggvény lépései pedig a $match_Assign$ és $match_For$ metódusok.



3.3. ábra. A ForRule osztály

A 3.3. ábrán látható $matcher_Assign$ és $matcher_For$ osztályszintű változók függvények. Ezeket a függvényeket használom a $match_Assign$ és $match_For$ -ban az Assign és For node-ok mintaillesztésére.

A mintaillesztésénél a statement listát tartalmazó node-okra kell mintailleszteni, ezek a Python absztrakt-nyelvtanának megfelelően azok a node-ok, amik body, orelse vagy finalbody attribútumokat tartalmaznak.

Az ilyen node-okat három match utasítással ismerehetjük fel, amik a következő esetekre mintaillesztenek:

```
AST(body=[_, _, *_]), AST(orelse=[_, _, *_]), AST(finalbody=[_, _, *_]).
```

Ha a node-ban van statementek listáját tartalmazó attribútum, akkor arra az attribútumra meghívjuk a *match Assign* metódust.

A match_Assign először a statementek listájában szereplő node-okra meghívja a matcher_Assign függvényt. Ha a matcher_Assign sikeresen mintailleszt a node-ra, akkor a listában az utána szereplő statementeken kell mintailleszteni a matcher_For segítségével. Ha a matcher_For is sikeresen mintaillesztett akkor az átalakítást el lehet végezni a felismert Assign és For node-okon. Ilyenkor az átalakítást a felismert Assign és For párokat tartalmazó matches listához adjuk.

A For átalakítások felismerésének pszeudokódját a 1. algoritmuson láthatjuk.

1. algoritmus A For átalakítások felismerésének algoritmusa

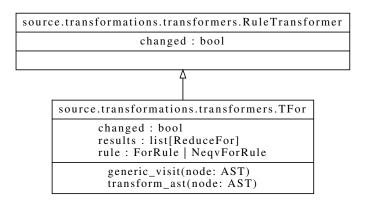
```
method ForRule::match Assign(statements: list[stmt])
 1: n := length(statements) - 1
 2: for i in 0 \dots n do
       assign := self.matcher Assign(statements[i])
 3:
       if assign is not None then
 4:
 5:
          self.match For(statements[i+1:n], assign)
       end if
 6:
 7: end for
method ForRule::match For(statements: list[stmt], assign: Assign)
 1: name := assign.target.id
 2: for statement in satements do
       matched for := self.matcher For(statement, name)
 3:
       if matched for is not None then
 4:
 5:
          self.matches.append((assign, matched for))
 6:
          return
       end if
 7:
 8:
       if set(ids(statement)) \cap set(ids(assign)) \neq \emptyset then
 9:
       end if
10:
11: end for
```

Ha az 1. algoritmus lefutott, akkor a megfelelő Assign és For node párokat a szabály matches listájában találhatjuk meg.

A For szabályok change függvénye először előállítja a matches listát. Ha a matches nem üres, akkor az elemeiből létrehozza és visszaadja a változtatásokat egy listában ami ReduceFor példányokat tartalmaz (lásd change metódus a 3.3. ábrán). A ReduceFor osztály egy példánya tartalmazza a törlendő Assign node-ot, a generált comprehension node-ot és a For node-ot, amit helyettesíteni kell a generált node-al.

A For szabályokat a TFor átalakító osztály segítségével lehet alkalmazni. Az átalakítások alkalmazásához az átalakító osztálynak kétszer kell bejárnia az AST-t. Az első bejárással összegyűjtük a lehetséges változtatásokat az AST node-jain. A változásokat a TFor osztály results listájában tároljuk (lásd 3.4. ábra). A lista mindig a szabály change metódusa által visszaadott ReduceFor példányokkal bővül.

Az első bejárás után a lehetséges változtatások már a results listában vannak. Az AST-t újból bejárva a változtatásokat elvégezzük. A megjelölt Assign node-okat töröljük és megjelölt For node-okat a generált kifejezésre változtatjuk.

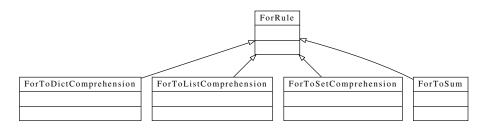


3.4. ábra. A *TFor* átalakító osztály

A TFor osztály transform_ast metódusa kétszer hívja meg a visit-et a paraméterül kapott node-ra. A bejárást az osztály ageneric_visit felülírásával végzi.

A transformations csomagban négy féle For szabályt implementáltam. Az első három szabály az üres dict, list vagy set -et inicializáló for ciklusokat, alakítja dict, list vagy set comprehension-né (a feltételes esetet is vizsgálva). A negyedik szabály a nullával inicializált, for ciklus által számolt, összeget vagy feltételes összeget alakítja egy sum beépített függvény hívássá.

Mind a négy fajta For szabálynak van ekvivalens és nem ekvivalens változata is. A különböző szabályok fajtáit a 3.5. ábrán látható osztálydiagrammon láthatjuk.



3.5. ábra. A For szabályok UML diagramja

3.2.6. API az átalakítások alkalmazásához

Az átalakításokat a transformation modul segítségével alkalmazhatjuk. A modul célja egy olyan API létrehozása amivel könnyen átalakíthatunk kódokat vagy kódok AST-jét. Az API implementálásához az absztrakt gyár (Abstract factory) és az építő (Builder) tervezési mintákat használtam fel.

Ahogy azt az előző fejezetekben részleteztem egy szabály alkalmazásához két objektumot kell létrehozni: a szabályt és az annak megfelelő átalakító osztályt. Az absztrakt gyár az átalakító osztályok és szabályok példányosításában segít.

Az absztrakt gyár mintát a *create_rule* függvény implementálja. A függvény a szabálytípusok átalakító osztályait állítja párba a szabályokkal. Egy szabálynév alapján a *create_rule* létrehozza a szabálynak megfelelő átalakító osztály példányát. Ha a megadott nevű szabály nem létezik, akkor *ValueError* kivételt dob.

Egy AST-t az átalakítás során gyakran több átalakító osztállyal is be szeretnénk járni. Például ha két szabályt szeretnénk alkalmazni, akkor az AST-t kétszer kell bejárni. A többszörös bejárások elvégzésében az építő tervezési mintát megvalósító TransformationBuilder osztály segít.

A TransformationBuilder osztály segítségével létrehozhatjuk átalakítók listáját, amivel egy AST-n több egymás utáni átalakítást (például szabályokat) hajthatunk végre. Ehhez definiáltam a Transformer interfészt, amit minden átalakítónak implementálnia kell. A Transformer interfészben csak egy metódus található, a transform_ast, ami az AST bejárását és átalakítását végzi. Ezt a metódust implementálják a szabályok átalakító osztályai is.

Az is gyakran előfordul, hogy nem az eredeti AST-t akarjuk átalakítani, hanem annak egy másolatát, erre a célra a CopyTransformer osztályt használhatjuk. A CopyTransformer osztályt egy AST alapján példányosíthatjuk. A megadott AST-t a CopyTransformer lemásolja a deepcopy segítségével. Az átalakításokat már a másolaton végzi a TransformationBuilder-t felhasználva.

3.3. A client csomag

A *client* csomag feladata az adatbáziskapcsolat és az indexek létrehozása. A kliens a *pymongo* könyvtárat használja, implementációja a *Client* osztályban van.

A szoftverben az adatbázist a *Client* osztályon keresztül érhetjük el. Például az adatbázis forráskódokat és forráskód-párokat tartalmazó kollekciói a kliensen keresztül elérhetők.

A Client osztály a Python-ban gyakori monostate [6] tervezési mintát használja, a minta a singleton-hoz hasonló, de több példány létrehozását is megengedi. Egy monostate osztálynak van egy belső (statikus) állapota, példányosításnál ezt a belső állapotot adja vissza. Ez hasznos, mert a példányok egy közös állapoton osztoznak, ami a program több részéről is elérhető.

Python-ban az objektumok állapota reprezentálható egy dict segítségével, ezért a monostate mintát nagyon egyszerű implementálni: a belső állapot egy dict lesz, példányosításnál a belső állapot dict-je alapján hozunk létre egy objektumot.

Client

client: MongoClient | None
code: Collection | None
code_change: Collection | None

connect_client(host: str, port: int, database: str): bool
get_client_info(): str
set_client(client: MongoClient, database: str): bool

3.6. ábra. A *Client* osztály UML diagramja

Amikor először példányosítunk a *Client*-ből a *client*, *code* és *code_change* attribútumai *None* értékeket vesznek fel (ez a kezdelteges belső állapot).

Ha ezután meghívjuk a connect_client metódust az adatbázis paramétereivel és a kapcsolat 10 másodpercen belül létrejön, akkor a kapcsolat sikeres. Ekkor a client attribútum az adatbáziskliens, a code és code_change attribútumok pedig rendre a kódokat és kód-párokat tartalmazó kollekciók lesznek.

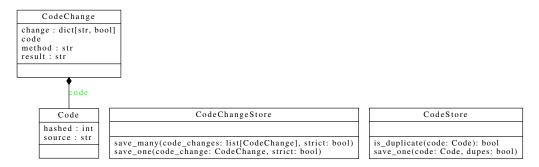
A kollekciók akkor is létrejönnek a kliens szintjén ha az adatbázisban még nem szerepelnek. Ebben az esetben a kollekció az adatbázisban akkor jön létre, ha a kliensen keresztül elmentünk egy dokumentumot. A kliens a szükséges indexeket is definiálja az adatbázisban.

3.4. A model csomag

A model csomag a feladata a forráskód-párok modellezése, három modulból áll:

- datatypes az adattípusokat definiáló modul
- serializers az adattípusokat szerializáló modul
- stores az adattípusokat elmentő modul

A csomagban két adattípust definiáltam: a *Code* és *CodeChange* típusokat. A *Code* a forráskódok modellje, a *CodeChange* pedig a forráskód-párokat modellezi. Az adatokat modellező osztályok UML diagramjait a 3.7. ábrán láthatjuk.



3.7. ábra. A model csomag osztályainak UML diagramjai

A forráskód a duplikátumok kiszűrése miatt rendelkezik saját modellel. A duplikált forráskódok szűrése azért szükséges, mert a GitHub-on található kódok jelentős része duplikátum [7], vagyis ha GitHub-ról bányászunk kódokat akkor a generált adathalmaz minőségén javíthatunk, a duplikátumok kiszűrésével.

A kódok modellje ezért a kód mellett a kód sha256-os hashét is tárolja. Mielőtt a kódot elmentjük az adatbázisba megnézzük, hogy a hash ütközik-e.

Ha nincs ütközés, akkor a kódot azonnal a kollekcióhoz adhatjuk, különben csak az ütköző kódokat kell összehasonlítani a duplikátumok kiszűréséhez. A hash attribútuma indexelve van a kódokat tartalmazó kollekcióban, ez biztosítja a gyors lekérdezést.

A CodeStore és CodeChangeStore osztályokkal lehet a kódokat és kódpárokat elmenteni az adatbázisba. A duplikátumok szűrését a CodeStore osztály save_one metódusa végzi. A szűrés opcionális, ha nem szeretnénk szűrést azt a dupes boolean paraméterrel állíthatjuk be. Ha a dupes igaz akkor megengedjük a duplikátumokat.

3.5. Az app csomag

Az app csomag feladata az átalakításokat szemléltető GUI-s alkalmazás megvalósítása. Az alkalmazás architektúrája modell-nézet-vezérlő (MVC) szerű. Egy nézet rendelkezik egy vezérlővel, a vezérlő pedig egy modellel.

A nézet feladata a GUI definiálása és frissítése, a modell feladata az adatelérés vagy az alkalmazás állapotának modellezése. A vezérlő ezt a két réteget köti össze, így a nézet nem függ a modelltől és a modell sem a nézettől.

Az alkalmazás csomagjainak UML diagramját a 3.8. ábrán láthatjuk.



3.8. ábra. Az alkalmazás csomagjai

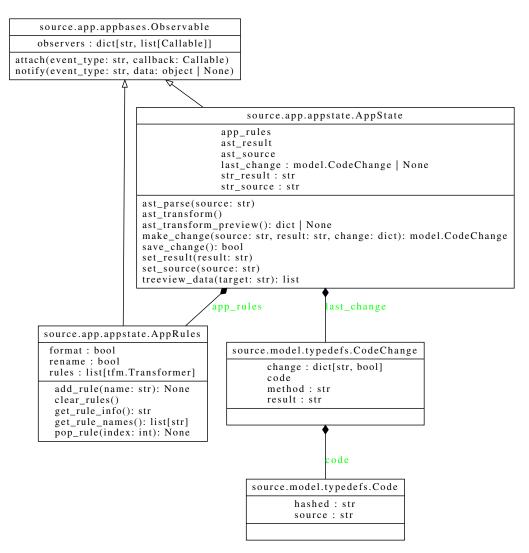
3.5.1. Állapotmodell

Az alkalmazásban kétféle modell különböztethető meg: az adatelérési modellek (lásd 3.4. szekció), és az alkalmzás állapotmodellje, ami az *app.appstate* modul *AppState* osztályában van definiálva.

Az állapotmodell a megfigyelő (observer) tervezési mintát használja a nézetek frissítésére. Az AppState osztály az Observable osztályból származik, ezért rendelkezik megfigyelők dict-jével (observers). A megfigyelők dict-je tartalmazza az esemény-eseménykezelő key-value párokat.

Ha a nézet valamelyik komponenesét az állapotmodell egy változásának hatására szeretnénk frissíteni, akkor azt az eseménykezelőt, ami frissíti, hozzárendelhetjük az állapotmodell egy eseményéhez az *app.events* modulból.

Hozzárendelni egy eseménykezelőt egy eseményhez az *Observable* osztály *attach* metódusával lehet. Ha az adott eseményt kiváltja egy változás a modellben, akkor a modell értesíti a nézeteket, vagyis az *observers*-ben az eseményéhez rendelt eseménykezelőket meghívja, a frissítéshez szükséges adatokat paraméterként továbbítva.



3.9. ábra. Állapotmodell és kapcsolódó osztályok UML diagramjai

Az állapotmodel UML diagramját a 3.9. ábrán látjhatjuk. Az alkalmazás egy állapotát a bemeneti és kimineti AST-k, az ezekből generált kódok, az átalakításért felelő szabályok listája, és az utolsó átalakítás írják le.

Az AST-k és a belőlük generált kódok az *AppState* osztály példány szintű változói. Ezeken kívül az állapotmodell az *AppRules* és a *CodeChange* osztályok egy-egy példányát is tartalmazza, ezek rendre az átalakításért felelő szabályokat és az utolsó átalakítást tárolják.

Az AppRules a szabályok állapotát modelezi, szintén az Observable-ből származik. Ez az osztály tartalmazza a kiválasztott szabályokat a rules listában, a format és rename bool-okkal pedig azt tárolja, hogy az átalakított kódot kell-e formatálni és hogy az átnevezéseket végre kell-e hajtani.

Az utolsó validált átalakítást a *CodeChange* osztály egy példánya tárolja. Ahogy azt az előző alfejezetben is említettem ezzel az osztállyal, lehet elmenteni átalakításokat az adatbázisba.

A modellt az *AppState* metódusai segítségével változtathatjuk. A metódusok az AST-k átalakításáért és az utolsó átalakítás mentéséért felelnek, a modellel kapcsolatos eseményeket is ezek váltják ki.

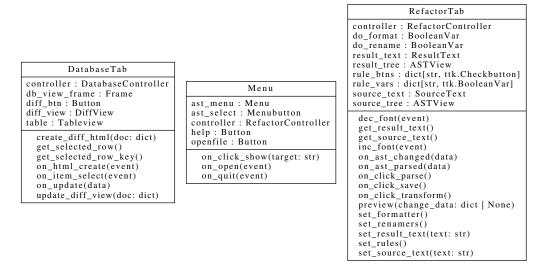
3.5.2. Nézetek

Az alkalmazás grafikus felhasználói felületének megvalósításához a Python-ban alapból megtalálható *tkinter* könyvtárt használom, amit az erre építő *ttkbootstrap* könyvtárral egészítek ki. A felhasználói felület forráskódja az *app.views* csomagban és az *app.widgets* modulban található.

A tkinter könyvtárban a GUI elemeket widgeteknek hívják. Az applikáció widgetei az app.widgets modulban vannak definiálja. Például az app.widgets modulban található a Python szintaxis kiemelését támogató szövegdoboz és az AST-ket ábrázoló fa-nézet definíciója is.

Az applikáció összetettebb nézeteit az app.views csomagban definiáltam. Ezek a nézetek szintén widgetek, de az app.widgets widgeteivel ellentétben rendelkeznek egy vezérlővel, amit a modellel való kommunikációhoz használnak (az app.widgets widgetei nem férnek hozzá a modellekhez).

Az app.view widgetei az app.appbases. View osztályból származnak. A View osztály egy tkinter-es frame, ami a nézethez tartozó vezérlő példányával jön létre. Az alkalmazásban három ilyen vezérlővel rendelkező nézet van, ezek osztálydiagrammjait a 3.10. ábrán láthatjuk.



3.10. ábra. A nézetek osztálydiagrammjai

3.5.3. Vezérlők

A vezérlők feladata a kommunikáció a modellek és nézetek között. Ahogy azt a 3.10. ábrán láthatjuk csak az alkalmazás két fő nézete (DatabaseTab és RefactorTab) illetve a menü (Menu) rendelkeznek vezérlővel.

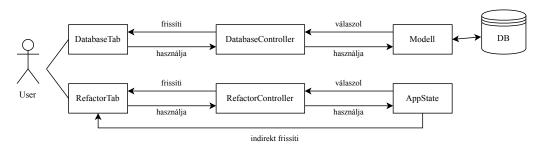
Az applikációban két különböző vezérlő van. A *DatabaseController* az adatelérési modellekkel, a *RefactorController* az alkalmazás állapotmodelljével kommunikál.

```
RefactorController
                    DatabaseController
                                                                             model: AppState
                   model: Collection
                                                                   ast_parse(text: str): str | None
                   schema_keys: tuple
                                                                  ast show(target: str): str | None
count_documents(): int | None
                                                                   ast_transform(): str | None
create diff(lines a: list[str], lines b: list[str]): list[str]
                                                                   ast_transform_preview(): dict | None
create_diff_html(lines_a: list[str], lines_b: list[str]): None
                                                                   get_equi_rules(): list[str]
find(query, skip, limit)
                                                                  get_neqv_rules(): list[str]
get_rule_info(): str
find_one(_id: str)
get_table_data(curs)
                                                                   open file(file name: str)
row(doc)
                                                                   save_change()
rules(change: dict): str
                                                                   set_rules(rules: list[str]): None
```

3.11. ábra. A vezérlők osztálydiagrammjai

Ha a nézeten olyan GUI esemény, történik aminek az eseménykezelője a modell vagy az állapotmodell használatát igényli, akkor az eseménykezelő a nézethez tartozó vezérlő megfelelő metódusát hívja meg. Ha az eseményhez input is tartozik (pl. egy szöveges doboz tartalma) akkor azt is továbbítja a vezérlő metódusának paraméterként.

A vezérlő használja a modellt, lekérdezéseket vagy változtatásokat végez rajta, ha ezek megtörténtek a nézetet direk vagy indirekt módon frissíti. Direkt módon frissíti, ha a modelltől kapott adatokat a nézetnek továbbítja, ami azokkal frissül. Ha a vezérlő egy eseményt vált ki a modellben, aminek hatására a nézet frissül, akkor indirekt frissíti. Ezt a működést a 3.12. ábrán láthatjuk.



3.12. ábra. Egy esemény kezelése az alkalmazás architektúrájában

Az alkalmazásban csak a RefactorController végez indirekt frissítést a 3.5.1. alcím alatt részletezett Observable tervezési minta segítségével.

3.6. Modulok

A csomagok a *tests* csomagon kívül nem tartalmaznak futtatásra szánt fájlokat. A belépési pontok és segédfüggvények a 3.4. táblázatban látható modulokba vannak szervezve.

Modul	Rövid leírás
launch	GUI alkalmazás belépési pontjának modulja
persistor	CLI program modulja
tools	modul eszközök alkalmazására (pl. linterek)
utils	utility függvények modulja (pl. fájlok olvasásához)

3.4. táblázat. A szoftver fő moduljai

A lanuch modul main függvénye a GUI alkalmazást példányosítja. A persistor modulban az adathalmazt generáló CLI program implementációja található.

A tools és utils modulok segédfüggvények definícióit tartalmazzák, a ruff lintert alkalmazó függvények például a tools modulban, az IO műveleteket végző függvények pedig a utils modulban találhatóak.

3.7. Tesztelés

Az átalakító szabályok tesztelését *unittest* modulban írt egységtesztekkel végzem. Az egységtesztek mellett az átalakítások tesztelésére a *QuixBugs* benchmarkot [8] is felhasználtam.

3.7.1. Egységtesztek

Az egységtesztek forráskódját a *tests.unit* csomag __main__ moduljában találjuk. A tesztek futtatásához a modul *main* függvényét kell meghívni.

A teszteseteket a *unittest.TestCase*-ből származó osztályok reprezentálják. Egy tesztesethez több teszt is tartozik, ezek a teszteset osztályának metódusai. A teszteseteket és a hozzájuk tartozó teszteket a 3.5. táblázatban láthatjuk.

Egy teszt string literálként előre megadott forráskódokon alkalmaz egy szabályt. Ha a szabály alkalmazása után a kapott eredmény egyezik az elvárt eredménnyel (lásd 3.5. táblázat *Eredmény* oszlopa), akkor a teszt sikeres.

Egységtesztek			
Teszt	Rövid leírás	Eredmény	
TestForRules tesztes	et:		
test_for_to_dict	ForToDictComprehension szabály	a kódok helyesen	
	alkalmazása átalakítható kódokon	átalakulnak	
test_for_to_list	ForToListComprehension szabály	a kódok helyesen	
	alkalmazása átalakítható kódokon	átalakulnak	
test_for_to_set	ForToSetComprehension szabály	a kódok helyesen	
	alkalmazása átalakítható kódokon	átalakulnak	
test_for_to_sum	ForToSum szabály	a kódok helyesen	
	alkalmazása átalakítható kódokon	átalakulnak	
test_name_count	For node-ban található	a feltételnek	
	Name node-ok számára	megfelelő kódok	
	vonatkozó feltétel tesztelése	átalakulnak	
test_control_flow	Assignnode és For node közötti	a feltételnek	
	node-okra vonatkozó feltétel	megfelelő kódok	
	tesztelése	átalakulnak	

Teszt	Rövid leírás	Eredmény	
TestSimpleRules teszteset:			
test_invert_if	InvertIf szabály	a kódok helyesen	
	alkalmazása átalakítható kódokon	átalakulnak	
test_single_if	Single If szabállyal felismert	a feltételnek	
	If node else ágra vonatkozó	megfelelő kódok	
	feltétel tesztelése	átalakulnak	
test_de_morgan	DeMorgan szabály	a kódok helyesen	
	alkalmazása átalakítható kódokon	átalakulnak	
test_better_neg	BetterNegation szabály	a kódok helyesen	
	alkalmazása átalakítható kódokon	átalakulnak	
test_double_neg	DoubleNegation szabállyal felismert	a feltételnek	
	UnaryOp operandusaira vonatkozó	megfelelő kódok	
	feltétel tesztelése	átalakulnak	
test_tuple_assign_1	Tuple Assign szabály	a kód helyesen	
	alkalmazása egy átalakítható kódon	átalakul	
test_tuple_assign_2	TupleAssign szabály alkalmazása	nincs átalakítás	
	nem megfelelő értékadást tartamazó		
	kódon		
test_mult_assign_1	MultipleAssign szabály	a kód helyesen	
	alkalmazása egy átalakítható kódon	átalakul	
test_mult_assign_2	MultipleAssign szabály alkalmazása	nincs átalakítás	
	nem megfelelő értékadást tartamazó		
	kódon		
TestProbabilityRul	es teszteset:		
test_commut_mult_1	CommutativeMult szabály	a kód helyesen	
	alkalmazása egy átalakítható kódon	átalakul	
test_commut_mult_2	CommutativeMult szabály	a kód helyesen	
	alkalmazása egy átalakítható kódon	átalakul	
test_commut_mult_3	CommutativeMult szabály	nincs átalakítás	
	alkalmazása két nem Constant node		
	közti szorzásra		

Teszt	Rövid leírás	Eredmény
test_insert_continue	InsertContinue szabály	a kód helyesen
	alkalmazása egy átalakítható kódon	átalakul
test_insert_pass	InsertPass szabály	a kód helyesen
	alkalmazása egy átalakítható kódon	átalakul
TestNonEquivalentR	ules teszteset:	
test_negate_if	NeqvNegateIf szabály	a kód helyesen
	alkalmazása egy átalakítható kódon	átalakul
test_invert_if	NeqvInvertIf szabály	a kód helyesen
	alkalmazása egy átalakítható kódon	átalakul
test_swap_and_or	NeqvSwapAndOr szabály	a kód helyesen
	alkalmazása egy átalakítható kódon	átalakul
test_swap_add_sub	NeqvSwapAddSub szabály	a kód helyesen
	alkalmazása egy átalakítható kódon	átalakul
test_insert_return	NeqvInsertReturn szabály	a kód helyesen
	alkalmazása egy átalakítható kódon	átalakul

3.5.táblázata Egységtesztek táblázata

3.7.2. Tesztelés a QuixBugs segítségével

A QuixBugs benchmark 40 közismert algoritmus Java és Python implementációját tartalmazza. Minden algoritmushoz található egy helyes és egy helytelen (bugos) implementáció. Az algoritmusok helyes implementációihoz tartoznak validáló tesztek is. A benchmark eredeti célja a forráskód-javításra képes eszközök tesztelése, de a benchmarkot használhatjuk forráskódokon végzett átalakítások tesztelésére is.

A benchmark segítségével az általam implementált összes szabályt tesztelem. Ehhez az algoritmusok forráskódjait előbb átalakítom a szabályok alapján, majd futtatom a *QuixBugs* teszteseteit az átalakított kódokon.

Az ekvivalens szabályok helyességét úgy ellenőrzöm, hogy az összses ekvivalens szabályt alkalmazom a *QuixBugs* kódjain. Az összes ekvivalens szabály által végzett átalakítások nem ronthatnak el egy kódot sem, vagyis az átalakított kódokon futtatott összes teszt eredménye sikeres kell legyen. Azt is tesztelem, hogy a nem ekvivalens szabályok képesek-e elrontani egy kódot, vagyis úgy átalakítani azt, hogy a hozzá tartozó tesztek elbukjanak.

A benchmarkot használó teszteket a tests.quix csomag __main__ moduljában található main függvénnyel futtathatjuk. A tesztek futtatásához szükségünk van a QuixBugs szoftvertárolóra, a main függvényt a szoftvertároló elérési útvonalával kell meghívni.

A teszteteket a *test_transformations* függvény futtatja, ez a függvény teszteli az általam implementált összes ekvivalens és nem ekvivalens szabályt. Az alkalmazott szabályok ekvivalenciáját az *equivalent* boolean paraméterrel lehet megadni.

A test_transformations által végzett teszteknek két fázisa van. A függvény először a cache-eli az összes helyes megoldást tartalmazó forrráskódot, ezután átalakítja a forráskódokat és futtatja a QuixBugs tesztjeit. Ha a tesztek lefutottak a cache-elt kódok felülírják az átalakított kódokat, így újraindíthatjuk a tesztet.

A QuixBugs-os teszteket többször is futtattam, a tesztek eredményeit a 3.6. táblázatban láthatjuk. A táblázat egy sora egy teszt eredményeit tartalmazza.

Az első két oszlopban a sikeres tesztek és végzett tesztek számának százalékos aránya (*Pass*%) szerepel ekvivalens és nem ekvivalens szabályok alkalmazása után. Egy

tesztet akkor tekintek sikeresnek, ha ekvivalens szabályok esetén a Pass% 100, vagyis ha az ekvivalens szabályok nem rontanak el egy kódot sem.

Pass%	Pass%
ekvivalens szabályoknál	nem ekvivalens szabályoknál
$276 \ / \ 276 = 100\%$	$31 / 276 \approx 11\%$
$276 \ / \ 276 = 100\%$	$23 / 276 \approx 8\%$
$276 \ / \ 276 = 100\%$	$30 / 276 \approx 10\%$
$276 \ / \ 276 = 100\%$	$14 / 276 \approx 5\%$
$276 \ / \ 276 = 100\%$	$26 / 276 \approx 9\%$

3.6. táblázat. QuixBugs benchmarkot használó tesztek eredményei

A 3.6. táblázatban látható, hogy a nem ekvivalens szabályok alkalmazása után a kódok nagy része nem megy át a teszteseteken. A nem ekvivalens szabályok esetében az eredmények azért különböznek, mert a szabályok alkalmazásának alap valószínűsége kisebb mint 1, ezért az összes nem ekvivalens szabályt alkalmazó függvény nem determinisztikus.

Fontos megjegyezni, hogy az átalakítás során az nem biztos, hogy az összes ekvivalens szabály alkalmazásra kerül. Ezért érdemes lehet a *QuixBugs*-hoz hasonló, de nagyobb terjedelmű benchmarkon is tesztelni az átalakításokat.

4. fejezet

Összegzés

Szakdolgozatomban egy ekvivalenciát eldöntő neuronháló tanító adathalmazának generálásához fejlesztettem szoftvert. Az adathalmaz ekvivalenciával felcímkézett Python forráskód-párokat tartalmaz.

Az adathalmazban szereplő forráskód-párok generálásához egy olyan AST-szintű átalakító szoftvert implementáltam, ami képes Python kódokon ekvivalens és nem ekvivalens változtatásokat végezni. Az átalakító szoftver segítségével GitHub-ról bányászott kódokból generáltam ekvivalens és nem ekvivalens forráskód-párokat tartalmazó adathalmazt.

Az átalakítások szemléltetésére grafikus felhasználói felületű asztali alkalmazást is készítettem, amivel a felhasználó kipróbálhatja az átalakításokat.

A szoftver forráskódja alapvetően objektum orientált. A megvalósítás során a bővíthetőségre törekedtem. A meglévő interfészekkel új átalakításokat adhatunk a szoftverhez, az MVC architektúrának köszönhetően pedig a GUI alkalmazás nézeteit is könnyen lecserélhetjük.

A tanító adathalmazt érdemes lehet GitHub-os kódokon kívül más forráskódok alapján generálni. Az adathalmaz generálására a project-codenet [9] adathalmaz például egy jó kiinduló pont lehet.

A jövőben a szoftvert több szempontból is bővíteni fogom,különös tekintettel az adathalmaz generálására, illetve a neuronháló tanítására és kiértékelésére.

Köszönetnyilvánítás

Szeretném kifejezni köszönetemet mindazoknak, akik hozzájárultak szakdolgozatom elkészítéséhez és sikeres befejezéséhez.

Köszönettel tartozom témavezetőmnek, Szalontai Balázsnak, aki türelmével és folyamatos támogatásával segített a szakdolgozat megírásában. Iránymutatása és tanácsai nélkül a dolgozat nem valósulhatott volna meg.

Ugyanakkor köszönetet szeretnék mondani kutatócsoportom minden tagjának, különösen Márton Tamásnak, aki az általa írt program forráskódjának megosztásával segített az adatgyűjtésben.

Irodalomjegyzék

- [1] python docs. ast Abstract Syntax Trees. URL: https://docs.python.org/3/library/ast.html.
- [2] ruff docs. Ruff. URL: https://docs.astral.sh/ruff/.
- [3] mongodb docs. *MongoDB Installation*. URL: https://www.mongodb.com/docs/manual/installation/.
- [4] Verebics Péter. API dokumentáció. URL: http://szonyegxddd.web.elte.hu/szakdolgozat_api_doc/index.html.
- [5] Berker Peksag. astor AST observe/rewrite. URL: https://astor.readthedocs.io/en/latest/#.
- [6] VasileAlaiba. *Monostate Pattern*. 2014. URL: https://wiki.c2.com/ ?MonostatePattern.
- [7] Cristina V. Lopes és tsai. "DéjàVu: a map of code duplicates on GitHub". (2017).

 DOI: 10.1145/3133908. URL: https://doi.org/10.1145/3133908.
- [8] Derrick Lin és tsai. "QuixBugs: a multi-lingual program repair benchmark set based on the quixey challenge". (2017). DOI: 10.1145/3135932.3135941. URL: https://doi.org/10.1145/3135932.3135941.
- [9] Ruchir Puri és tsai. "Project CodeNet: A Large-Scale AI for Code Dataset for Learning a Diversity of Coding Tasks". 2021.

Ábrák jegyzéke

2.1.	A CLI alkalmazas futas kozben	0
2.2.	Az alkalmazást indító ablak	7
2.3.	Refaktoráló nézet az indítás után	8
2.4.	Hibákat jelző párbeszéd-ablakok	8
2.5.	Példa egy átalakítás eredményére	9
2.6.	A helloworld program AST-je	10
2.7.	Adatbázis-böngésző nézet	11
3.1.	A SimpleRule osztály	17
3.2.	A TSimple átalkító osztály	19
3.3.	A ForRule osztály	22
3.4.	A TFor átalakító osztály	24
3.5.	A For szabályok UML diagramja	24
3.6.	A Client osztály UML diagramja	26
3.7.	A model csomag osztályainak UML diagramjai	27
3.8.	Az alkalmazás csomagjai	28
3.9.	Állapotmodell és kapcsolódó osztályok UML diagramjai	29
3.10.	A nézetek osztálydiagrammjai	31
3.11.	A vezérlők osztálydiagrammjai	31
3.12.	Egy esemény kezelése az alkalmazás architektúrájában	32

Táblázatok jegyzéke

2.1.	Adatbázis-böngésző nézet táblázatának oszlopai	11
3.1.	A szoftver fő csomagjai	12
3.2.	Ekvivalens <i>In-place</i> szabályok táblázata	20
3.3.	Nem ekvivalens <i>In-place</i> szabályok táblázata	20
3.4.	A szoftver fő moduljai	32
3.5.	Egységtesztek táblázata	35
3.6.	QuixBugs benchmarkot használó tesztek eredményei	37

Forráskódjegyzék

3.1.	A NameVisitor osztály kódja	14
3.2.	A Type Visitor osztály kódja	15
3.3.	Példa megoldása for ciklussal	21
3.4.	Példa megoldása comprehensionnel	21