C:\Users\szarnyasg\Downloads\bme_logo_nagy.eps

**Budapesti Műszaki és Gazdaságtudományi Egyetem**

Villamosmérnöki és Informatikai Kar

Készítette

Lucz Tamás SomaKonzulens

2016

Tartalomjegyzék

[Kivonat 4](#_Toc452054294)

[1. Bevezetés 5](#_Toc452054295)

[1.1. Forráskódanalízis, motivációk 5](#_Toc452054296)

[1.2. Statikus analízis 5](#_Toc452054297)

[1.2.1. Absztrakt szintaxisfa (Abstract Syntax Tree, AST) 6](#_Toc452054298)

[1.2.2. Absztrakt szemantikus gráf (Abstract Semantic Graph, ASG) 6](#_Toc452054299)

[1.2.3. Vezérlésfolyam-gráf (Control-Flow Graph, CFG) 6](#_Toc452054300)

[1.3. Dinamikus kódanalízis 7](#_Toc452054301)

[1.4. Hibrid analízis 7](#_Toc452054302)

[2. A JavaScript-nyelv és kódanalízise 8](#_Toc452054303)

[2.1. Sajátosságok 8](#_Toc452054304)

[2.1.1. Dinamikusan és gyengén típusos nyelv 8](#_Toc452054305)

[2.1.2. Futásidejű kódkiértékelés 8](#_Toc452054306)

[2.2. Történelem és kitekintés 8](#_Toc452054307)

[2.2.1. Kezdetek 8](#_Toc452054308)

[2.2.2. A futtatókörnyezet kiemelése a böngészőkből 8](#_Toc452054309)

[2.3. Szabványok 9](#_Toc452054310)

[2.4. Átjárás a szabványok között 9](#_Toc452054311)

[2.5. Analízis-eszköztárak támogatottsága a JavaScript-szcénán belül 10](#_Toc452054312)

[2.5.1. Statikus eszköztárak 10](#_Toc452054313)

[2.6. AST-generálás, bejárás és manipuláció 10](#_Toc452054314)

[2.7. CFG-generálás 11](#_Toc452054315)

[2.8. Kódinstrumentáció 12](#_Toc452054316)

[3. Összegyűjtött eszközök 13](#_Toc452054317)

[3.1. Fejlesztést közvetlenül támogató eszközök 13](#_Toc452054318)

[3.1.1. TAJS: Type Analysis for JavaScript 13](#_Toc452054319)

[3.1.2. Flow 13](#_Toc452054320)

[3.1.3. Jest 13](#_Toc452054321)

[3.1.4. Istanbul 14](#_Toc452054322)

[3.2. Statikus analízis eszközök 14](#_Toc452054323)

[3.2.1. EStools (EStree-formátumú AST-khez) 14](#_Toc452054324)

[3.2.2. Shift (Shift-formátumú AST-khez) 15](#_Toc452054325)

[3.2.3. Átjárás a két AST-család között 15](#_Toc452054326)

[3.3. Egy dinamikus analízis eszköztár: Jalangi2 15](#_Toc452054327)

[3.3.1. A keretrendszer működése fejlesztői szemszögből 15](#_Toc452054328)

[3.3.2. Egy példaanalízis 16](#_Toc452054329)

[3.3.3. Anaílzis futtatásának módjai 16](#_Toc452054330)

[3.3.4. Támogatottság 16](#_Toc452054331)

[4. Összefoglalás és további lehetőségek 17](#_Toc452054332)

[4.1. Egy lehetséges hibrid munkafolyamat 17](#_Toc452054333)

[4.2. Együttműködési lehetőségek 17](#_Toc452054334)

[4.2.1. Stein Dániel, BME-MIT 17](#_Toc452054335)

[4.2.2. Tresorit 17](#_Toc452054336)

[5. Bevezetés 18](#_Toc452054337)

[5.1. Formázási tudnivalók 18](#_Toc452054338)

[5.1.1. Címsorok 18](#_Toc452054339)

[5.1.2. Képek 18](#_Toc452054340)

[5.1.3. Táblázatok 18](#_Toc452054341)

[5.1.4. Kódrészletek 18](#_Toc452054342)

[5.1.5. Irodalomjegyzék 19](#_Toc452054343)

[5.1.6. Margók 19](#_Toc452054344)

[6. Utolsó simítások 20](#_Toc452054345)

[7. Összefoglalás 21](#_Toc452054346)

[Ábrák jegyzéke 22](#_Toc452054347)

[Táblázatok jegyzéke 23](#_Toc452054348)

[Irodalomjegyzék 24](#_Toc452054349)

[Függelék 25](#_Toc452054350)

# Kivonat

A szakdolgozat magyar nyelvű kivonata. Ez egy ½–1 oldalas magyar nyelvű összefoglaló, melynek szövege a Diplomaterv Portálra külön is feltöltésre kerül.

# Bevezetés

## Forráskódanalízis, motivációk

Szoftvereink kódját emberek írják. Az emberek természetes tulajdonsága, hogy hibákat követnek el, amik a megfelelő eszköztárak hiányában felfedezetlenek maradnak. Ezen fejlesztői hibák fokozott kockázatot jelenthetnek a készülő szoftverre, hiszen a logikailag esetlegesen helytelen működés mellett olyan biztonsági réseket teremthetnek, melyek kiaknázása a szoftver nemkívánatos viselkedését idézheti elő. Ez rosszindulatú támadóknak nyújt lehetőséget arra, hogy a szoftvert számukra kedvező, a fejlesztők számára kedvezőtlen módon, de mindenképpen a szándékolttól eltérő módon futtassák.

A forráskódanalízis módszertanának kidolgozása mögött elsődleges motivációként áll, hogy fejlesztői hibákat még a futtatási idejű tesztelés folyamatának megkezdése előtt, vagyis a fejlesztési folyamat közben – akár a kód írásának idejében, valós időben – fedezzünk fel, és figyelmeztessük a kód készítőjét.

Amennyiben a fentiekre lehetőségünk nyílik, szeretnénk az elkövetett hibákat minél teljesebben feltárni, ezáltal minimalizálni a szoftverbe kerülö biztonsági kockázatokat, „bug”-okat. Azonban a forráskódanalízis önmagában csak egy ún. „best effort” tevékenység, vagyis helyesség/teljesség nem feltétlenül követelménye: a formális verifikáció foglalkozik az egyes szoftvertulajdonságok matematikai bizonyításával.

Mivel a hibák hiányát kézi teszteléssel nehéz feltárni, automatizált munkafolyamatra van szükség. Ez a folyamat szükségszerűen determinisztikus: az egyes ugyanolyan paraméterekkel, azonos kódon készített eredmények megegyeznek.

A továbbiakban a forráskódanalízis fogalmat egy automatizált számítógépes eszköz által végzett analízisként használom.[[1]](#footnote-1)

## Statikus analízis

Statikus forráskódanalízisként a forrás során a forráskód által reprezentált szoftvert nem futtatjuk. A forráskódot, mint absztrakt entitást értelmezzük, és ennek során próbálunk megadott szabályok alapján következtetéseket levonni.

A forráskódot szinte minden esetben különféle matematikai eszközökkel (pl. fák, gráfok) vizsgáljuk. Ennek követelménye, hogy a forráskód által reprezentált programot matematikailag értelmezhető struktúrákba transzformáljuk. A transzformációnak egyértelműnek és helyesnek kell lennie, hiszen helytelen strukturális reprezentációval az analízis eredménye elméletileg sem lehet helyes.

A következőkben bemutatott három struktúra terjedt el széleskörűen statikus analízisek során.[[2]](#footnote-2)

### Absztrakt szintaxisfa (Abstract Syntax Tree, AST)

Az absztrakt szintaxisfa (a továbbiakban: AST) a forráskód absztrakt szintaktikai struktúrájának fa-alapú reprezentációja. A fa minden eleme szükségszerűen egy, a forráskódban megjelenő elemet jelöl.

A forráskód a program logikai szerkezetének szempontjából egértelműen megfeleltethető egy AST-nek, és viszont. Tehát a forráskód–AST-transzformáció, illetve az AST–forráskód-transzformáció a reprezentációk programlogikai szempontból egyértelmű egymásba alakítása.

A fa abban az értelemben absztrakt, hogy nem veszi figyelembe a forráskód minden egyes részletét: pl. blokkokat csoportosító kapcsos zárójelek a program logikai struktúrájában nem játszanak szerepet, így nem kell, hogy feltétlenül szerepeljenek a fában.[[3]](#footnote-3)

Az AST a program szintaktikai szempontból történő ellenőrzését teszi lehetővé, ezzel a statikus analízisben kiemelt szerepet játszik.

### Absztrakt szemantikus gráf (Abstract Semantic Graph, ASG)

Az absztrakt szemantikus gráf (a továbbiakban: ASG) a forráskód absztrakt szintaktikai struktúrájának az AST-nél egy magasabb absztrakciós szinten történő reprezentációja.

***Definíció [term]:*** *Azon szimbólumokat, melyeket konstansokból, változókból, vagy függvényekből állítunk elő,* ***termeknek*** *nevezzük.*

Az ASG a forráskódot egy kifejezésként ábrázolja, csúcsai a kifejezés résztermjei. Általában irányított körmentes gráf (DAG), ha kört tartalmaz, az pl. rekurziót jelenthet.

### Vezérlésfolyam-gráf (Control-Flow Graph, CFG)

A vezérlésfolyam-gráf (a továbbiakban: CFG) a forráskód absztrakt reprezentációja gráf formában. Tartalmazza a program összes lefutási útvonalát.

***Definíció [vezérlésfolyam-blokk]:*** *Azon kódrészletet, amely nem tartalmaz ugrást vagy elágazást,* ***vezérlésfolyam-blokknak*** *nevezzük.*

A gráf minden csúcsa egy vezérlésfolyam-blokk, a gráf irányított élei a blokkok közötti vezérlésfolyamot reprezentálják. Az ún. belépési blokk a gráfba belépő vezérlésfolyam belépési pontja, az ún. kilépési blokk pedig a gráfot elhagyó vezérlésfolyam helye.

CFG-k használata statikus analízisek terén igen elterjedt. Többek között elérhetőségi problémákra nyújt megoldást: pl. ha egy részgráf belépési pontjának nincs bemenő éle, a részgráf elérhetetlen kódrészletet reprezentál; ha egy kilépési blokk nem elérhető a belépési blokkból, az végtelen ciklust jelenthet.

## Dinamikus kódanalízis

Dinamikus analízis során a programot futtatjuk, és a futtatás során végbemenő viselkedést vizsgáljuk. Ennek követelménye, hogy a program futtatható (tehát fordított nyelvek esetén fordítható) legyen. A dinamikus analízisra tehát úgy tekinthetünk, mint egy statikus analízis után végzett „második lépés”, mellyel más típusú, futtatási idejű teszteredményeket kaphatunk.

Dinamikus tesztelésnél fontos szerepet játszik, hogy milyen bemeneti paraméterekkel, inputokkal futtatjuk a programot, hiszen más inputokkal más viselkedést produkálhat a vizsgált szoftver.

***Definíció [instrumentáció]:*** *Azt a tevékenységet, melynek során egy forráskódot vagy programot olyan formába alakítunk, hogy a számunkra fontos tulajdonságait vizsgálni tudjuk,* ***instrumentációnak*** *nevezzük.*

Rendkívül fontos továbbá a kód instrumentációja során keletkező mellékhatások minimalizálása. Az instrumentáció semmiképpen nem változtathatja meg a kód logikai működését, de egyéb futtatási tulajdonságok (pl. futási idő, memóriahasználat) szempontjából is legfeljebb elhanyagolható mértékben befolyásolhatja a programot.

Dinamikus analízist széleskörűen alkalmaznak a szoftverfejlesztés különféle szintjein, ezt az 1.1. táblázat ábrázolja.

|  |  |
| --- | --- |
| ****Analízis szintje**** | ****Leírás**** |
| Egységtesztelés | A kód logikailag legkisebb logikai egységeinek (tipikusan osztályok) önmagában végzett tesztelése. |
| Integrációs tesztelés | Az önálló szoftveregységek (tipikusan osztályok) együttes tesztelése, melynek során az egységek egymás, és a rendszer felé nyújtott interfészeit vizsgálják. |
| Rendszertesztelés | A kész szoftvertermék tesztelése követelmények, funkcionális specifikáció, rendszerterv szempontjából. |

1.. táblázat. Dinamikus analízis alkalmazása különféle szinteken

## Hibrid analízis

Hibrid analízis során egyszerre statikus és dinamikus eszközökkel is vizsgáljuk a kérdéses szoftvert. Ennek előnye, hogy a két analízistípus eredményeit egymással kölcsönhatásban is tudjuk értelmezni: lehetőségünk nyílik tehát statikusan, illetve dinamikusan önmagában nem elvégezhető analízisek megismerésére is, további rejtőzködő szoftverhibákat tárva fel ezzel.

Egy számomra igen ígéretes hibrid analízis-irány a dinamikus anomáliakeresés statikus predikciók alapján. Egy statikus eszközökkel kinyert vezérlésfolyam-gráf segítségével a program dinamikus analízise során rendellenes lefutási útvonalakat detektálhatunk.

# A JavaScript-nyelv és kódanalízise

## Sajátosságok

A JavaScript egy magasszintű, dinamikus, gyengén típusos, interpretált programozási nyelv. Szkriptnyelv.

### Dinamikusan és gyengén típusos nyelv

A legtöbb szkriptnyelvhez hasonlóan a JavaScript is dinamikusan típusos. Emellett gyengén típusos is: a típusok nem kifejezésekhez, hanem értékekhez kötöttek. Egy pl. integer típusú változó típusa futásidőben is módosítható pl. string típusúra implicit típuskonverzióval.

Mindez azt jelenti, hogy nem áll rendelkezésünkre fordítási idejű típusellenőrzés, hiszen sem fordítási idő, sem explicit típusellenőrzés nincsen.

### Futásidejű kódkiértékelés

A nyelv lehetőséget ad arra, hogy futásidőben „futtassunk” kódot az eval() függvény segítségével. A függvény inputja egy string, amely – ha értelmezhető JavaScript-kódot tartalmaz – futtatásra kerül.

## Történelem és kitekintés

### Kezdetek

A JavaScript nyelvet 1995 tavaszán 10 nap alatt fejlesztette ki a Netscape Communications Corporation egy mérnöke. Sokáig a böngészők kliens-oldali nyelveként tartották számon, de miután a Google publikálta a Chrome böngészőjéhez tartozó V8-motort, robbanásszerű terjedésnek indult. A V8 azzal alakította át gyökeresen az addigi JavaScript-szcénát, hogy nem csak interpretálja és nem csak bájtkódra fordítja a forrást, hanem natív gépi kódot képes gyártani a program egyes részeiből.

### A futtatókörnyezet kiemelése a böngészőkből

2009-ben a Joyent szoftverfejlesztőcég egy mérnökének ötlete nyomán létrejött egy, a Google-féle V8-motor alapján kifejlesztett natív JavaScript futtatókörnyezet. Ebből nőtte ki magát később a node.js nyílt „platform”, kiegészülve a saját csomagkezelőjével, és aktív közösségi támogatással.

A node.js-alapú JavaScript-technológiák újnak és nagyvállalati környezettel teljesen inkompatibilisnek[[4]](#footnote-4) számítanak. Mindezek ellenére rugalmassága miatt ma már széleskörűen alkalmazzák vállalati környezetben is: az IBM, a General Electric, a Walmart, a PayPal és a LinkedIn is az nyelv aktív felhasználói között van. Ez nyilvánvalóan tovább erősítette a nyelv szabványosítására vonatkozó igényeket.

## Szabványok

A JavaScript szabványosítására irányuló törekvések 1996 novemberében kezdődtek el az Ecma International szabványtestület által. A munka kódszámára – ECMA-262 – azóta is sokan hivatkoznak, mint „a szabványosított JavaScript”. A nyelvet az ISO/IEC is szabványosította ISO/IEC 16262 kódszám alatt.

Alább látható a 2.1. táblázat, amelyben összefoglalom az ECMAScript fejlődéstörténetét.

|  |  |  |
| --- | --- | --- |
| ****Verzió**** | ****Publikálás éve**** | ****A szabvány fontosabb elemei**** |
| 1 | 1997 | A nyelv első szabványosított kiadása |
| 2 | 1998 | Kisebb módosítások az ISO/IEC-szabványért |
| 3 | 1999 | Try-catch-típusú kivételkezelés, stringek kényelmesebb kezelése, reguláris kifejezések |
| 4 | — | *Nem lett kiadva* |
| 5 | 2009 | Reflection, strict mode, JSON-támogatás |
| **5.1** | **2011** | **Teljes egyeztetés az ISO/IEC-szabvánnyal** |
| 6 | 2015 | Új szintaxiselemek (osztályok és modulok), iterátorok, generátorok, kollekciók, teljes reflection |
| 7 | — | *Fejlesztés alatt* |

.. táblázat. Az ECMAScript fejlődéstörténete

Jelenleg a táblázatban félkövéren jelölt 5.1-es a legelterjedtebb JavaScript-verzió, a legtöbb böngésző támogatja. A továbbiakban *JavaScript/plain JavaScript/JS* néven erre fogok hivatkozni.

## Átjárás a szabványok között

Az egyes JavaScript-szabványok közötti átjárás ma leginkább az ECMAScript 6 (a továbbiakban: ES6) és a plain JavaScript közötti átjárásra korlátozódik.

Az ES6 a fejlesztők körében kényelmes, új szintaxisa miatt hamar elterjedt. Kliens-oldali általános kliens-oldali támogatottsága ma még azonban nem létezik. A probléma megoldására jött létre az ún. transpiling fogalma.

***Definíció [transpiling]:*** *Olyan kódfordítási folyamat, melynek kimenete forráskód.*

A mai elterjedt ECMAScript- és JavaScript-transpilerek már nem csak egy funkciót látnak el: egész eszköztárak, keretrendszerek épültek rájuk, melyek saját, általunk fejlesztett plugineken kívül az egész JavaScript-közösség által fejlesztett és elérhetővé tett kiegészítőkkel is bővíthetünk, az ES6–JS-transpiling folyamatot jelentősen kiterjesztve ezzel.

Látható, hogy a funkciók keveredésével egyáltalán nem egyértelmű, hogy melyik eszköztárnak mi a pontos feladata. E dolgozatnak nem felelőssége eligazodni az egyes ECMAScript-verziók közötti fordítók, illetve eszköztárak között, a témakör kódanalízis szempontjából azonban jelentős kitekintés.

## Analízis-eszköztárak támogatottsága a JavaScript-szcénán belül

A hozzáférhető analízis-eszköztárak száma az egyes transpilerek és kiegészítőik számához hasonlóan jelentős. A JavaScript utóbbi években történt jelentős ívű felfutása miatt rengeteg eszköz jelent meg az interneten. Ezek többsége alacsony minőséget és nem kiemelkedő funkciókat biztosít.

### Statikus eszköztárak

A fejezet eddigi olvasatából nyilvánvalóan tükröződik, hogy a JavaScript dinamikus nyelv. A dinamikus és gyenge típusosság, a fordítási idejű típusellenőrzés hiánya, valamint a futási időben futtatható tetszőleges kód „futtatásának” lehetősége felveti a kérdést, hogy érdemes-e statikus analízist végezni JavaScript-kódon.

A fentiek ellenére a JavaScript jelentős számú statikus analízis eszköztárral rendelkezik. A fejlesztést közvetlenül támogató eszközök – szintaktikai szabályellenőrzők, típusellenőrzők – mellett nagyszámú végletekig optimalizált AST-eszköztár és CFG-transzformátor áll rendelkezésünkre. Ez utóbbiakra saját analízis-keretrendszert építhetünk, melynek segítségével tetszőleges statikus analízisre lehetőségünk nyílik.

## AST-generálás, bejárás és manipuláció

AST generálásával létrejön a programunk egy absztrakt reprezentációja. Álljon itt egy rendkívül egyszerű JavaScript-kód:

function z() {

return 2;

}

z();

E fenti, 4 soros kódunk JSON-formátumban megjelenített AST-je 106 sor, ez látható az **A) függelék**ben. Az AST kinyeréséhez külső eszköztárat használtam, ennek használatára később részletesen ki fogok térni.

Az AST kinyerése után a legtöbb eszköztár egyszerűen biztosítja, hogy a fa különböző, analízisünk szempontjából nem jelentős tulajdonságaira szűrőfeltételeket állítsunk fel, eliminálva az így keletkező AST-ből a felesleges adatokat.

A szűrés utáni validáció biztosítja azt, hogy a kinyert AST egy érvényes ECMAScript- vagy JavaScript-programot reprezentál, tehát egyértelműen megfeleltethető egy olyan programnak, amit le lehet futtatni a verziójának megfelelő futtatókörnyezetben. Ez az analízisünk minden fázisában jelentős lépés, hiszen így bizonyosodhatunk meg arról, hogy a manipulációs műveleteink során nem sérült az eredeti reprezentációnk.

Ezek után a fa bejárásával végezhetünk effektív analízist a forráskódunkon. Egy AST bejárása során biztosan nyerhetünk többek között: információt arról, hogy az egyes kifejezések hol kezdődnek, és hol érnek véget, valamint milyen logika szerint vannak csoportosítva; átfogó képet a kód általános felépítéséről; egy olyan struktúrát, amelynek segítségével a programunk kódja a kód konkrét string-reprezentációja nélkül transzformálható.

## CFG-generálás

A legtöbb elérhető eszköztár AST-transzformáció segítségével készít CFG-t. Tekintsük az alábbi, szintén nagyon egyszerű JavaScript-kódot:

function x() {

return 2;

}

function y(p) {

if (p === 3) {

return 3;

}

return "not 3";

}

function z() {

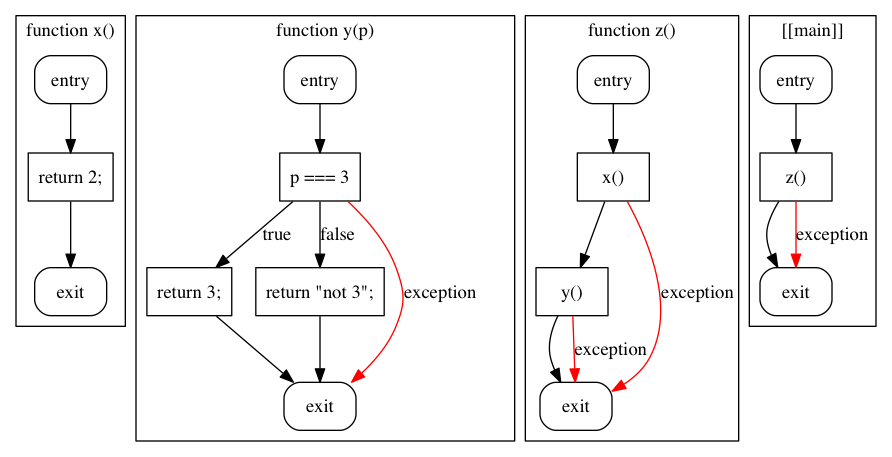
x();

y();

}

z();

A fenti kód külső eszköztár által kinyert CFG-jének egy ábrázolása a 2.1 ábrán látható. A CFG amellett, hogy ad egy szemléletes áttekintést a program lehetséges lefutási útvonalairól, absztrakt formában lehetőséget ad többet között olyan, korábban már tárgyalt kódtulajdonságok detektálására, mint az elérhetetlen kód, vagy bizonyos esetekben a végtelen ciklus.



2.1. ábra. Control-Flow Graph a fenti példakód alapján.

## Kódinstrumentáció

Dinamikus analízis során a kódot fel kell készítenünk arra, hogy futás közben vizsgáljuk: el kell látnunk olyan kódtulajdonságokkal, amely lehetővé teszi az analízis számára, hogy a számunkra érdekes kimenetet tudja produkálni. JavaScriptben ez tipikusan callbackek segítségével szokott történni.

Tekintsük az alábbi, korábban már vizsgált egyszerű kódunkat:

function x() {

return 2;

}

function y(p) {

if (p === 3) {

return 3;

}

return "not 3";

}

function z() {

x();

y();

}

z();

Egy később részletesen ismertetett keretrendszer a **B) függelék**ben látható instrumentált kódot produkálja.

A kód vizsgálata során látható, hogy a keretrendszer ún. labelekkel, illetve azonosítókkal írja tele a kódot: ezen labelek és azonosítók teszik lehetővé az egyes hívási helyek beazonosítását. A labeleken kívül becsomagolt, „wrapelt” függvényhívásokat látunk: ez alapján történik a különféle viselkedéstípusok (pl. függvényhívás, elágazás) beazonosítása.

# Összegyűjtött eszközök

## Fejlesztést közvetlenül támogató eszközök

### TAJS: Type Analysis for JavaScript

A TAJS egy, a dán Aarhus University-n kifejlesztett statikus analízist használó típusellenőrző eszköztár, amely részletes és helyes típuskövetkeztetéseket képes végezni tetszőleges, ECMAScript-sztenderdnek megfelelő programon.

Az eszköztár a változók kezdeti értékei, valamint egy vezérlésfolyam-gráf alapján követi a típusokat, és implicit típuskonverziók vagy típus szerint helytelen változóérték-ellenőrzés esetén figyelmeztetést küld.

### Flow

Ezen facebook által fejlesztett eszköz működési elve hasonló a TAJS-hez, azonban fejlesztői annotációkkal explicit típuskövetelések kikényszerítése is lehetséges.

Az alábbi egy kipróbált példa az eszköz weboldaláról.

// @flow

function bar(x: string, y: number): string {

return x.length \* y;

}

bar('Hello', 42);

A kódot keresztülfuttatva az eszközön, a következő üzenetet kapjuk:

$> flow

3: return x.length \* y;

^^^^^^^^^^^^ number. This type is incompatible with

2: function bar(x: string, y: number): string {

^^^^^^ string

A hibaüzenet érthető, hiszen mi explicit módon stringet követelünk visszatérési értékként, azonban a függvény számmal tér vissza a példánkban.

### Jest

Ezen szintén facebook által fejlesztett eszköz egy egységtesztelési keretrendszer. Moduláris és bővíthető, tetszőleges assertion library-kkel lehet használni.

Legfontosabb tulajdonsága az ún. automock-funkció: a keretrendszer automatikusan felfedezi és – egy saját, Java Reflection API-jához hasonlatos módszer implementációjával[[5]](#footnote-5) – kimockolja az éppen tesztelt egység/osztály/unit összes függőségét, így fejlesztőként nem szükséges azzal foglalkoznunk, hogy manuálisan leválasszuk a függőségeket a tesztelt egységről. Az automatikus mockoláson kívül lehetőségünk van arra is, hogy manuálisan adjuk meg az egyes függőségek mockjait.

### Istanbul

A San Francisco öbölnegyedéből érkező eszköztár lefedettségi tesztek végzésére alkalmas. A kód instrumentálása után futtat, majd a saját maga által definiált outputokat figyelve képes megmondani azt, hogy a kódunk mekkora része futott le a tesztesetek során. Szöveg-/HTML-riportot is képes exportálni, de CLI-környezetben is használható.

## Statikus analízis eszközök

A megismert eszközök második csoportja az AST-manipulációs eszközök csoportja. Alapvetően a következő műveletekre van szükségünk egy program AST-alapú statikus analízise során: AST felépítése; szűrés; validálás; részfák lekérdezése; bejárás.

A JavaScript-szcénában kétféle AST-család terjedt el. A korábban Mozilla kezei alatt lévő **EStree** (régen: SpiderMonkey AST) szélesebb körben használt és régebb óta van jelen, de lehetőségei korlátozottabbak, mint a Shape Security által fejlesztett **Shift AST**, amely bővebb eszköztárával minimalizálni igyekszik azon AST-k előfordulásának lehetőségét, amelyek nem érvényes ECMAScript-programot reprezentálnak.

Mindkét család kiterjedt eszköztárral rendelkezik.

### EStools (EStree-formátumú AST-khez)

A következő eszközök mindegyikét ES6-nyelven implementálták.

Az **Esprima** egy nagy teljesítményű, ES6-kompatibilis kódértelmező eszköztár. Bemenete tetszőleges JavaScript-kód, kimenete egy EStree-formátumú AST.

Az **espurify** AST-szűrő, amellyel tetszőleges AST-ben szereplő tulajonság elhagyása lehetséges, így csak a számunkra érdekes tulajdonságok maradnak meg az analízis során. Testreszabható, a szűrendő feltételek blacklist- és whitelist-formában is megadhatóak.

Az **esvalid** biztosít minket arról, hogy az inputként beadott faelem által reprezentált részfa valódi, érvényes ECMAScript-programot reprezentál.

Az **estraverse** segítségével bejárhatunk tetszőleges EStree-formátumú AST-t. Egy rövid példa, amely szemlélteti a használatát:

estraverse.traverse(ast, {

enter: function (node, parent) {

if (node.type == 'FunctionDeclaration')

console.log('Function declaration: ' + node.id.name);

}

});

Az **escope** dinamikus scope-vizsgáló eszköztár, amellyel a bejárás során a változók, illetve függvények scope-jait tudjuk kinyerni, illetve állítani.

Az **esquery** segítségével CSS-szerű lekérdezéseket írhatunk AST-fákra, illetve részfákra, rendkívül kényelmessé téve ezzel közel tetszőleges tulajdonságú részfa lekérdezését.

Az **esdispatch** lehetővé teszi, hogy az AST bejárása során eseményvezérelt viselkedést határozzunk meg az analízisünkben.

### Shift (Shift-formátumú AST-khez)

A **Shift Parser** kódértelmező eszköztár, amelynek bemenete ECMAScript-forráskód, kimenete pedig Shift-formátumú AST. Automatikusan kiszűri azon AST-ket, amelyek nem feleltethetőek meg JavaScript-programnak.

A **Shift Scope Analyser** dinamikus scope-analízis eszköztár, amely a vizsgált program összes scope-információját képes egyszerre kinyerni a scope típusával, AST-node-jával, és scope-on belül deklarált változóival együtt.

A **Shift Validator** validál egy korábban kinyert AST-t.

### Átjárás a két AST-család között

Létezik konverzió, azonban mivel a Shift-család információban bővebb AST-t képes értelmezni, így csak Shift-AST-ből tudunk EStree-re konvertálni, visszafele nem lehetséges az átalakítás.

## Egy dinamikus analízis eszköztár: Jalangi2

A Samsung által forkolt, majd továbbfejlesztett Jalangi2 egy JavaScript-framework dinamikus analízisek írásához. A példaként előre definiált analízisek között találunk többet között: NaN-ellenőrzést, valamint undefined-string konkatenáció-ellenőrzést.

### A keretrendszer működése fejlesztői szemszögből

Amikor Jalangi2-analízist írunk, akkor a framework által meghatározott események callbackjeire írunk le valamilyen viselkedést. A Jalangi2 a kódunk futtatása során minden esemény bekövetkezésekor meghívja az eseményhez tartozó callbacket, így az általunk definiált viselkedés érvényre jut.

A Jalangi2 analysisCallbackTemplate.js fájlja tartalmazza az összes, keretrendszer által biztosított esemény-callbacket. Többek között:

* **declare:** függvény, illetve változódeklarálás esetén,
* **invokeFunPre:** függvény meghívása esetén,
* **functionEnter:** függvénytörzsbe belépéskor, a törzs futtatása előtt,
* **unary:** egyoperandusos művelet végrehajtása esetén,
* stb.

### Egy példaanalízis

A következőben meghatározott kódra lefuttattam egy analízist Jalangi2 segítségével.

function foo(){

console.log("foo");

}

function bar(){

console.log("bar");

}

for (var i = 0; i < 10; i++){

if (i%2 === 0) {

foo();

} else {

bar();

}

}

console.log("done");

A konkrét analízis kódja a **C) függelék**ben látható. Az analízis kimenete a **D) függelék**ben látható. Az, hogy logoljuk az egyes hívási eseményeket, természetesen messze nem meríti ki a rendszer lehetőségeit.

### Anaílzis futtatásának módjai

A Jalangi2 keretrendszerben többféle lehetőségünk van analízisek futtatására.

Amennyiben instrumentálunk és analizálunk, a Jalangi2 csak a számunkra releváns outputot adja ki, a belső működést fedve hagyja előlünk.

Tudunk explicit instrumentálni, majd explicit futtatni. Ekkor a Jalangi2 felinstrumentálja a kódunkat a keretrendszeren belüli callbackekkel, és mi hozzáférünk az instrumentált kódhoz még az analízis futtatása előtt. Célszerű lehet így tenni, ha további manipulációkat, instrumentációt szeretnénk végrehajtani a kódunkon, még a Jalangi2-nek történő analízisvezérlés átadása előtt.

Böngészőn keresztüli analízisben a programunk böngészőben történő futtatása során egy meghatározott billentyűkombinációra a böngésző JavaScript-konzolára kerül az eredmény.

Proxyn keresztüli analízis esetén lehetőségünk nyílik arra is, hogy on-the-fly instrumentáljunk fel JavaScript-fájlokat, mielőtt átadnánk őket a folyamatosan futó Jalangi2-analízisnek.

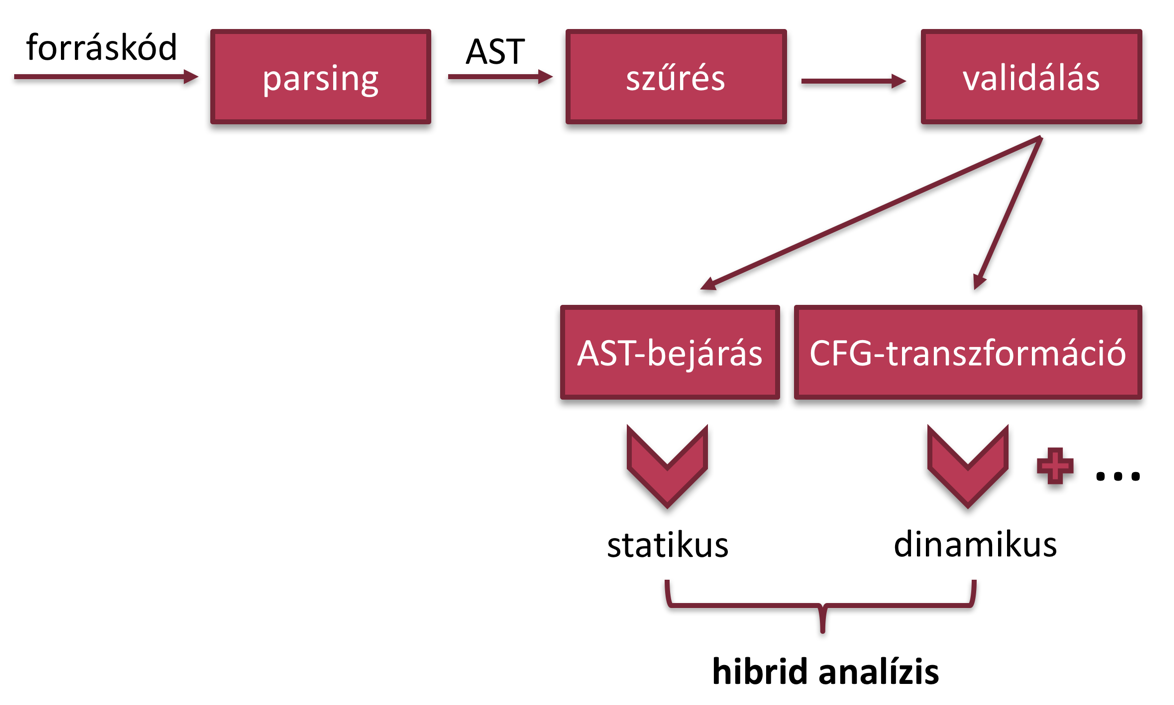
### Támogatottság

A Jalangi2 jelenleg csak az ECMAScript 5.1-es változatával működőképes. Amennyiben mindenképp szeretnénk ES6-kóddal működésre bírni, tehetünk kísérletet arra, hogy egy transpilert integrálunk az analízis folyamatába. Én ezen az úton még nem jártam sikerrel, de a jövőben biztosan szükséges lesz ebben az irányban is eredményt elérni.

# Összefoglalás és további lehetőségek

## Egy lehetséges hibrid munkafolyamat

A megismert eszközök segítségével a következő hibrid analízis-munkafolyamat lehetőségét vázolom fel:



4.1. ábra. Egy lehetséges hibrid analízis-munkafolyamat

A forráskód értelmezése, a kapott AST szűrése és validálása után bejárjuk az AST-t, statikus analízis-eszközökkel vizsgáljuk a kódunkat, és ezzel szimultán a Jalangi2 segítségével dinamikus analízist végzünk, az AST-ből transzformált CFG-t, mint statikus predikciót felhasználva anomáliakereséshez.

Jelenleg e munkafolyamat minden eleme működik külön-külön, az együttes implementáció folyamatban van.

## Együttműködési lehetőségek

### Stein Dániel, BME-MIT

Stein Dániel BME-MIT-en diplomázó MSc-s hallgató robosztus, jól skálázódó munkafolyamatot dolgozott ki JavaScript-kódok AST-jének kinyerésére. Munkafolyamatának outputja egyszerűen kompatibilissá tehető az enyémmel. A segítségével hatékony AST–CFG-konverziót valósíthatunk meg, amely nagymértékben előremozdítja a hibrid analízisünk sikerét.

### Tresorit

A Tresorittal együttműködve távoli cél egy IDE-plugin implementálása, ami az itt definiált eszközök segítségével fejlesztői hibákat képes feltárni valós időben.

### Irodalomjegyzék

Az irodalomjegyzék kezelése többféleképpen is megoldható, az alábbiakban két egyszerű módszert ismertetünk.

#### Kereszthivatkozásokkal

A kereszthivatkozásokkal történő irodalomjegyzék egy megfelelően formázott felsorolás, melynek egyes elemeire (bekezdéseire) mutatnak hivatkozások. Jelen dokumentum ezt a megközelítést alkalmazza.

Az Irodalomjegyzékben szereplő hivatkozásokat **Irodalomjegyzék bejegyzés** stílussal formázzuk, a címüket pedig a **Kiemelés** stílussal emeljük ki.

A szövegbe a hivatkozásokat a **Kereszthivatkozás beszúrása** (Insert cross-reference) funkcióval helyezzük el (példa egy így beszúrt hivatkozásra: [1]), így azok később frissíthetők a hivatkozások átrendezése esetén (lásd 2. fejezet).

#### Források kezelése

A kereszthivatkozások alternatívája, hogy a hivatkozott műveket először felvesszük a szerkesztőprogram adatbázisába. Új műveket a **Hivatkozás** fülön a **Források kezelése** alatt az **Új…** gombbal vehetünk fel. A szerzőket érdemes a **Szerző** mező mellett található **Szerkesztés** gomb használatával felvenni.

Az irodalomjegyzéket az **Irodalomjegyzék** gomb alatt az **Irodalomjegyzék** opcióval szúrhatjuk be a dokumentumba. A hivatkozások stílusa a **Stílus** gomb alatt állítható be, a javasolt stílus az **IEEE**.

# Utolsó simítások

Miután elkészültünk a dokumentációval, ne felejtsük el a következő lépéseket:

* Kereszthivatkozások frissítése: miután kijelöltük a teljes szöveget (Ctrl + A), nyomjuk meg az F9 billentyűt, és a Word frissíti az összes kereszthivatkozást. Ilyenkor ellenőrizzük, hogy nem jelent-e meg valahol a „Hiba! A könyvjelző nem létezik.” szöveg.
* Dokumentum tulajdonságok megadása: a dokumentumhoz tartozó metaadatok kitöltése (szerző, cím, kulcsszavak stb.). Ez Word 2013 alatt a **Fájl** | **Információ** | **Tulajdonságok** | **Dokumentumpanel megjelenítése** gombra kattintva érhető el.
* Kinézet ellenőrzése PDF-ben: a dokumentum elkészítése után feltétlenül ellenőrizzük a kapott PDF dokumentumot is.

# Irodalomjegyzék

1. Simon Holm Jensen, Anders Møller, Peter Thiemann2., *Type Analysis for JavaScript* (SAS 2009)  
   <http://cs.au.dk/~amoeller/papers/tajs/paper.pdf>

# Függelék

**A) függelék**

{

"type": "Program",

"body": [

{

"type": "FunctionDeclaration",

"id": {

"type": "Identifier",

"name": "z"

},

"params": [],

"defaults": [],

"body": {

"type": "BlockStatement",

"body": [

{

"type": "ReturnStatement",

"argument": {

"type": "Literal",

"value": 2,

"raw": "2"

}

}

]

},

"generator": false,

"expression": false

},

{

"type": "ExpressionStatement",

"expression": {

"type": "CallExpression",

"callee": {

"type": "Identifier",

"name": "z"

},

"arguments": []

}

}

],

"sourceType": "script"

}

**B) függelék**

J$.iids = {"8":[6,7,6,14],"9":[2,10,2,11],"10":[6,7,6,14],"17":[2,10,2,11],"25":[2,3,2,12],"33":[1,1,3,2],"41":[1,1,3,2],"49":[6,7,6,8],"57":[6,13,6,14],"65":[7,12,7,13],"73":[7,12,7,13],"81":[7,5,7,14],"89":[10,10,10,17],"97":[10,10,10,17],"105":[10,3,10,18],"113":[5,1,11,2],"121":[5,1,11,2],"129":[5,1,11,2],"137":[14,3,14,4],"145":[14,3,14,6],"153":[14,3,14,7],"161":[15,3,15,4],"169":[15,3,15,6],"177":[15,3,15,7],"185":[13,1,16,2],"193":[13,1,16,2],"201":[18,1,18,2],"209":[18,1,18,4],"217":[18,1,18,5],"225":[1,1,18,5],"233":[1,1,3,2],"241":[1,1,18,5],"249":[5,1,11,2],"257":[1,1,18,5],"265":[13,1,16,2],"273":[1,1,18,5],"281":[1,1,3,2],"289":[1,1,3,2],"297":[6,3,8,4],"305":[5,1,11,2],"313":[5,1,11,2],"321":[13,1,16,2],"329":[13,1,16,2],"337":[1,1,18,5],"345":[1,1,18,5],"nBranches":4,"originalCodeFileName":"/Users/luczsoma/projects/tresorit/modules/jalangi2/tests/octane/somi.js","instrumentedCodeFileName":"/Users/luczsoma/projects/tresorit/modules/jalangi2/tests/octane/somi\_jalangi\_.js","code":"function x() {\n return 2;\n}\n\nfunction y(p) {\n if (p === 3) {\n return 3;\n }\n\n return \"not 3\";\n}\n\nfunction z() {\n x();\n y();\n}\n\nz();"};

jalangiLabel3:

while (true) {

try {

J$.Se(225, '/Users/luczsoma/projects/tresorit/modules/jalangi2/tests/octane/somi\_jalangi\_.js', '/Users/luczsoma/projects/tresorit/modules/jalangi2/tests/octane/somi.js');

function x() {

jalangiLabel0:

while (true) {

try {

J$.Fe(33, arguments.callee, this, arguments);

arguments = J$.N(41, 'arguments', arguments, 4);

return J$.X1(25, J$.Rt(17, J$.T(9, 2, 22, false)));

} catch (J$e) {

J$.Ex(281, J$e);

} finally {

if (J$.Fr(289))

continue jalangiLabel0;

else

return J$.Ra();

}

}

}

function y(p) {

jalangiLabel1:

while (true) {

try {

J$.Fe(113, arguments.callee, this, arguments);

arguments = J$.N(121, 'arguments', arguments, 4);

p = J$.N(129, 'p', p, 4);

if (J$.X1(297, J$.C(8, J$.B(10, '===', J$.R(49, 'p', p, 0), J$.T(57, 3, 22, false), 0)))) {

return J$.X1(81, J$.Rt(73, J$.T(65, 3, 22, false)));

}

return J$.X1(105, J$.Rt(97, J$.T(89, 'not 3', 21, false)));

} catch (J$e) {

J$.Ex(305, J$e);

} finally {

if (J$.Fr(313))

continue jalangiLabel1;

else

return J$.Ra();

}

}

}

function z() {

jalangiLabel2:

while (true) {

try {

J$.Fe(185, arguments.callee, this, arguments);

arguments = J$.N(193, 'arguments', arguments, 4);

J$.X1(153, J$.F(145, J$.R(137, 'x', x, 1), 0)());

J$.X1(177, J$.F(169, J$.R(161, 'y', y, 1), 0)());

} catch (J$e) {

J$.Ex(321, J$e);

} finally {

if (J$.Fr(329))

continue jalangiLabel2;

else

return J$.Ra();

}

}

}

x = J$.N(241, 'x', J$.T(233, x, 12, false, 33), 0);

y = J$.N(257, 'y', J$.T(249, y, 12, false, 113), 0);

z = J$.N(273, 'z', J$.T(265, z, 12, false, 185), 0);

J$.X1(217, J$.F(209, J$.R(201, 'z', z, 1), 0)());

} catch (J$e) {

J$.Ex(337, J$e);

} finally {

if (J$.Sr(345)) {

J$.L();

continue jalangiLabel3;

} else {

J$.L();

break jalangiLabel3;

}

}

}

// JALANGI DO NOT INSTRUMENT

**C) függelék**

(function(){

var branches = {};

J$.analysis = {

/\*\*

\* This callback is called after a condition check before branching.

\* Branching can happen in various statements

\* including if-then-else, switch-case, while, for, ||, &&, ?:.

\*

\* @param {number} iid - Static unique instruction identifier of this callback

\* @param {\*} result - The value of the conditional expression

\* @returns {{result: \*}|undefined} - If an object is returned, the result of

\* the conditional expression is replaced with the value stored in the

\* <tt>result</tt> property of the object.

\*/

conditional : function (iid, result) {

var id = J$.getGlobalIID(iid);

var branchInfo = branches[id];

if (!branchInfo) {

branchInfo = branches[id] = {trueCount: 0, falseCount: 0};

}

if (result) {

branchInfo.trueCount++;

} else {

branchInfo.falseCount++;

}

},

invokeFunPre : function (iid, f, base, args, isConstructor, isMethod, functionIid) {

console.log('Called before function');

},

invokeFun : function (iid, f, base, args, result, isConstructor, isMethod, functionIid) {

console.log('Called after function');

},

functionEnter : function (iid, f, dis, args) {

console.log('Called before function body starts to execute');

},

functionExit : function (iid, returnVal, wrappedExceptionVal) {

console.log('Called after function body completes, before return');

return {returnVal: returnVal, wrappedExceptionVal: wrappedExceptionVal, isBacktrack: false};

},

/\*\*

\* This callback is called when an execution terminates in node.js. In a browser

\* environment, the callback is called if ChainedAnalyses.js or ChainedAnalysesNoCheck.js

\* is used and Alt-Shift-T is pressed.

\*

\* @returns {undefined} - Any return value is ignored

\*/

endExecution : function () {

for (var id in branches) {

if (branches.hasOwnProperty(id)) {

var branchInfo = branches[id];

var location = J$.iidToLocation(id);

console.log("At location " + location +

" 'true' branch was taken " + branchInfo.trueCount +

" time(s) and 'false' branch was taken " + branchInfo.falseCount + " time(s).");

}

}

}

};

}());

**D) függelék**

Called before function: foo

Called before function body starts to execute: foo

Called before function:

foo

Called after function:

Called after function body completes, before return

Called after function: foo

Called before function: bar

Called before function body starts to execute: bar

Called before function:

bar

Called after function:

Called after function body completes, before return

Called after function: bar

Called before function: foo

Called before function body starts to execute: foo

Called before function:

foo

Called after function:

Called after function body completes, before return

Called after function: foo

Called before function: bar

Called before function body starts to execute: bar

Called before function:

bar

Called after function:

Called after function body completes, before return

Called after function: bar

Called before function: foo

Called before function body starts to execute: foo

Called before function:

foo

Called after function:

Called after function body completes, before return

Called after function: foo

Called before function: bar

Called before function body starts to execute: bar

Called before function:

bar

Called after function:

Called after function body completes, before return

Called after function: bar

Called before function: foo

Called before function body starts to execute: foo

Called before function:

foo

Called after function:

Called after function body completes, before return

Called after function: foo

Called before function: bar

Called before function body starts to execute: bar

Called before function:

bar

Called after function:

Called after function body completes, before return

Called after function: bar

Called before function: foo

Called before function body starts to execute: foo

Called before function:

foo

Called after function:

Called after function body completes, before return

Called after function: foo

Called before function: bar

Called before function body starts to execute: bar

Called before function:

bar

Called after function:

Called after function body completes, before return

Called after function: bar

Called before function:

done

Called after function:

At location (/Users/luczsoma/projects/tresorit/modules/jalangi2/experiments/example.js:9:17:9:23) 'true' branch was taken 10 time(s) and 'false' branch was taken 1 time(s).

At location (/Users/luczsoma/projects/tresorit/modules/jalangi2/experiments/example.js:10:7:10:16) 'true' branch was taken 5 time(s) and 'false' branch was taken 5 time(s).

1. vö. humán analízis, forráskódértelmezés, code review, software walkthrough [↑](#footnote-ref-1)
2. Elsősorban meglévő eszközökre, eszköztárakra hagyatkoztam a félév során, nem volt feladatom saját forráskód-reprezentációt kidolgozni. [↑](#footnote-ref-2)
3. vö. Concrete Syntax Tree (CST): A hagyományosan Parse Tree-nek is nevezett, tipikusan fordítók által készített reprezentáció a forráskód minden egyes elemét – a whitespace-ektől eltekintve – egyértelműen reprezentálja, a forráskód–CST-transzformáció után a CST–forráskód-transzformációval az eredetivel megegyező kódot kapunk vissza. [↑](#footnote-ref-3)
4. A nyelvből többek között teljesen hiányzik az interfészek használata. [↑](#footnote-ref-4)
5. Valójában a háttérben a modulok importálásához használt require() függvény felüldefiniálásáról van szó: ezen belül történik az importált modul vizsgálata és mockja. [↑](#footnote-ref-5)