



Eidgenössische Technische Hochschule Zürich
Swiss Federal Institute of Technology Zurich

Un optimizator de dimensiune pentru Java

Teza de Licenta

Petru-Eric Stavarache

4 Iunie, 2018

Coordonator Prof. Dr. Traian-Florin Serbanuta
Facultatea de Matematica si Informatica, UNIBUC

Abstract

Sistemul de operare Android este cea mai populara platforma pentru telefoanele mobile, iar limbajul utilizat pentru a dezvolta aplicatii este Java. O reducere de doar cativa octeti a dimensiunii pachetului unei aplicatii populare, precum Facebook, ar duce la economisirea de cativa giga-octeti de trafic de internet lunar.

In aceasta teza am proiectat si implementat un compilator care efectueaza optimizari de dimensiune a codului asupra fisierelor compilate Java.

Aceste optimizari elimina functiile si metodele neutilizate dintr-un proiect dezvoltat in limbajul Java si se bazeaza pe analiza statica a proiectului. O serie de teste au fost create pentru a testa corectitudinea, cat si eficienta optimizarilor aplicate. Compilatorul lucreaza direct cu fisiere compilate, in formatul utilizat si de catre Android.

Contents

Contents	iii
1 Introducere	1
2 Problema de optimizare	3
2.1 Formalizarea problemei	3
2.2 Diferentierea programelor	3
2.3 Metrice de optimizare	4
2.3.1 Metrica de viteza	4
2.3.2 Metrica de dimensiune	5
2.4 Discutie asupra metricilor	5
3 Optimizari de dimensiune	9
3.1 Eliminarea functiilor nefolosite	9
3.2 Functie/Metoda	9
3.3 Punctul de intrare principal	10
3.4 Sirul de executie al unui program	10
3.5 Functii nefolosite	11
3.5.1 Sirurile de executie - in practica	11
3.5.2 Graful apelurilor de functii	12
3.5.3 Algoritmul pentru eliminarea functiilor	12
4 Optimizarea limbajului Java	15
4.1 Limbajul Java	15
4.2 Java Bytecode	15
4.3 JVM	16
4.4 Fisierul de clasa	16
4.5 Sectiunile fisierelor de clasa	17
4.5.1 Magic	17
4.5.2 Versiunea	17

CONTENTS

4.5.3	Constantele clasei	17
4.5.4	Permisiunile de acces	17
4.5.5	Clasa curenta	18
4.5.6	Clasa super	18
4.5.7	Interfetele	18
4.5.8	Campurile	18
4.5.9	Metodele	19
4.5.10	Atributele	19
4.5.11	Tipurile de baza	19
4.5.12	Tipuri de date compuse	20
4.5.13	Tipurile de constante	20
4.5.14	ClassFile	27
4.5.15	Determinarea punctului de intrare	28
5	Implementarea optimizarii	31
5.1	Deserializare	31
.1	Appendix - Studiu de caz	32
	Bibliography	37

Chapter 1

Introducere

Eliminarea codului nefolosit (eng. "Dead code elimination") [11] este o optimizare clasica. Ea presupune eliminarea dintr-un program a codului care nu afecteaza rezultatul. Acest lucru poate sa fie datorat faptului ca nu exista niciun fir de executie care sa ajunga la instructiunile respective, sau ca acele instructiuni nu au efecte laterale care sa efecteze restul programului.

Acest tip de optimizare este implementata traditional in limbajele compilate precum C, cat si in cele 'compile-la-timp' (eng. 'just-in-time') precum Java sau JavaScript. Beneficiile principale aduse sunt:

1. Reducerea dimensiunii programului
2. Cresterea vitezei executiei

Cu cat un limbaj este mai dinamic, si permite mai multe schimbari ale comportamentului uzual, cu atat eliminarea de cod nefolosit devine mai grea. De exemplu, echipa care dezvoltata Internet Explorer a avut probleme de corectitudine in optimizarile realizate, datorita naturii dinamice a limbajului JavaScript [9].

Desi pentru un programator nu este natural sa creeze cod nefolosit, acest lucru nu inseamna ca principiul eliminarii acestuia este inefficient; compilatoarele in sine, prin natura lor de a trece de mai multe ori prin codul sursa si de a avea mai multe reprezentari intermediare pot genera cod nefolosit.

Limbajul C, prin natura sa de a include fisiere mot-a-mot, este o exemplificare foarte buna pentru acest lucru: un program de cateva linii, care afiseaza "Hello, world!" la ecran, ajunge sa aiba, inaintea eliminarea codului mort, cateva mii de linii si sute de functii nefolosite. Acest lucru se datoreaza nevoii includerii bibliotecii standard.

Eliminarea metodelor si functiilor este una dintre multele posibilitati de a scapa de cod nefolosit. In limbajul Java, din cauza natura acestuia

1. INTRODUCERE

care permita incarcarea si executarea de cod arbitrar la rulare, eliminarea functiile intr-un mod general corect este un procedeu imposibil - daca o functie pusa la dispozitie de o librarie este eliminata, nu se poate garanta ca pe viitor clasa care contine functie nu va fi incarcata dinamic intr-un mod neprevazut.

Problema de optimizare

2.1 Formalizarea problemei

Fie programul \mathcal{P} un proiect Java, format dintr-o multime de fisere clasa. Scopul optimizatorului este sa creeze un program \mathcal{P}' , care sa se comporte identic cu \mathcal{P} , si sa fie mai bun decat \mathcal{P} pentru o anumita metrica \mathcal{M} .

2.2 Diferentierea programelor

Doua programe \mathcal{P} si \mathcal{Q} pot fi diferite daca exista un input \mathcal{I} pentru care \mathcal{P} rulat pe \mathcal{I} si \mathcal{Q} rulat pe \mathcal{I} dau rezultate diferite.

$\exists \mathcal{I}$ pentru care $\mathcal{P}(\mathcal{I}) \neq \mathcal{Q}(\mathcal{I})$

Unde prin rezultat intelegem atat output-ul programului, in sensul pur matematic, cat si efectele laterale generate, care au efect asupra mediului unde ruleaza programul.

Daca doua programe nu pot fi diferite (i.e., pentru toate input-urile \mathcal{I} , cele doua programe se comporta la fel), vom spune despre ele ca sunt echivalente.

De exemplu, fie \mathcal{P}

```
def P(a: int, b: int) -> int:
    for i = 1:b
        a = inc(a)
    return a
```

si fie \mathcal{Q}

```
def Q(a: int, b: int) -> int:
    return a + b
```

atunci pentru orice a si b din \mathbb{N} , $\mathcal{P}(a, b)$ va fi egal cu $\mathcal{Q}(a, b)$.

2.3 Metrici de optimizare

În contextul optimizării de programe este nevoie să definim ce înseamnă că dintre două programe echivalente \mathcal{P} și \mathcal{Q} , \mathcal{P} să fie mai performant decât \mathcal{Q} . Cele mai folosite două metrice sunt metrica de viteză de execuție a unui program, și metrica de dimensiune a programului.

2.3.1 Metrica de viteză

Timpul de rulare

Vom defini timpul de rulare al unui program \mathcal{P} pe un input \mathcal{I} ca fiind diferența de timp dintre când programul își începe execuția, până când acesta își termină execuția.

Pe sistemele *nix, un mod ușor să măsurăm timpul de rulare este folosind comanda *time*:

```
$ time ./build.sh
./build.sh 0.47s user 0.20s system 100% cpu 0.664
          total
```

În acest context, vom spune că programul *build.sh* a rulat pentru un timp de 0.664 secunde.

Vom defini astfel

$$time(\mathcal{P}, \mathcal{I})$$

ca fiind timpul de rulare al programului \mathcal{P} input-ul \mathcal{I} .

Comparare bazată pe timpul de rulare

Fie două programe echivalente \mathcal{P} și \mathcal{Q} .

Vom spune că \mathcal{P} este mai rapid decât \mathcal{Q} pe baza timpului de rulare dacă timpul de rulare mediu al lui \mathcal{P} este mai mic decât timpul de rulare mediu al lui \mathcal{Q} :

$$\sum_{\mathcal{I} \text{ input}} time(\mathcal{P}, \mathcal{I}) < \sum_{\mathcal{I} \text{ input}} time(\mathcal{Q}, \mathcal{I})$$

Pe baza acestei comparații, putem defini o relație de ordine asupra mulțimii programelor: $\mathcal{P} < \mathcal{Q}$ dacă \mathcal{P} este mai rapid decât \mathcal{Q} .

Problema optimizării pe baza metricii de viteză

Având definită relația de ordine, problema optimizării pe baza metricii de viteză este:

Dandu-se un program \mathcal{P} , sa se gaseasca \mathcal{Q} ca cel mai rapid program echivalent cu \mathcal{P} :

$$\operatorname{argmin}_{\mathcal{Q}} \mathcal{P} \text{ echivalent cu } \mathcal{Q}$$

2.3.2 Metrica de dimensiune

Dimensiunea unui program

Pentru un program \mathcal{P} , vom defini dimensiunea acestuia ca fiind suma dimensiunilor tuturor instructiunilor acestui program:

$$\text{size}(\mathcal{P}) = \sum_{i \in \mathcal{P}} \text{instruction_size}(i)$$

Unde prin $\text{instruction_size}(i)$ intelegem numarul de octeti ocupati de instructiunea i .

De exemplu, pentru limbajul Java, instructiunea *invokedynamic* ocupa 5 octeti, in timp ce instructiunea *dmul* ocupa un singur octet.

Comparare bazata pe dimensiunea programelor

Pentru doua programe \mathcal{P} si \mathcal{Q} , vom spune ca \mathcal{P} este mai mic decat \mathcal{Q} ddaca $\text{size}(\mathcal{P}) < \text{size}(\mathcal{Q})$.

Similar ca la metrica de viteza, putem defini o relatie de ordine pe multimea programelor.

Problema optimizarii pe baza metricii de dimensiune

Avand definita relatia de ordine, problema optimizarii pe baza metricii de dimensiune este aceeaasi ca la viteza:

Dandu-se un program \mathcal{P} , sa se gaseasca \mathcal{Q} ca cel mai mic program echivalent cu \mathcal{P} :

$$\operatorname{argmin}_{\mathcal{Q}} \mathcal{P} \text{ echivalent cu } \mathcal{Q}$$

2.4 Discutie asupra metricilor

Pentru cele mai multe cazuri, cele doua metrice sunt corelate – o reducere a timpului de rulare aduce cu ea si o reducere a dimensiunii programului.

Totodata, exista cazuri cand cele doua metrice sunt contrare. Un exemplu clasic este tehnica de "derularea buclelor" (eng. loop unrolling). Aceasta consta in explicitarea unei bucle cu un numar cunoscut de iteratii:

Programul

```
s = 0
for i = 1:10:
    s = inc(s)
```

va fi optimizat pentru viteza in

```
s = 0
s = inc(s))
...
s = inc(s))
```

in timp ce aceasta optimizare va creste numarul de instructiuni al programului, deci si dimensiunea acestuia.

Deoarece cele mai multe programe utilizate nu ruleaza pe medii constranse de memorie, tipul de optimizare folosit aproape intotdeauna este cel de viteza: este mult mai util daca un program ruleaza de 2 ori mai repede, decat daca acesta ocupa de 2 ori mai putin.

Acest lucru se datoreaza faptului ca performanta memoriei (pretul per unitate de memorie) a continuat sa scada in ultimul deceniu, in timp ce performanta procesoarelor (numarul de instructiuni executate per secunda) a stagnat.

Asa cum se poate observa in figura 2.1, trendul care urma legea lui Moore [10] a inceput sa se opreasca. Pe de alta parte, eficienta memoriei calculatoarelor si-a continuat trendul de crestere, asa cum se poate observa in continuare sa creasca, asa cum se poate observa in figura 2.2.

2.4. Discutie asupra metricilor

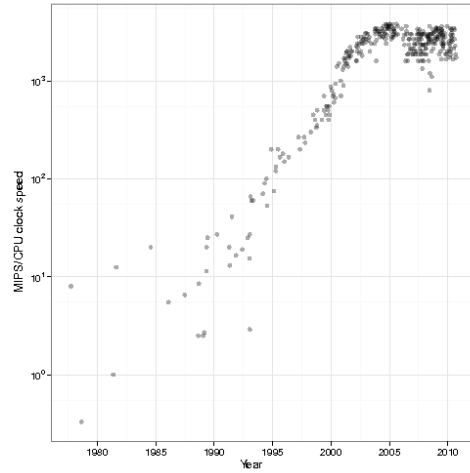


Figure 2.1: Evolutia puterii de procesare[7]

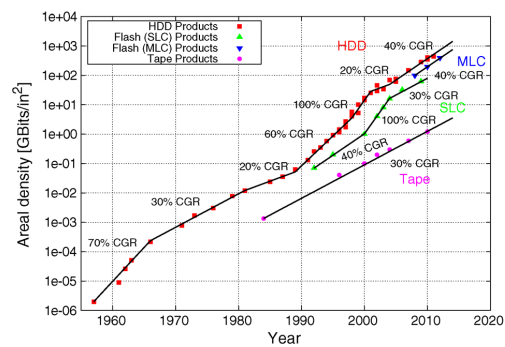


Figure 2.2: Evolutia puterii de procesare[8]

Optimizari de dimensiune

3.1 Eliminarea functiilor nefolosite

Aceasta lucrare contine o abordare de optimizare a dimensiunii programelor bazata pe eliminarea functiilor nefolosite.

Desi metrica principala este aceea de dimensiune, reducerea numarului de instructiuni ale programului poate avea si beneficii asupra vitezei de executie, din cauza interactiunilor cu cache-ul calculatoarelor. Pe de alta parte, acest beneficiu este destul de minor, si nu reprezinta principala motivatie.

In continuare, voi descrie conceptele necesare pentru a intelege cum putem implementa acest fel de optimizare.

3.2 Functie/Metoda

In domeniul limbajelor de programare, o functie \mathcal{F} este formata dintr-o colectie de instructiuni tratate ca un intreg, impreuna cu un protocol pentru executarea acelor instructiuni.

O metoda \mathcal{M} reprezinta o functie asociata unei clase.

In limbajul Java este imposibil sa avem o functie care sa nu apartina unei metode. Desi definitiile nu sunt echivalente, deoarece in Java nu exista functii propriu-zise, ci doar metode, termenii de functie si de metoda sunt considerati interschimbabili.

Protocolul de executare a functiilor variaza de la limbaj la limbaj si nu este important pentru scopurile noastre.

De exemplu, functia f

```
0 def f(a, b, c):  
1     a = a + b
```

```
2      return c
```

contine 2 instructiuni, corespunzatoare liniilor 1-2:

(i_1) $a = a + b$

(i_2) $return\ c$

Desi in acest exemplu functia \mathcal{F} incepe de pe pozitia 0, intr-un program format din mai multe functii locul de inceput al functiei variaza (indicele primei instructiuni).

Vom spune ca doua instructiuni sunt egale daca se afla pe aceeasi linie. i.e., reprezinta aceeasi pozitie in program.

Pentru programul format din

```
0 def g(a, b, c):
1     a = a + b
2     a = a * b
3     return a
4 def f(a, b, c):
5     a = a + b
6     return c
```

instructiunile i_1 si i_5 **nu** sunt egale.

Vom spune ca o instructiune i apartine functiei \mathcal{F} ddaca exista o linie a lui \mathcal{F} unde putem gasi instructiunea respectiva.

3.3 Punctul de intrare principal

Fie \mathcal{P} un program, executat in ordine secventiala. Punctul principal de intrare al lui \mathcal{P} reprezinta locul de unde incepe executia programului – prima instructiune executata.

Acest loc va fi notat cu `main`.

3.4 Sirul de executie al unui program

Un sir de executie S al programului \mathcal{P} reprezinta o inaltuire finita de instructiuni executate secvential, incepand cu `main` si terminandu-se cu ultima instructiune executata de catre \mathcal{P} inainte ca programul sa se termine. Pentru ca un sir de executie S sa fie valid, trebuie sa existe un input pe care, daca rulam programul, acesta sa execute fix instructiunile lui S .

3.5 Functii nefolosite

O functie a unei clase poate fi eliminata daca nu exista niciun sir de executie valid al programului care sa treaca prin acea functie.

Vom nota cu $elim(\mathcal{F}) = 1$ daca functia \mathcal{F} poate fi eliminata deoarece este nefolosita.

Cu alte cuvinte, $elim(\mathcal{F}) = 1$ ddaca

Pentru oricare \mathcal{S} sir de executie, nu exista i din \mathcal{S} care sa faca parte din corpul functiei \mathcal{F} .

3.5.1 Sirurile de executie - in practica

Problema determinarii tuturor sirurilor de executie ale unui program este o problema grea, intrucat aceasta ar implica rularea programului pe fiecare input posibil.

Din cauza ca unele programe pot sa fie definite doar partial (comportamentul lor sa fie nedefinit pe anumite clase de input), aceasta problema poate fi echivalenta cu Problema Opririi (eng. "The Halting Problem") [6]: nu avem cum sa stim daca un input al programului este bun sau nu fara sa rulam programul, insa nu putem determina daca un program se va termina vreodata.

Deoarece problema opririi este intructabila, determinarea tuturor sirurilor de executie posibile ale lui program arbitrar este de asemenea o problema intructabila.

In schimb, aceasta lucrare va construi o aproximare – un "supersir" de executie format dintr-o superpozitie a tuturor sirurilor de executie existente, inclusiv pe cele invalide (pentru care nu exista un input care sa le genereze).

De exemplu, pentru programul

```

1 def main():
2     if False:
3         f()
4
5 def f():
6     if True:
7         return
8     g()
9
10 def g():
11     pass
12
13 def h():

```

sirul de executie folosit in problema noastra va contine si secventa core-spunzatoare lantului de apeluri $main() \rightarrow f()$, cat si lantului $main() \rightarrow f() \rightarrow g()$, chiar daca acestea sunt invalide.

Totodata, sirul de executie generat **nu** va contine secventa $main() \rightarrow h()$, sau orice secventa care sa il contina pe h , din cauza ca aceste secvente nu sunt siruri de executie (nu exista nicio secventa de instructiuni secventiale care sa porneasca din functia $main$ si sa ajunga in functia h).

3.5.2 Graful apelurilor de functii

Vom construi un graf \mathcal{G} al metodelor: fiecarui nod ii va corespunde o metoda prezenta in program, iar fiecare metoda va avea un singur nod corespunzator.

Supersirul de executie considera toate secventele de instructiuni dintr-o metoda, chiar daca acestea sunt invalide. Prin urmare, toate posibilele cai de apel vor fi considerate de catre acesta.

Asadar, putem reduce problema constructiei supersirului la problema construirii grafului \mathcal{G} .

In acest graf, exista o muchie de la metoda F la metoda G daca in secventa de instructiuni a lui F (corpul functiei) exista un apel catre functia G .

Avand acest graf generat, putem computa multimea \mathcal{M} a metodelor care sunt accesibile pornind din nodul corespunzator functiei care contine punctului principal de intrare. Pentru a optimiza programul, vom elimina toate metodele care nu apartin acestei multimi.

Demonstratie ca acest procedeu este corect:

Lemma 3.1 *Fie m o metoda care nu apartine lui \mathcal{M} .*

Acest fapt inseamna ca in supersirul de executie nu exista nicio instructiune care sa apartina lui m .

Cum supersirul de executie include toate sirurile de executie valide, inseamna ca nu exista niciun sir de executie valid care, la un moment dat, sa apeleze functia m .

Prin urmare, programul obtinut prin eliminarea functiei m va fi echivalent cu programul initial.

3.5.3 Algoritmul pentru eliminarea functiilor

Pentru a construi graful, trebuie sa putem deduce pentru fiecare metoda care sunt metodele pe care aceasta le apeleaza. Acest lucru este dependent

de limbajul asupra caruia se aplica optimizarea, asadar il vom considera deja implementat.

Putem considera astfel functia

```
def direct_calees(m: Method) -> [Method]
    return all methods directly called by m.
```

ca fiind la dispozitia noastra.

Pentru a forma multimea metodelor accesibile din main, putem utiliza o parcurgere in latime a grafului.

```
def reachable_methods(main: Method) -> [Method]:
    coada = [main]
    at = 0
    while at < size(coada):
        m = coada[at]
        at = at + 1
        for next in direct_calees(m):
            if next not in coada:
                coada.push(next)
    return coada
```

Avand multimea generata, ramane doar sa eliminam functiile care nu fac partea din ea:

```
def optimize_for_size(p: Program) -> Program:
    main = p.main_method()
    used_methods = reachable_methods(main)
    for m in p.all_methods():
        if m not in used_methods:
            p.remove_method(m)
    return p
```

Optimizarea limbajului Java

In prima parte, vom detalia limbajul Java si modul de functionare a acestuia. In a doua parte, vom descrie cum putem implementa optimizarea eliminarii de metode nefolosite in limbajul Java.

4.1 Limbajul Java

Java este un limbaj de programare orientat pe obiecte. Acesta a fost dezvoltat de catre Sun Microsystems (acum Oracle), iar prima versiune a aparut in anul 1995.

Java s-a bazat pe sintaxa limbajului C, si a introdus notiunea de “scrie o data, ruleaza peste tot” (eng. “write once, run everywhere”). Spre deosebire de C si de C++, care trebuiesc compilate pentru fiecare platforma tinta, Java a avut avantajul ca trebuie compilat o singura data, si va merge garantat pe toate platformele suportate de limbaj.

4.2 Java Bytecode

Solutia limbajului Java pentru a fi independent de platforma este de transforma codul intr-o reprezentare intermediara, in loc de direct in cod binary pentru o anumita arhitectura .

Compilerul Java (javac), transforma codul Java intr-un limbaj intermediar, numit Java Bytecode.

Acest limbaj este un limbaj low-level, destinat in mod exclusiv procesarii de catre masini, spre deosebire de codul Java, care este destinat oamenilor.

Dupa ce compilerul a procesat codul Java, provenit din fisere .java in format text, acesta salveaza rezultatul in fisiere de tip clasa (.class) in format binar.

4.3 JVM

Odata generate fisierele binare, acestea sunt executate pe o masina virtuala specifica limbajului Java - numita JVM (eng. Java Virtual Machine).

Aceasta masina virtuala are rolul de a citi fisierele de clasa binare si de a le interpreta.

Masina virtuala este implementata ca o "masina cu stiva" (eng. stack machine), unde toate instructiunile limbajului bytecode interactioneaza cu datele de pe o stiva controlata de aplicatie.

Masina virtuala insusi este implementata in C/C++, si este compilata in cod binar direct, dependent de arhitectura. Dezvoltatorii limbajului Java sunt responsabili pentru corectitudinea si siguranta masinii virtuale, in timp ce dezvoltatorii de aplicatii Java au garantia ca daca codul lor Java este corect, atunci acesta va rula la fel, deterministic, pe orice platforma.

In acest regard, limbajul Java poate fi vazut ca un limbaj interpretat. Comparand cu alte limbaje populare interpretate, ca de exemplu Python, Ruby, sau Perl, ne-am astepta ca si Java sa fie la fel de incet ca acestea [1]. Totusi, Java obtine performante mult mai bune decat acestea. Acest fapt se datoreaza compilarii tocmai-la-timp (eng. just-in-time), in care atunci cand interpretorul observa o secventa de cod care este interpretata repetitiv de foarte multe ori, va genera direct cod binary pentru aceasta.

4.4 Fisierele clasa

Fisierele de clasa Java sunt formate din 10 sectiuni[2]:

1. Constanta magica.
2. Versiunea fisierului.
3. Constantele clasei.
4. Permisuniile de acces.
5. Numele clasei din fisier.
6. Numele superclasei.
7. Interfetele pe care clasa le implementeaza.
8. Campurile clasei.
9. Metodele clasei.
10. Atribute ale clasei.

In continuare voi da o scurta descriere a formatului sectiunilor.

4.5 Sectiunile fisierelor clasa

4.5.1 Magic

Toate fiserele clasa trebuiesc sa inceapa cu un numar denumit constanta magica. Acesta este folosit pentru a identifica in mod unic ca acestea sunt intradevar fisiere clasa. Numarul magic are o valoare memorabila: reprezentarea hexadecimala este 0xCAFEFEBABE,

4.5.2 Versiunea

Versiunea unui fisier clasa este data de doua valori, versiunea majora M si versiunea minora m . Versiunea clasei este atunci reprezentata ca $M.m$. (e.g., 45.1). Aceasta este folosita pentru a mentine compatibilitatea in cazul modificarilor masinii virtuale care interpreteaza clasa sau ale compilatorului care o genereaza.

4.5.3 Constantele clasei

Tabela de constante este locul unde sunt stocate valorile literale constante ale clasei:

- Numere intregi.
- Numere cu virgula mobula.
- Siruri de caractere, care pot reprezenta la randul lor:
 - Nume de clase.
 - Nume de metode.
 - Tipuri ale metodelor.
- Informatii compuse din datele anterioare:
 - Referinta la o metoda a unei clase.
 - Referinta la o constanta a unei clase.

Toate celelalte tipuri de date compuse, cum ar fi metodele sau campurile, vor contine indcsi in tabela de constante.

4.5.4 Permisuniile de acces

Aceste permisiuni constau intr-o masca de bitsi, care reprezeinta operatiile permise pe aceasta clasa:

- daca clasa este publica, si poate fi accesta din afara pachetului acesteia.
- daca clasa este finala, si daca poate fi extinsa.

- daca invocarea metodelor din superclasa sa fie tratata special.
- daca este de fapt o interfata, si nu o clasa.
- daca este o clasa abstracta si nu poate fi instatiata.

4.5.5 Clasa curenta

Reprezinta un indice in tabela de constante, unde sunt stocate informatii despre clasa curenta.

4.5.6 Clasa super

Reprezinta un indice in tabela de constante, cu informatii despre clasa din care a mostenit clasa curenta. Daca este 0, inseamna ca clasa curenta nu mosteneste nimic: singura clasa fara o superclasa este clasa Object.

E.g. pentru

```
public class MyClass extends S implements I
```

Indicele corespunde lui S.

4.5.7 Interfetele

Reprezinta o colectie de indici in tabela de constante. Fiecare valoare de la acei indici reprezinta o interfata implementata in mod direct de catre clasa curenta. Interfetele apar in ordinea declarata in fisierele java.

E.g. pentru

```
class MyClass extends S implements I1, I2
```

Primul indice ar corespunde lui I1, iar al doilea lui I2.

4.5.8 Campurile

Reprezinta informatii despre campurile (eng. fields) clasei:

- Permisunile de acces: daca este public sau privat, etc.
- Numele campului.
- Tipul campului.
- Alte attribute: daca este deprecata, daca are o valoare constanta, etc.

4.5.9 Metodele

Reprezinta informatii despre toate metodele clasei, inclusiv constructorii:

- Permisii de acces: daca este public sau privat, daca este finala, daca este abstracta.
- Numele metodei.
- Tipul metodei.
- In caz ca nu este abstracta, byte codul metodei.
- Alte attribute:
 - Ce exceptii poate arunca.
 - Daca este deprecata.

Codul metodei este partea cea mai importanta, iar formatul acestuia urmeaza sa fie detaliat ulterior.

4.5.10 Atributele

Reprezinta alte informatii despre clasa, cum ar fi:

- Clasele definite in interiorul acesteia.
- In caz ca este o clasa anonima sau definita local, metoda in care este definita.
- Numele fisierul sursa din care a fost compilata clasa.

In continuare, voi descrie din punct de vedere tehnic tipurile de date intalnite in fisierele de clasa:

4.5.11 Tipurile de baza

In formatul fisierelor clasa exista trei tipuri de baza, toate bazate pe intregi. In caz ca un intreg are mai multi octeti, acestia au ordinea de big-endian: cel mai semnificativ octet va fi mereu primul in memorie.

Nume	Semantica	Echivalentul in C
u1	intreg pe un octet, fara semn	unsigned char sau uint8_t
u2	intreg pe doi octeti, fara semn	unsigned short sau uint16_t
u4	intreg pe un octet, fara semn	unsigned int sau uint32_t

In codul sursa al proiectului, acestea sunt tratate astfel:

```
using u1 = uint8_t;
```

```
using u2 = uint16_t;  
using u4 = uint32_t;
```

4.5.12 Tipuri de date compuse

Fiecare constanta din tabela de constante incepe cu o eticheta de 1 octet, care reprezinta datele si tipul structurii. Continutul acesteia variaza in functie de eticheta, insa indiferent de eticheta, continutul trebuie sa aiba cel putin 2 octeti.

Aproape toate tipurile de constante ocupa un singur slot in tabela. Din motive istorice, unele constante ocupa doua sloturi.

Totodata, tot din motive istorice, tabela este indexata de la 1, si nu de la 0, cum sunt celelalte.

4.5.13 Tipurile de constante

CONSTANT_Class

Corespunde valorii etichetei de 7 si contine un indice spre un alt camp in tabela de constante, de tipul `CONSTANT_Utf8` - un sir de caractere. Acel sir de caractere va contine numele clasei.

CONSTANT_Fieldref

Corespunde valorii etichetei de 9 si contine o referinta spre campul unei clase. Referinta conta in doi indici, amandoi care arata spre tabela de constante. Primul indice arata spre o constanta `CONSTANT_Class`, care reprezinta clasa sau interfata careia apartine metoda. Al doilea indice arata spre o constanta `CONSTANT_NameAndType`, care contine informatii despre numele si tipul campului.

CONSTANT_Methodref

Corespunde valorii etichetei de 10 si contine o referinta spre metoda unei clase. Are o structura identica cu `CONSTANT_Fieldref`, doar ca primul indice arata neaparat spre o clasa, in timp ce al doilea indice arata spre numele si tipul metodei.

CONSTANT_InterfaceMethodref

Corespunde valorii etichetei de 11 si contine o referinta spre metoda unei interfete. Are o structura identica cu `CONSTANT_Methodref`, doar ca primul indice arata spre o interfata.

CONSTANT_String

Corespunde valorii etichetei de 8 si reprezinta un sir de caractere. Contine un indice, catre o structura de tipul `CONSTANT_Utf8`.

CONSTANT_Integer

Corespunde valorii etichetei de 3 si contine un intreg pe 4 octeti.

CONSTANT_Float

Corespunde valorii etichetei de 4 si contine un numar cu virgula mobila pe 4 octeti.

CONSTANT_Long

Corespunde valorii etichetei de 5 si contine un intreg pe 8 octeti. Din motive istorice, ocupa 2 spatii in tabela de constante.

CONSTANT_Double

Corespunde valorii etichetei de 6 si contine un numar cu virgula mobila pe 8 octeti. Din motive istorice, ocupa 2 spatii in tabela de constante.

CONSTANT_NameAndType

Corespunde valorii etichetei de 12. Descrie numele si tipul unui camp sau al unei metode, fara informatii despre clasa. Contine doi indici, amandoi catre structuri de tipul `CONSTANT_Utf8`. Primul reprezinta numele, iar al doilea tipul.

CONSTANT_Utf8

Corespunde valorii etichetei de 1. Reprezinta un sir de caractere encodat in formatul UTF-8. Contine un intreg `length`, de tipul `u2`, si apoi `length` octeti care descriu sirul in sine. Din cauza ca este encodat ca UTF-8, un singur caracter poate fi format din mai multi octeti.

CONSTANT_MethodHandle

Corespunde valorii etichetei de 15 si contine o referinta catre un camp, o metoda de clasa, sau o metoda de interfata.

CONSTANT_MethodType

Corespunde valorii etichetei de 16 si contine un indice catre o constanta `CONSTANT_Utf8`, ce reprezinta tipul unei metode.

CONSTANT_InvokeDynamic

Corespunde valorii etichetei de 18 si este folosit de catre JVM pentru a invoca o metoda polimorfica.

In cod C++, am reprezentat cp_info astfel:

```
struct cp_info {
    enum class Tag : u1 {
        CONSTANT_Class = 7,
        CONSTANT_Fieldref = 9,
        CONSTANT_Methodref = 10,
        CONSTANT_InterfaceMethodref = 11,
        CONSTANT_String = 8,
        CONSTANT_Integer = 3,
        CONSTANT_Float = 4,
        CONSTANT_Long = 5,
        CONSTANT_Double = 6,
        CONSTANT_NameAndType = 12,
        CONSTANT_Utf8_info = 1,
        CONSTANT_MethodHandle = 15,
        CONSTANT_MethodType = 16,
        CONSTANT_InvokeDynamic = 18,
    };

    Tag tag;
    std::vector<u1> data;
};
```

Iar structurile folosite pentru obiectivul propus au fost reprezentate astfel:

```
struct CONSTANT_Methodref_info {
    cp_info::Tag tag;
    u2 class_index;
    u2 name_and_type_index;
};

struct CONSTANT_Class_info {
    cp_info::Tag tag;
    u2 name_index;
};

struct CONSTANT_NameAndType_info {
    cp_info::Tag tag;
    u2 name_index;
    u2 descriptor_index;
};
```

field_info Fiecare camp din cadrul unei clase este reprezentat printr-o structura de tipul `field_info`.

In cod C++, aceasta structura a fost reprezentata astfel:

```
struct field_info {
    u2 access_flags;
    u2 name_index;
    u2 descriptor_index;
    u2 attributes_count;
    std::vector<attribute_info> attributes;
};
```

Unde:

- `name_index` este o intrare in tabela de constante unde se afla o constanta de tipul `CONSTANT_Utf8`.
- `descriptor_index` arata spre o constanta de tipul `CONSTANT_Utf8` si reprezinta tipul campului.

method_info Fiecare metoda a unei clase/interfete este descrisa prin aceasta structura.

In cod C++, am implementat-o asa:

```
struct method_info {
    u2 access_flags;
    u2 name_index;
    u2 descriptor_index;
    u2 attributes_count;
    std::vector<attribute_info> attributes;
};
```

Unde `name_index` si `descriptor_index` au aceeasi interpretare ca si la `field_info`.

Daca metoda nu este abstracta, atunci in vectorul `attributes` se va gasi un atribut de tipul `Code`, care contine bytecode-ul corespunzator acestei metode.

attribute_info In C++, a fost implementata astfel:

```
struct attribute_info {
    u2 attribute_name_index;
    u4 attribute_length;
    std::vector<u1> info;
};
```

Numele atributului determina modul in care octetii din vectorul info sunt interpretati. Pentru intentiile noastre, atributul de interes este cel de cod:

```
struct Code_attribute {
    u2 attribute_name_index;
    u4 attribute_length;

    u2 max_stack;
    u2 max_locals;

    u4 code_length;
    std::vector<u1> code;

    u2 exception_table_length;
    struct exception {
        u2 start_pc;
        u2 end_pc;
        u2 handler_pc;
        u2 catch_type;
    };
    std::vector<exception> exception_table; // of
        length exception_table_length.
    u2 attributes_count;
    std::vector<attribute_info> attributes; // of
        length attributes_count.
};
```

Aceasta structura este esentiala pentru implementarea optimizarii, intrucat ea ne permite sa determinam metodele apelate din cadrul unei secvente de cod. In continuare, o voi descrie detaliat:

- `max_stack`: Reprezinta adancimea maxima a stivei masinii virtuale cand aceasta bucata de cod este interpretata.
- `max_locals`: Reprezinta numarul maxim de variabile locale alocate in acelasi timp cand aceasta bucata de cod este interpretata.
- `code`: Codul metodei.
- `exception_table`: Exceptiile pe care le poate arunca metoda.

Code

Vectorul `code` din cadrul atributului `Code` reprezinta bytecode-ul propriu-zis al metodei.

Acest vector contine instructiunile care sunt executate de catre masina virtuala.

JVM-ul ruleaza ca o masina cu stiva, iar toate instructiunile opereaza pe aceasta stiva. Reultatul rularii unei instructiuni este modificarea stivei: scoaterea si adaugarea de elemente in varful acesteia.

Instructiunile au in general formatul [3]:

```
nume_instr  
operand1  
operand2  
...
```

cu un numar variabil de operanzi, prezenti in mod explicit in vectorul de cod.

Fiecarui instructiuni ii corespunde un octet, denumit opcode. Fiecare operand este fie cunoscut la compilare, fie calculat in mod dinamic la rulare.

Cele mai multe operatii nu au niciun operand dat in mod explicit la nivelul instructiunii: ele lucreaza doar cu valorile din varful stivei la momentul executarii codului.

De exemplu:

Instructiunea `imul` are octetul 104 sau 0x68. Acestea da pop la doua valori din varful stivei: `value1` si `value2`. Amandoua valorile trebuie sa fie de tipul `int`. Rezultatul este inmultirea celor doua valori: `result = value1 * value2`, si este pus in varful stivei.

Dintre cele peste o suta de instructiuni, noi suntem preocupati doar de 5 dintre acestea: cele care au de a face cu invocarea unei metode.

invokedynamic

Format:

```
invokedynamic  
index1  
index2  
0  
0
```

Opcode-ul corespunzator acestei instructiuni este 186 sau 0xba.

Index1 si index2 sunt doi octeti sunt compusi in

```
index = (index1 << 8) | index2
```

Unde << reprezinta shiftare pe bitsi, iar | reprezinta operatia de sau pe bitsi.

Indicele compus reprezinta o intrare in tabela de constante. La locatia respectiva trebuie sa se afle o structura de tipul `CONSTANT_MethodHandle`

invokeinterface

Format:

```
invokeinterface
index1
index2
count
0
```

Opcodul corespunzator este 185 sau 0xb9. `index1` si `index2` sunt folositi, in mod similar ca la `invokedynamic`, pentru a construi un indice in tabela de constante.

La pozitia respectiva in tabela, trebuie sa se regaseasca o structura de tipul `CONSTANT_Methodref`.

`count` trebuie sa fie un octet fara semn diferit de 0. Acest operand descrie numarul argumentelor metodei, si este necesar din motive istorice: aceasta informatie poate fi dedusa din tipul metodei.

TODO(ericpts): add resolution order.

invokespecial

Format:

```
invokespecial
index1
index2
```

Opcodul corespunzator este 183 sau 0xb7. La fel ca la `invokeinterface`, este format un indice in tabela de constante, catre o structura `CONSTANT_Methodref`.

Aceasta instructiune este folosita pentru a invoca constructorii claselor.

invokestatic

Format:


```
invokestatic  
index1  
index1
```

Opcode-ul corespunzator este 184 sau 0xb8. Instructiunea este invocata pentru a invoke o metoda statica a unei clase.

La fel ca la `invokeinterface`, este construit un indice compus, si folosit pentru a indexa tabela de constante.

invokevirtual

Format:

```
invokevirtual  
index1  
index1
```

Opcode-ul corespunzator este 182 sau 0xb6, iar interpretarea este la fel ca la `invokeinterface`.

Aceasta este cea mai comuna instructiune de invocare de functii.

Dupa ce numele si tipul metodei, cat si clasa `C` de care apartine aceasta sunt rezolvate, masina virtuala cauta metoda respectiva in clasa referentiata. In caz ca o gaseste, cautarea se termina. In caz negativ, JVM va continua cautarea recursiv din superclasa lui `C`.

In C++, am reprezentat aceste instructiuni de interes astfel:

```
enum class Instr {  
    invokedynamic = 0xba,  
    invokeinterface = 0xb9,  
    invokespecial = 0xb7,  
    invokestatic = 0xb8,  
    invokevirtual = 0xb6,  
};
```

4.5.14 ClassFile

Folosind definitiile anterioare, putem descrie un fisier de clasa binar in C++:

```
struct ClassFile {  
    u4 magic; // Should be 0xCAFEFEBABE.
```

```
    u2 minor_version;
    u2 major_version;

    u2 constant_pool_count;
    std::vector<cp_info> constant_pool;

    u2 access_flags;

    u2 this_class;
    u2 super_class;

    u2 interface_count;
    std::vector<interface_info> interfaces;

    u2 field_count;
    std::vector<field_info> fields;

    u2 method_count;
    std::vector<method_info> methods;

    u2 attribute_count;
    std::vector<attribute_info> attributes;
};
```

Pentru a vedea un fisier clasa analizat in detaliu, va puteti uita la appendix-ul studiu de caz.

4.5.15 Determinarea punctului de intrare

Un proiect Java este format dintr-o multime de clasa. Punctul main al proiectului este reprezentat de functia denumita main [4], cu antetul

```
public static void main(String [] args)
```

Intr-un proiect trebuie sa exista o singura astfel de metoda. In implementarea lucrarii, aceasta operatie este realizata de catre clasa Project:

```
Method Project::main_method() const;
```

Pentru a gasi metoda main, sunt scanate toate fiserele clasa care fac parte din proiect, si sunt analizate listele cu metode ale acestora.

Acesta este pseudocodul pentru aceasta operatie:

```
def main_method(p: Proiect):
    ret = None
    for classfile in p.classfiles:
        if "main" in p.methods():
            if ret:
                assert Fals, "Am gasit mai multe
                             metode main!".
            ret = p.method_of_name("main")
    if not ret:
        assert Fals, "Proiectul trebuie sa aiba o
                     metoda main!".
    return ret
```

Implementarea optimizarii

5.1 Deserializare

Prima problema intalnita in construirea optimizatorului este serializarea si deserializarea fisierelor clasa. Problema aceasta a fost rezolvata folosind clasa `ClassReader`:

```
#pragma once

#include <cassert>
#include <cstring>
#include <fstream>
#include <iostream>
#include <sstream>
#include <vector>

#include "bytesparser.h"
#include "classfile.h"
#include "types.h"

/// This class handles the parsation (deserialization
    and serialization) of
/// Java's .class files.
/// Normal usage should be:
/// 1. Reading the binary data (for example, from a
    file on disk)
/// 2. Instantiating this ClassReader.
/// 3. Parsing the actual file.
struct ClassReader {
    private:
```

```
    /// The binary representation of the class being
    /// parser.
    BytesParser m_bparser;

    /// The class file that is being populated as the
    /// parsing progresses.
    ClassFileImpl m_cf;

public:
    /// Initialize the reader, with the binary 'data'
    /// of the class file.
    ClassReader(std::vector<uint8_t> data);

    /// Parse an entire class file.
    /// This is the method that you most likely want
    /// to use.
    ClassFileImpl deserialize();

private:
    /// Parses a constant from the data buffer, and
    /// returns the data
    /// and how many slots it takes up in the
    /// constant table.
    cp_info parse_cp_info();

    /// Parses a field_info struct from the data
    /// buffer.
    field_info parse_field_info();

    /// Parses a method_info struct from the data
    /// buffer.
    method_info parse_method_info();

    /// Asserts that 'idx' is an index into the
    /// constant pool, tagged with
    /// 'tag'.
    void expect_cpool_entry(int idx, cp_info::Tag tag
        ) const;
};
```

.1 Appendix - Studiu de caz

In continuare, voi exemplifica structura unui fisier clasa cu un exemplu.

Codul Java este urmatorul:

```
public class Main {
    public static void main(String[] args) {
        System.out.println("project1 - hello world");
        foo();
    }

    public static void foo() {
        System.out.println("project1 - foo()");
    }
}
```

Compilatorul folosit este openjdk-11. Clasa a fost utilizata folosind utilitarul javap [5], care este de asemenea inclus in pachetul openjdk-11.

In primul rand, tabela de constante:

```
Constant pool:
  #1 = Methodref          #8.#18          // java/
    lang/Object."<init>":()V
  #2 = Fieldref           #19.#20          // java/
    lang/System.out:Ljava/io/PrintStream;
  #3 = String              #21              // project1
    - hello world
  #4 = Methodref          #22.#23          // java/io/
    PrintStream.println:(Ljava/lang/String;)V
  #5 = Methodref          #7.#24           // Main.foo
    :()V
  #6 = String              #25              // project1
    - foo()
  #7 = Class               #26              // Main
  #8 = Class               #27              // java/
    lang/Object
  #9 = Utf8                <init>
 #10 = Utf8                ()V
 #11 = Utf8                Code
 #12 = Utf8                LineNumberTable
 #13 = Utf8                main
 #14 = Utf8                ([Ljava/lang/String;)V
 #15 = Utf8                foo
 #16 = Utf8                SourceFile
 #17 = Utf8                Main.java
 #18 = NameAndType         #9:#10          // "<init
    >":()V
```

5. IMPLEMENTAREA OPTIMIZARII

```
#19 = Class                #28                // java/
    lang/System
#20 = NameAndType          #29:#30            // out:
    Ljava/io/PrintStream;
#21 = Utf8                 project1 - hello world
#22 = Class                #31                // java/io/
    PrintStream
#23 = NameAndType          #32:#33            // println
    :(Ljava/lang/String;)V
#24 = NameAndType          #15:#10            // foo:()V
#25 = Utf8                 project1 - foo()
#26 = Utf8                 Main
#27 = Utf8                 java/lang/Object
#28 = Utf8                 java/lang/System
#29 = Utf8                 out
#30 = Utf8                 Ljava/io/PrintStream;
#31 = Utf8                 java/io/PrintStream
#32 = Utf8                 println
#33 = Utf8                 (Ljava/lang/String;)V
```

In acest format, namespace-urile imbricate sunt reprezentate prin /.

Informatii despre clasa:

```
Classfile Main.class
  Last modified May 28, 2018; size 520 bytes
  MD5 checksum 248b729dfe4b4bc8da895944d30fdc28
  Compiled from "Main.java"
public class Main
  minor version: 0
  major version: 55
  flags: (0x0021) ACC_PUBLIC, ACC_SUPER
  this_class: #7                // Main
  super_class: #8                // java/
    lang/Object
  interfaces: 0, fields: 0, methods: 3, attributes: 1
```

Constructorul clasei:

```
{
  public Main();
    descriptor: ()V
    flags: (0x0001) ACC_PUBLIC
    Code:
      stack=1, locals=1, args_size=1
      0: aload_0
```



```
1: invokespecial #1          //
   Method java/lang/Object.<init>:()V
4: return
LineNumberTable:
  line 1: 0
```

Metoda main(String[] args):

```
public static void main(java.lang.String[]);
descriptor: ([Ljava/lang/String;)V
flags: (0x0009) ACC_PUBLIC, ACC_STATIC
Code:
  stack=2, locals=1, args_size=1
    0: getstatic      #2          // Field
      java/lang/System.out:Ljava/io/PrintStream;
    3: ldc             #3          // String
      project1 - hello world
    5: invokevirtual  #4          // Method
      java/io/PrintStream.println:(Ljava/lang/
      String;)V
    8: invokestatic   #5          // Method
      foo:()V
   11: return
LineNumberTable:
  line 3: 0
  line 4: 8
  line 5: 11
```

Metoda foo():

```
public static void foo();
descriptor: ()V
flags: (0x0009) ACC_PUBLIC, ACC_STATIC
Code:
  stack=2, locals=0, args_size=0
    0: getstatic      #2          // Field
      java/lang/System.out:Ljava/io/PrintStream;
    3: ldc             #6          // String
      project1 - foo()
    5: invokevirtual  #4          // Method
      java/io/PrintStream.println:(Ljava/lang/
      String;)V
    8: return
LineNumberTable:
  line 8: 0
```

5. IMPLEMENTAREA OPTIMIZARII

line 9: 8

Bibliography

- [1] <https://github.com/trizen/language-benchmarks>.
- [2] <https://docs.oracle.com/javase/specs/jvms/se7/html/jvms-4.html>.
- [3] <https://docs.oracle.com/javase/specs/jvms/se7/html/jvms-6.html>.
- [4] <https://docs.oracle.com/javase/tutorial/getStarted/application/index.html#MAIN>.
- [5] <https://docs.oracle.com/javase/7/docs/technotes/tools/windows/javap.html>.
- [6] L Burkholder. The halting problem. *SIGACT News*, 18(3):48–60, April 1987.
- [7] Colin Gillespie. CPU and GPU trends over time. <https://csgillespie.wordpress.com/2011/01/25/cpu-and-gpu-trends-over-time/>.
- [8] K. Goda and M. Kitsuregawa. The history of storage systems. *Proceedings of the IEEE*, 100(Special Centennial Issue):1433–1440, May 2012.
- [9] Rob Sayre. Dead code elimination for beginners. <http://chris.improbable.org/2010/11/17/dead-code-elimination-for-beginners/>, 2010. [Online; accessed 4-June-2018].
- [10] Robert R. Schaller. Moore’s law: Past, present, and future. *IEEE Spectr.*, 34(6):52–59, June 1997.

- [11] Wikipedia contributors. Dead code elimination — Wikipedia, the free encyclopedia. https://en.wikipedia.org/w/index.php?title=Dead_code_elimination&oldid=841070703, 2018. [Online; accessed 4-June-2018].