

Tartalomjegyzék

Bevezetés.....	2
Felhasználói dokumentáció.....	3
A program célja.....	3
A felhasznált módszerek.....	3
Hardver követelmények.....	3
Üzembe helyezés.....	3
A program kezelése.....	3
Felhasználói felület.....	3
A bemeneti fájlok szintaxisa.....	3
A program futása során fellépő hibaüzenetek.....	11
Fejlesztői dokumentáció.....	12
A program feladata.....	12
Megkötések.....	12
A felhasznált módszerek.....	13
Osztálydiagram.....	13
Az egyes osztályok diagramjai, leírásai.....	13
namespace Utils.....	13
Allapot.....	15
elsoparseParser.....	19
interpretParser.....	22
Tesztelés.....	24
namespace Utils.....	24
Allapot.....	24
elsoparseParser.....	26
interpretParser.....	26

Bevezetés

Az assembly programnyelvek egyszerű, processzor-közei utasításokból épülnek fel, amiket a számítógép hatékonyan végre tud hajtani, viszont ennek a hatékonyságnak ára van: a program kódja már rövidebb programok esetén is nehezen olvashatóvá és értelmezhetővé válik.

Jelen program feladata az, hogy egy assembly programkód futását szimulálja: az utasításokat egyenként hajtja végre és minden lépés után a felhasználó számára kijelzi az aktuálisan tárolt adatokat: a regiszterek tartalmát, a változók tömbjét és a futásidejű vermet. Elsődlegesen azok számára készült, akik érdeklődnek az assembly nyelvek iránt, de a nehézkes átláthatóság és a túlnyomórészt alacsony szintű utasítások miatt nem teljesen értik a műveleteket és nehezükre esik elképzelni, hogy mi történik az utasítások hatására.

Felhasználói dokumentáció

A program célja

A program beolvas egy egy NASM assembly utasításokból álló fájlt, annak a programnak a futását szimulálja, azaz a kódot lépésenként hajtja végre és minden lépés után kijelzi a regiszterekben, a változók tömbjében és a veremben eltárolt értékeket.

Elsősorban olyan felhasználók számára készült, akik rendelkeznek alapvető programozási ismeretekkel, és nagyjából tisztában vannak az assembly nyelvek felépítésével és működésével.

A felhasznált módszerek

A program C++ nyelven íródott, a <TODO> grafikus felület Qt-val készült, az assembly kód kezdeti elemzése, valamint menet közbeni értelmezése flex által generált lexikus elemzőt, illetve bisonc++ által generált szintaktikus és szemantikus elemzőt használ.

Hardver követelmények

<TODO>

Üzembe helyezés

<TODO>

A program kezelése

Felhasználói felület

<TODO>

A bemeneti fájlok szintaxisa

A program az x86 NASM assembly szintaxisát használja fel alapvetően, viszont az utasításkészlet korlátozott, és bizonyos pontokon vannak engedmények. Hogyha a bemenő fájl szintaxisa nem felel meg a leírtaknak, a program a kezdeti elemzés során hibát jelez.

Az alábbi leírásban használt jelölések:

- **kulcsszó**: a kulcsszó ugyanezzel az írásmóddal szerepelhet (általában kis-nagybetű nem számít)
- **< ... >**: a pontok helyén szereplő kifejezés értelemszerű behelyettesítése
 - pl. **<kettőspont>** egy darab **:** karaktert jelöl
 - pl. **<azonosító>** a program által azonosítóként elfogadott karaktersorozatokat jelöli
- **< ... | ... | ... >**: a függőleges vonalakkal elválasztott szavak közül pontosan egy szerepel
 - pl. **<resb|resw|resd>** a **resb**, **resw** és **resd** szavak közül pontosan egyre illeszkedik

A regiszterek a következők:

- **eax, ax, al, ah; ebx, bx, bl, bh; ecx, cx, cl, ch; edx, dx, dl, dh**
 - az **a**, **b**, **c** vagy **d** betűkben megegyező regiszterek egyben vannak tárolva, egymással tartalmazásos kapcsolatban vannak
 - pl. az „**eax**” regiszter 4 byteos, az „**ax**” regiszter a két alacsony helyiértékű byteja
 - pl. az „**bx**” regiszter alacsony helyiértékű byteja „**bl**”, a nagyobb helyiértékű byteja „**bh**”
- **esp, sp; ebp, bp**
 - a fentiekhez hasonlóan itt is tartalmazásos kapcsolat van **esp-sp**, illetve **ebp-bp** között
 - „**esp**” regiszter tartalma határozza meg, hogy a futásidejű veremben hány byte található
 - ezek a regiszterek hivatkozások esetén kitüntetett szerepben vannak – ha közülük egy szerepel, akkor a hivatkozás veremhivatkozás, különben a változók tömbjére hivatkozás
 - pl. „**word [esp]**” a verem tetejéről kezdve 2 byte

Lehet a bemeneti fájlban pontosvessző (;), ekkor annak a sornak a maradékát a program megjegyzésként kezeli és a szimuláció szempontjából figyelmen kívül hagyja.

A szintaxis tehát a következő:

- <szekciók> -ból épül fel a program, egy szekció a következők valamelyike lehet:
 - **section .data**
 - < <azonosító><kettőspont> <db|dw|dd> <kezdő értékek> kifejezések sorozata, szóközzel vagy sorvéggel elválasztva>
 - változók deklarálása, megadott kezdeti értékkel, a későbbiekben <azonosító> névvel lehet rájuk hivatkozni
 - a <kezdő értékek> számok (legalább egy darab) sorozata, vesszővel elválasztva
 - minden egyes számhoz ami a <kezdő értékek>-ben van a méretjelölőtől függően le lesz foglalva 1(**db**), 2(**dw**) vagy 4(**dd**) byte és az adott számra a felsorolásból lesz inicializálva a változó értéke
 - amennyiben a szám túl nagy (pl. 1000 nem fér el 1 byteon), akkor a magas helyiértékek túlcsoordulás miatt elvesznek, ekkor az alacsony helyiértékek nem maximumra, hanem a nekik megfelelő értékre inicializálódnak (fentebbi példa esetén: 1000 modulo 256 = 232-ra)
 - amennyiben a szám kicsi és nem tölti ki az összes megadott byteot, akkor kerülhetnek a magasabb helyiértékekre nullák (és a következő szám illetve változó nem csúszik előrébb)
 - pl: „x: **dw** 11, 66000” összesen 4 byteot foglal le x-nek, értékük helyiérték szerint növekvően 11, 0, 208, 1
 - **section .bss**
 - < <azonosító><kettőspont> <resb|resw|resd> <szám> kifejezések sorozata, szóközzel vagy sorvéggel elválasztva>
 - változó deklarálása, minden byte 0-ra inicializálva

- a legfoglalt byteok száma $\langle \text{szám} \rangle * \text{a méretjelölő értéke}$ (**resb** = 1, **resw** = 2, **resd** = 4)
 - pl. „x: **resw** 3” kifejezés x-nek $3 * 2 = 6$ byteot foglal le
- **section .text**
 - $\langle \text{utasítások sorozata, szóközökkel vagy sortörésekkel elválasztva} \rangle$
 - a szekció elején lehet „global $\langle \text{azonosító} \rangle$ ” kifejezés, ez jelöli majd a program belépési pontját, ahonnan a végrehajtás elkezdődik
 - pontosan egy helyen kell belépési pontot megjelölni, különben a program hibát jelez
- **global $\langle \text{azonosító} \rangle$**
 - megjelöli a program belépési pontját
 - lehet önállóan, nem csak text szekció elején
- $\langle \text{utasítás} \rangle$
 - $\langle \text{azonosító} \rangle \langle \text{kettőspont} \rangle$
 - megjelöl egy címkét az ugró utasításokhoz: amennyiben egy ugró utasítás $\langle \text{azonosító} \rangle$ -t jelöli meg céljául, akkor (amennyiben történik ugrás) a program végrehajtása a címke definícióját követő első utasítástól folytatódik
 - ha egy azonosító meg van adva ugrás célpontjaként, akkor a programnak pontosan egy címkét kell azzal az azonosítóval tartalmaznia
 - egy azonosító legfeljebb egy címkében szerepelhet
 - szerepelhet ugyanaz az azonosító egyszerre változóként és címkeként is (a hivatkozás kontextusából következik, hogy egy azonosító melyiként lesz értelmezve)
 - a címkéket a szimuláció nem kezeli önálló utasításként, a végrehajtás
 - $\langle \text{TODO} \rangle$ minden címkét követnie kell utasításnak – nem követhet címkét egy új szekció vagy fájl vége
 - ugró utasítások:
 - **jmp $\langle \text{azonosító} \rangle$**

- az <azonosító>-val megjelölt címkét követő utasítással folytatja a program végrehajtását (a továbbiakban ezt csak „ugrásnak” fogom nevezni)
- minden ugró utasításnál van lehetőség a címke azonosítója előtt a „**near**” kulcsszó használatára, ennek a szimuláció szempontjából nincs hatása (viszont assembly kódban szerepelhet „hosszú” ugrások jelzésére)
- **ja** <azonosító>
 - amennyiben a sign flag és a zero flag értéke is 0, ugrik
- **jb** <azonosító>
 - amennyiben a sign flag értéke 1, és a zero flag értéke 0, ugrik
- **je** <azonosító>; **jz** <azonosító>
 - amennyiben a zero flag értéke 1, ugrik
- **jna** <azonosító>
 - amennyiben a sign flag vagy a zero flag értéke 1, ugrik
- **jnb** <azonosító>
 - amennyiben a sign flag értéke 0, vagy a zero flag értéke 1, ugrik
- **jne** <azonosító>; **jnz** <azonosító>
 - amennyiben a zero flag értéke 0, ugrik
- **call** <azonosító>
 - elmenti 4 byteon a következő utasítás sorszámát a verembe, majd ugrik
- **ret**
 - kivesz a veremből 4 byteot, majd a következő utasítás sorszámát a kivett értékre állítja
 - amennyiben a verem teteje ugyanoda mutat, ahová az utolsó **call** utasítás végrehajtása után mutatott (és az az által eltárolt 4 byte nem változott), akkor az azt követő utasítástól folytatódik a végrehajtás – a **call** és a **ret** együtt körülbelül egy paraméterek nélküli függvényhívást valósítanak meg

A továbbiakban szereplő utasításoknál a következő jelöléseket alkalmazom:

- **<hely>**
 - egy olyan helyet jelöl, aminek az értéke módosítható lehet, azaz lehet regiszter, változó- vagy veremhivatkozás
 - hivatkozás esetén a szintaxis: [<érték>]
 - amennyiben az <érték> kifejezése tartalmaz „esp”, „ebp”, „sp” vagy „bp” regiszterre hivatkozást, akkor a veremből veszi ki az értéket a program, hogyha nem tartalmaz ilyet, akkor a változók tömbjéből
 - amennyiben a hivatkozás érvénytelen helyre mutat (olyan változókezdetre, ami nincs a változók tömbjének határain belül, vagy a veremnek egy olyan pontjára, ami nincs a verem teteje és alja között), akkor a program hibát jelez
- **<érték>**
 - lehet regiszter, <azonosító> vagy konstans, illetve ezekből felépülhet zárójelezésekkel, összeadás (+), kivonás (-), szorzás (*) és osztás (/) műveletekkel
 - <azonosító> esetén az értéke az adott változónak a változók tömbjében elfoglalt első bytejának sorszáma
 - lehet hivatkozás is, ekkor a hivatkozott helyen található byteokból a program előállít egy számot

A további utasításoknál fontos, hogy egyértelműnek kell lennie az argumentumok méretének, a méretet meghatározhatja regiszter vagy az egyik argumentum előtt szereplő **byte**, **word** vagy **dword** szavak (rendre 1, 2 és 4 byteos argumentumméretre utalnak). Amennyiben nincs méret megadva, vagy eltérő méretek vannak megadva, a program a kezdeti beolvasásnál hibát jelez.

- **mov <hely>, <érték>**
 - a <hely> által megjelölt helyre bemásolja az <érték>-ben szereplő értéket
- **add <hely>, <érték>**

- a <hely>-en levő értékhez hozzáadja <érték>-et
- amennyiben az összeadás eredménye 0 (nullák összeadásából, vagy túlcsordulás miatt), akkor a zero flag értékét 1-re állítja, különben 0-ra
- **sub** <hely>, <érték>
 - a <hely>-en levő értékből kivonja <érték>-et
 - amennyiben <érték> nagyobb mint a <hely>-en levő szám, akkor a sign flaget 1-re állítja, különben 0-ra
 - amennyiben a kivonás eredménye 0, a zero flaget 1-re állítja, különben 0-ra
- **and** <hely>, <érték>
 - „bitenkénti és” műveletet hajt végre a két argumentumon, az eredményt <hely>-en tárolja el
 - ha a művelet eredménye 0, a zero flaget 1-re állítja, különben 0-ra
- **or** <hely>, <érték>
 - „bitenkénti vagy” műveletet hajt végre a két argumentumon, az eredményt <hely>-en tárolja el
 - ha a művelet eredménye 0 (azaz mindkét argumentum értéke 0), a zero flaget 1-re állítja, különben 0-ra
- **xor** <hely>, <érték>
 - „bitenkénti kizáró vagy” műveletet hajt végre a két argumentumon, az eredményt <hely>-en tárolja el
 - ha a művelet eredménye 0 (a két argumentum egymás bitenkénti komplementere), akkor a zero flaget 1-re állítja, különben 0-ra
- **inc** <hely>
 - a <hely>-en található szám értékét megnöveli eggyel
 - túlcsordulás esetén a zero flaget 1-re állítja, különben 0-ra
- **dec** <hely>
 - a <hely>-en található szám értékét csökkenti eggyel
 - ha az érték 0-ra csökken, akkor a zero flaget 1-re állítja, különben 0-ra

- **not** <hely>
 - „bitenkénti nem” műveletet hajt végre a <hely>-en, azaz minden bitet lecserél a komplementerére
 - ha a művelet eredménye 0 (csupa egyes volt a <hely>-en a művelet előtt), akkor a zero flaget 1-re állítja, különben 0-ra
- **cmp** <érték>, <érték>
 - összehasonlítja a két értéket
 - ha megegyeznek, a zero flaget 1-re állítja, különben 0-ra
 - ha az első szám kisebb a másodikonál, a sign flaget 1-re állítja, különben 0-ra
- **mul** <érték>
 - <érték>-nek megadott argumentummérettől függően szorzást végez el
 - ha 1 byteos, akkor „al” regiszterrel szorozza meg, és „ax”-ben tárolja el a szorzás eredményét
 - ha 2 byteos, akkor „ax” regiszterrel szorozza meg, „ax”-ben tárolja el az eredmény kisebb helyiértékű 2 byteját és „dx”-ben a nagyobb helyiértékű 2 byteját
 - ha 4 byteos, akkor „eax” regiszterrel szorozza meg, „eax” regiszterben tárolja el az eredmény 4 alsó helyiértékét és az „edx”-ben a 4 felső helyiértékét
 - ha az eredmény 0, akkor a zero flag értékét 1-re állítja, különben 0-ra
- **div** <érték>
 - <érték>-nek megadott argumentummérettől függően maradékos osztást végez el
 - ha 1 byteos, akkor az „ax” regiszter tartalmát elosztja <érték>-kel, az eredmény „al”-be, a maradék „ah”-ba kerül
 - ha 2 byteos, akkor összefűzi a „dx” és az „ax” regisztereket 4 byteon (ennek nincs nyoma a regiszterekben), ezt elosztja <érték>-kel, az eredmény „ax”-be, a maradék „dx”-be kerül

- ha 4 byteos, akkor összefűzi az „edx” és az „eax” regisztereket 8 byteon, ezt elosztja <érték>-kel, az eredmény „eax”-be, a maradék „edx”-be kerül
- **push <érték>**
 - a futásidejű verem tetejére (ami az „esp” regiszter tartalmaz határoz meg) eltárolja <érték>-et az argumentum méret által meghatározott számú byteon, és az „esp” regiszter értékét ennek megfelelően módosítja
 - ha az eltárolás után 268.435.455-nél több byteot tartalmaz a verem, a program hibát jelez
- **pop <hely>**
 - a futásidejű verem tetejéről elvesz az argumentumméretnek megfelelő számú byteot, és <hely>-re eltárolja
 - amennyiben a veremben nincs annyi byte, amennyit a művelet ki akar venni, a program hibát jelez
 - az „esp” regiszter értékét megfelelően módosítja

A program futása során fellépő hibaüzenetek

<TODO>

Fejlesztői dokumentáció

A program feladata

A program célja, hogy egy x86 NASM assembly utasításokat használó programot utasításonként szimuláljon, azaz minden utasítás után megjelenítse, hogy a program milyen adatokat tárol a regiszterekben, a változóknak és a futásidejű veremben.

Megkötések

A program csak bizonyos utasítások felismerésére és végrehajtására képes, ezek a következők:

mov, add, sub, and, or, xor, cmp, inc, dec, not, mul, div; push, pop; jmp, ja, jb, je, jz, jna, jnb, jne, jnz, call, ret;

valamint csak bizonyos regisztereket kezel:

eax, ebx, ecx, edx, ax, bx, cx, dx, ah, al, bh, bl, ch, cl, dh, dli esp, ebp, sp, bp.

Ezek mellett a szokásos módon lehet változókat deklarálni és inicializálni, belépési módot megadni, sor végéig kommentet írni (amit a szimuláció figyelmen kívül hagy), illetve címkéket elhelyezni (amikhez az ugró utasítás léptetheti a végrehajtást).

A könnyebb használat érdekében bizonyos helyeken nagyobb szabadságot adunk a felhasználónak:

- van lehetőség arra, hogy egy utasításnak mindkét argumentuma memória-hivatkozás legyen (normál esetben legfeljebb az egyik lehet az, a másiknak mindenképp regiszternek vagy konstansnak kell lennie)
- amikor valamilyen konstans szám-értéket akar a programban megadni, lehetőség van arra, hogy aritmetikai műveletek sorozatával adja meg
 - pl: **mov** eax, 256 * 256 * 4 + 256 * 11 + 37

A felhasznált módszerek

A program C++ nyelven íródott, a lexikális elemzést flex által generált lexikális elemző csinálja, a szintaktikus és szemantikus elemzést bisonc++ által generált elemző hajtja végre.

A C++ Standard Template Libraryjéből az `std::map`, és az `std::vector` osztályokat alkalmaztam.

Osztálydiagram

<TODO>

Az egyes osztályok diagramjai, leírásai

namespace Utils

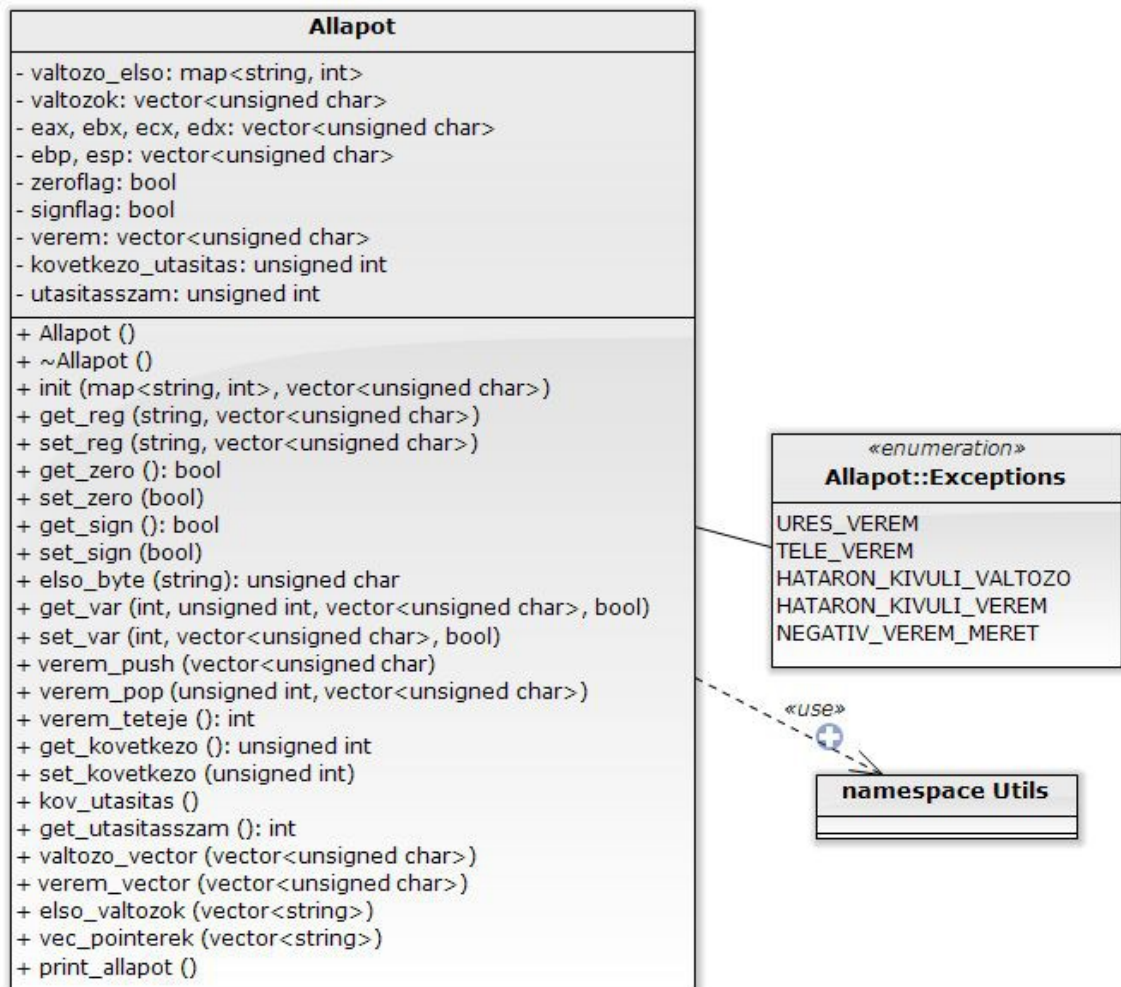
namespace Utils
<pre>+ vec_cout (vector<unsigned char>, string) + vecc2uint (vector<unsigned char>): unsigned int + vecc2sint (vector<unsigned char>): int + uint2vecc (unsigned int, vector<unsigned char>) + sint2vecc (int, vector<unsigned char>)</pre>

Kisegítő függvényeket tárol. A vektorra konvertáló műveletek esetén az átadott vektor paraméter hosszának akkorának kell lennie, ahány byteon tárolni akarjuk a kapott eredményt

- `vec_cout(vector<unsigned char>, string)`: kiírja a vektorban található értékeket tabulátorokkal elválasztva; ha a string nem üres, akkor az előtte levő sorba kiírja a string tartalmát
 - elsősorban tesztelésnél és debuggolásnál használt
- `vecc2uint(vector<unsigned char>)`: a vektor tartalmát átkonvertálja előjel nélküli egész számmá, mintha 256-os számrendszerbeli szám lenne, a vektor elején a kisebb helyiértéket tárolva
 - a konverzió egyértelmű
 - `uint2vecc(unsigned int, vector<unsigned char>)`: a számot átkonvertálja vektorra, ugyanezen elv alapján

- `vecc2sint(vector<unsigned char>)`: a vektor tartalmát átkonvertálja előjeles egész számmá
 - ha a vektor tartalma `[255, 255, 255, 15]`, akkor ez a függvény nullát ad vissza, ha a vektor értéke (úgy, mint 256-os számrendszerbeli szám, balról jobbra növekvő helyiértékekkel) nő, akkor a visszaszám csökken
 - elsősorban a verem regisztereinek konverziójára szolgál
 - lehetővé teszi, hogy ha pl. az `esp` regiszterhez hozzáadjunk 4-et, akkor a verem mérete csökkenjen 4 byte-tal (ahogy azt egy assembly program esetében tenné)
 - `sint2vecc(int, vector<unsigned char>)`: számot konvertál vektorrá, ugyanezen elv alapján

Allapot



Az ábrázolásnál a tárolt adatok bytejait minden esetben *unsigned char* típussal tároljuk. Ez az osztály az adott bemeneti fájlra egyértelműen meghatározza, hogy a szimulációnak melyik pontján vagyunk.

Adattagok:

- *valtozok*: a változók bytejainak tömbje
- *valtozo_elso*: azonosítókhoz tárolja a változók tömbben hozzá tartozó első byte sorszámát
- *eax, ebx, ecx, edx, ebp, esp*: regiszterek tömbje
 - az *eax, ebx, ecx, edx* esetén ha a regiszter értéke akkor nulla, ha a tömb összes eleme nulla

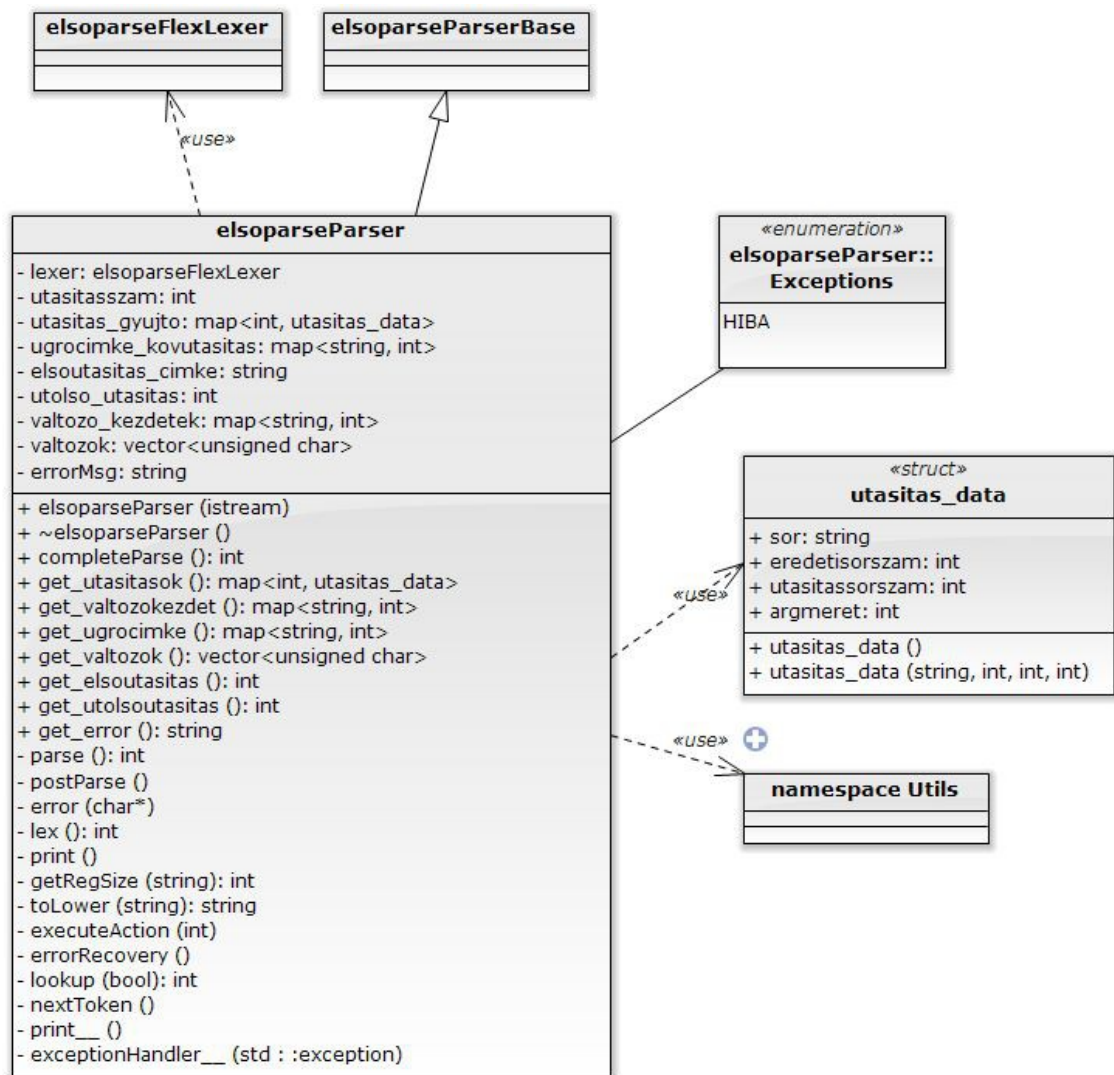
- az *ebp*, *esp* esetén a regiszter értéke akkor nulla, ha *Utils::vecc2sint()* függvény nullát ad vissza
 - a *Utils::vecc2sint()* függvény ezekre a regiszterekre
- *zeroflag*, *signflag*: a megfelelő flag aktuális értéke
- *verem*: a veremben tárolt byteok tömbje
- *kovetkezo_utasitas*: a következő utasítás sorszáma
- *utasitasszam*: az eddig végrehajtott utasítások száma

Metódusok:

- *Allapot()*: konstruktor, inicializálja a regisztereket, a vermet és a flageket
- *~Allapot()*: destruktor, jelenleg nem csinál semmit
- *init*(map<string, int>, vector<unsigned char>): a megadott mappal inicializálja *valtozo_elfo*-t, a vektorral pedig *valtozok*-at
- *get_reg*(string, vector<unsigned char>): a megadott vektorba kimásolja a stringben megadott nevű regiszter értékét
 - ha nem 4 byte méretű regisztert kérdez le a függvény, akkor rövidebb lesz a visszaadott tömb is, és a megfelelő regiszter tartalma kerül bele
 - nem néz teljes egyezést a regiszter névével, csak bizonyos részleteket – a string hosszát, a regisztert jelölő betűt (a, b, c, d, s)
 - amennyiben a string nem egyezik meg ezen a szinten egy regiszter névével, akkor a függvény nem csinál semmit (és nem ad hibát)
 - a helyes működés biztosítása a programozó feladata
- *set_reg*(string, vector<unsigned char>): a stringben megadott nevű regiszterbe bemásolja a vektor tartalmát
 - a *get_reg()*-hez hasonlóan lehet 4 bytenál rövidebb regiszter névével is meghívni, ekkor a vektor elejéből vesz ki annyi byteot, amennyi a regiszterbe fér
 - feltételezzük, hogy a vektor hossza legalább akkora, mint ahány byteot ki akarunk másolni belőle, ennek biztosítása a programozó feladata
 - mint a *get_reg()*-nél, nincs teljes név ellenőrzés

- dobhat `NEGATIV_VEREM_MERET` kivételt, amennyiben az `esp` regiszter negatív veremméretet jelölne
- `get_zero()`: visszaadja a *zero*flag értékét
- `set_zero(bool)`: beállítja a *zero*flag értékét
- `get_sign()`, `set_sign(bool)`: ugyanezek, csak a *sign*flagre
- `elso_byte(string)`: visszatér a stringben megnevezett változó első bytejának sorszámát
- `get_var(int, unsigned int, vector<unsigned char>, bool)`
 - az `int` megadja az első byte sorszámát, az `unsigned int` a lekérdezett byteok számát, a vektor a cél ahova kimásolja a byteokat
 - ha a `bool` hamis (alapértelmezett), akkor a változók tömbjéből vesz ki, ha igaz, akkor a verem tömbjéből
 - dobhat `HATARON_KIVULI_VALTOZO` és `HATARON_KIVULI_VEREM` kivételt, ha az első byte és/vagy a hossz érvénytelen hivatkozást eredményez
- `set_var(int, vector<unsigned char>, bool)`
 - az `int`-ben megadott első byte sorszámától kezdve bemásolja a *valtozok* tömbbe a vektorban megadott értékeket (a darabszámot a vektor hossza határozza meg)
 - ha a `bool` hamis (alapértelmezett), akkor a változók tömbjét módosítja, ha igaz, akkor a verem tömbjét
 - dobhat `HATARON_KIVULI_VALTOZO` és `HATARON_KIVULI_VEREM` kivételt, ha az első byte és/vagy a vektor hossza érvénytelen hivatkozást eredményez
- `verem_push(vector<unsigned char>)`
 - eltárolja a verembe a vektor tartalmát, `esp` regisztert megfelelően módosítva
 - dobhat `TELE_VEREM` kivételt, hogyha a veremben a művelet után 268435455-nál több byte van
- `verem_pop(unsigned int, vector<unsigned char>)`

- a verem tetejéről kivesz az intben megadott számú byteot, és a vektorba másolja, *esp* regisztert megfelelően módosítva
- dobhat *URES_VEREM* kivételt, ha a veremben nincs annyi byte, ahányat ki akar venni
- *verem_teteje()*: az *esp* regiszter alapján megmondja, hány byte van a veremben
- *get_kovetkezo()*: megadja a következő utasítás sorszámát
- *set_kovetkezo(unsigned int)*: beállítja a következő utasítás sorszámát
- *kov_utasitas()*: a *utasitasszam* értékét eggyel növeli
- *get_utasitasszam()*: visszaadja az *utasitasszam* értékét
- *valtozo_vector(vector<unsigned char>)*, *verem_vector(vector<unsigned char>)*: a megadott tömbbe másolja a lekérdezett tömb elemeit
- *elso_valtozok(vector<string>)*: a megadott tömböt feltölti üres stringekkel vagy az adott sorszámon elkezdődő változó nevével (a *valtozo_elso* mapból)
- *vec_pointerek(vector<string>)*: a megadott tömböt feltölti üres stringekkel, illetve ahova az *esp*, *ebp*, regiszter mutat, oda a megfelelő névvel
- *print_allapot()*: kiírja a standard kimenetre az objektum tartalmát

elsoparseParser

Az **elsoparse.y** fájlból bisonc++ által generált szintaktikus és szemantikus elemző osztály. Ez az osztály hajtja végre az assembly fájl kezdeti beolvasását, és tőle lehet megkapni a szimulációhoz szükséges adatokat.

Kisegítő osztályai:

- elsoparseFlexLexer
 - az **elsoparse.l** fájlból flex által generált lexikális elemző
- elsoparseParserBase
 - bisonc++ által generált ősoosztály
- utasitas_data

- az beolvasott utasításokat ilyen struktúrában tárolva menti el, az eredeti programbeli sorszámaival, hogy hányadik utasításként van számontartva, illetve hogy az argumentumok hány byteosak

Adattagok:

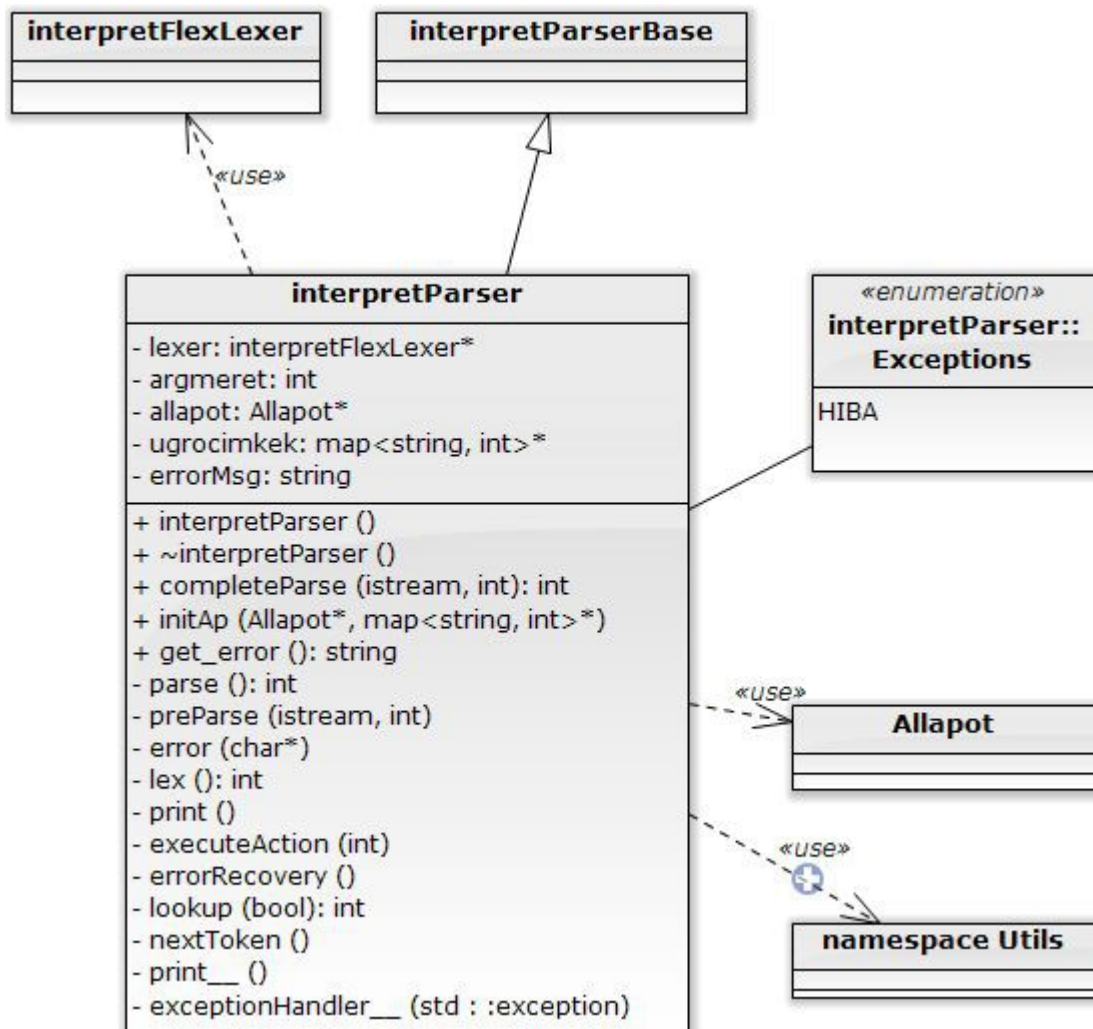
- *lexer*: a flex által generált lexikális elemző
- *utasitasszam*: hány utasítás van eltárolva jelenleg
- *utasitas_gyujto*: számhoz hozzárendelve az, hogy az adott számmal melyik utasítás van eltárolva
- *ugrocimke_kovutasitas*: a címkékhez hozzárendelve, hogy hanyadik utasítás követi őket
- *elsoutasitas_cimke*: a **global** kulcsszóval megjelölt belépési pontja az assembly programnak
- *utolso_utasitas*: az elemzés végén az a szám, amihez már nem tartozik utasítás – amennyiben a szimulációnál a jelenlegi utasítás felveszi ezt a számot, véget ért a szimuláció
- *valtozo_kezdetek*: a változók azonosítóihoz hozzárendeli, hogy hanyadik byte-tól indul az a változó
- *valtozok*: az eltárolt változók kezdeti értékei
- *errorMsg*: hiba esetén HIBA kivételt dob az elemző, és ez tárolja a hiba üzenetét

Metódusok:

- *elsoparseParser(istream)*: inicializálja az adattagokat
- *~elsoparseParser()*: destruktork, jelenleg nem csinál semmit
- *completeParse()*: meghívja a *parse()* metódust, majd a *postParse()* metódust
- *get_utasitasok()*, *get_valtozokezdet()*, *get_ugrocimke()*, *get_valtozok()*, *get_elsoutasitas()*, *get_utolsoutasitas()*, *get_error()*: lekérdező műveletek az adattagokhoz
- *parse()*: a bisonc++ által generált, a teljes elemzést végrehajtó metódus az ***elsoparse.y*** fájlban leírt nyelvtan alapján

- `postParse()`: az elemzés utáni ellenőrzéseket végrehajtó metódus: minden hivatkozott címke definiálva van-e, minden hivatkozott változó deklarálva van-e, van belépési pontja a programnak
- `getRegSize(string)`: egy regiszterre megmondja, hogy hány byteos
- `toLower(string)`: visszatér a szöveggel, csupa kisbetűvel
- `error(char*)`, `lex()`, `print()`, `executeAction(int)`, `errorRecovery()`, `lookup(bool)`, `nextToken()`, `print__()`, `exceptionHandler__(std::exception)`: a bisonc++ által generált, a parseolás során felhasznált metódusok

interpretParser



Az ***interpret.y*** fájlból bisonc++ által generált szintaktikus és szemantikus elemző osztály. Ez az osztály értelmez egy assembly utasítást, és végrehajtja a megfelelő műveleteket a neki megadott állapoton.

Kisegítő osztályai:

- interpretFlexLexer:
 - az ***interpret.l*** fájlból flex által generált lexikális elemző
- interpretParserBase:
 - bisonc++ által generált ősosztály

Adattagok:

- *lexer*: a flex által generált lexikális elemző
- *argmeret*: az aktuálisan végrehajtott utasításnak az argumentum mérete byteban
- *allapot**: az az Allapot, amit az utasítások hatására módosít
- *ugrocimkek**: ebben tárolja el, hogy melyik címkét hanyas számú utasítás követi
- *errorMsg*: az elemzés során esetlegesen tapasztalt hibák hibaüzenetét tárolja, lehet nullával osztás vagy lexikális hiba

Metódusok:

- interpretParser(): konstruktor, a *lexer* pointert nullpointerre állítja
- ~interpretParser(): destruktork, ha a *lexer* pointer nem nullpointer, akkor törli a *lexert*
 - az *allapot* és az *ugrocimkek* kívülről átadott változók, az átadó osztály felelőssége felszabadítani a memóriát (ha dinamikusan vannak lefoglalva)
- completeParse(istream, int): meghívja a preParse() és a parse() függvényeket, illetve az *allapot*-ot a következő utasításra állítja (ami még a parse() futása során módosulhat ugró utasítás esetén)
- initAp(Allapot*, map<string, int>*): inicializálja az *allapot* és az *ugrocimkek* változókat
- get_error(): lekérdezi az *errorMsg* változót

- `parse()`: a `bisonc++` által generált, egy utasítás végrehajtását szimuláló metódus az ***interpret.y*** fájlban leírt nyelvtan alapján
- `preParse(istream, int)`: létrehozza a *lexert* a megadott adatfolyammal és beállítja az *argmeret* változót
- `error(char*)`, `lex()`, `print()`, `executeAction(int)`, `errorRecovery()`, `lookup(bool)`, `nextToken()`, `print__()`, `exceptionHandler__(std::exception)`: a `bisonc++` által generált, a parseolás során felhasznált metódusok

Tesztelés

namespace Utils

Tesztfájl programkódja: ***utils_main.cpp***

Lefordítása „make utils” utasítással, a készített fájl neve `teszt_utils.exe`

Tesztelés: a `vecc2sint()` és a `sint2vecc()` függvények működése.

- 0-át megfelelő vektorra konvertálnak, az visszakonvertálva is 0.
- -1-et konvertálva és visszakonvertálva az eredmény -1.
- -2-őt konvertálva, visszakonvertálva, 8-at kivonva belőle majd újra oda-visszakonvertálva az eredmény -10
- -12-vel ugyanez, csak 8-at hozzáadva, az eredmény -4

Ezzel jól látható, hogy a vektor átkonvertálása számmá és azon művelet végzés megfelelővé teszi arra, hogy a veremhez tartozó regisztereket átalakítsa, mivel az átalakítás után a hozzáadás csökkenti az abszolútértékét (így *esp* esetén a veremben található byteok számát), ami az assembly nyelv működésével egybevág.

Allapot

Tesztfájl programkódja: ***allapot_main.cpp***

Lefordítása „make állapot” utasítással, a készített fájl neve `teszt_allapot.exe`

Tesztelés:

- flagek működése: `set_sign()`, `get_sign()`, `set_zero()`, `get_zero()`
 - alapértelmezetten az értékük 0 (hamis), igazra állítva az értékük 1 (igaz)
- regiszterek működése: `set_reg()`, `get_reg()`

- vektor értékekkel feltöltése, *eax* regiszterbe átmásolása *set_reg()* utasítással, az *eax* regiszter lekérdezése egy másik vektorba, majd annak kiírása
- ugyanez megismétlése az *ah* regiszterrel, ekkor *eax* felső részében még megtalálhatók a korábban belemásolt értékek
- *ebx*, *ecx*, *edx* regiszterek módosítása, majd a megfelelő rész-regiszterek lekérdezése
- ezután az *ebx* regiszter lekérdezése, demonstrálva, hogy az *ecx* és az *edx* módosítása nem hatott rá, végül a teljes állapot kiírása
- verem működése: *verem_push()*, *verem_pop()*, *set_reg()* *esp/ebp*-re, *get_reg()* *esp/ebp*-re, *verem_teteje()*, *get_var()*
 - verembe értékek pusholása, majd verem lekérdezése, utána az adatok poppolása, és összehasonlítás az eredetivel
 - üres veremből poppolás, dobott *URES_VEREM* kivétel elkapása
 - *esp* regiszter *get_reg()*-gel lekérdezve, konvertálva, a kapott számból 8 kivonása, visszakonvertálva és *set_reg()*-gel visszatöltve, a verem helyesen 8 byteot tartalmaz, majd kétszer 4 byte poppolása
 - *ebp*-be *esp* kimásolása (üres verem), 3-szor 4 byte pusholása, majd *(ebp – 4)* és *(ebp – 8)* lekérdezése *get_var()*-ral
 - *esp* regiszter lekérdezése, 16 hozzáadása, visszatöltése *NEGATIV_VEREM_MERET* kivételt dobott (mivel a verem -4 byteot tartalmazna)
 - az *esp* regiszter helyreállítása (16 kivonása belőle) után az Allapot kiíratható
- változók tesztje: *get_var()*, *set_var()*, *elso_byte()*
 - *valtozok* vektor és *valtozo_elso* inicializálása
 - első byteok lekérdezése
 - *set_var()*, majd *get_var()* meghívása ugyanarra az első bytera
 - *set_var()* meghívása úgy, hogy átcsússzon egy másik változó memóriaterületére (a tömbön belül), majd a változók kiírása

- ugyanez megismételve úgy, hogy a másik változónak csak az aljába csússzon bele
- hibakezelések ellenőrzése, 10 byteos tömbnek a -1. bytetől, illetve 11. byteig lekérdezése, írási kísérlete HATARON_KIVULI_VALTOZO-t dobott
- ezek után az állapot kiírása – a regiszterek és a verem változatlanok
- verem limit teszt:
 - végtelen ciklussal 4 byteos vektor pusholása a verembe, ez 67108863 lépés után dobott TELE_VEREM kivételt, összesen 268435452 byte került a verembe

elsoparseParser

Tesztfájl programkódja: ***elsoparse.cpp***

Lefordítása „make elsoparse” utasítással, a készített fájl neve `teszt_elsoparse.exe`

Tesztelés: a lefuttatjuk a parsert és kiírjuk a gyűjtött adatokat, amennyiben van megadva a programnak parancssori argumentum, akkor arra a fájlra futtatja le, ha nincs, akkor a `teszt1.asm` fájlra.

- lefuttatjuk a parsert a bemeneti fájlra
- lekérdezzük a parsertől a kigyűjtött adatokat: `get_utasitasok()`, `get_valtozokezdet()`, `get_ugrocimke()`, `get_valtozok()`, `get_elsoutasitas()`, majd iterátorok segítségével végigmegyünk a kapott mapeken és vektoron, és kiírjuk az értékeket
- a kiíratott értékeket összehasonlítjuk a bemenetnek megadott assembly fájl alapján keletkezendő értékekkel
- közben figyeljük, hogy a parser dob-e kivételt, ha igen, akkor kiírjuk a hiba üzenetét

interpretParser

Tesztfájl programkódja: ***interpret.cpp***

Lefordítása „make interpret” utasítással, a készített fájl neve `teszt_interpret.exe`

Tesztelés: lefuttatjuk az `elsoparseParser`-t, az általa gyűjtött adatokon és egy `Allapot` objektumon végigfuttatjuk az `interpretParser`-t. Amennyiben meg van

adva parancssori argumentum, akkor arra a fájlra futtatjuk le a szimulációt, ha nincs, akkor a `teszt1.asm` fájlra.

- lefuttatjuk az `elsoparseParsert` a bemeneti fájlra, a kapott adatokat kigyűjtjük és inicializálunk vele egy `Allapot` objektumot
- létrehozuk az `interpretParsert`, és inicializáljuk az állapottal és az ugrás címkével
- amíg az `Allapot`ban tárolt következő utasítás sorszáma nem egyezik meg a kezdeti elemzés során kapott utolsó utasítás számával, addig a következő utasításra lefuttatjuk az `interpretParsert`
 - a futás után kiíratjuk az `Allapot` tartalmát és Enter leütéséig várunk a ciklus következő futásával
- menet közben figyeljük, hogy dob-e hibát az `Allapot` vagy az `interpretParser`, amennyiben ilyet tapasztalunk, a program kiírja a kapott hiba típusát és kilép