Programozás alapjai II. (12. ea) C++

OO tervezési megfontolások, újabb terv. minták

Goldschmidt Balázs Szeberényi Imre BME IIT

<ball>balage@iit.bme.hu>



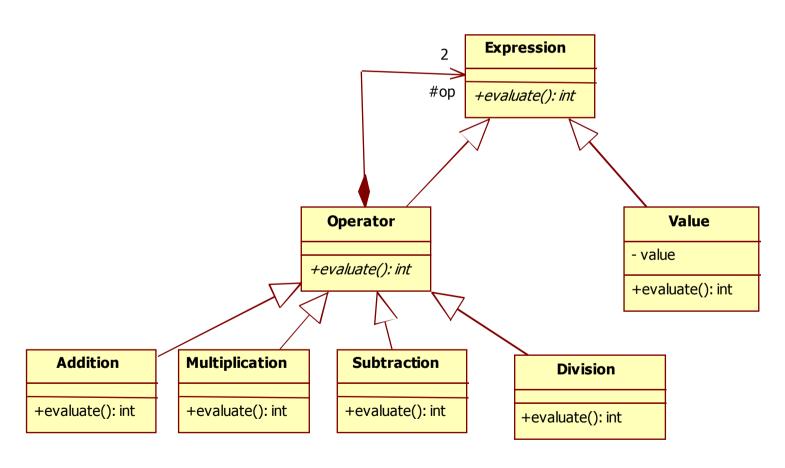
Tervezési feladat

- Készítsünk számológépet!
 - matematikai kifejezéseket kell modellezni
 - pl. 3+4*(5-2)
 - alapműveletek
 - + * /
 - egész számok
 - pl 1, 2, 3, 13
 - a beolvasás most mellékes

Kifejezések modellezése

- Kifejezés: számok és műveletek
- Számok felelőssége
 - megmondja, mennyit tárol
- Műveletek felelőssége
 - van operandusa (bal, jobb)
 - kiszámolja a művelet eredményét
 - mi lehet operandus?
 - művelet vagy szám
 - → heterogén kollekció → öröklés
 - hogyan kapunk eredményt? Metódussal!

Kifejezés osztály és leszármazottai



Expression

```
class Expression {
  public:
     virtual int evaluate() const = 0; // absztrakt metódus
     virtual ~Expression() {}
};
```

Value

```
class Value : public Expression {
    int value;
public:
    Value(int v = 0) : value(v) {}
    int evaluate() const;
};
int Value::evaluate() const { return value; }
```

- Operator
 - hogyan hivatkozzunk az operandusokra?
 - referencia vs pointer
 - referencia
 - nem kell memóriakezeléssel foglalkozni
 - csak egyszer állítható (konstruktor)
 - pointer
 - memóriakezelés kérdéses
 - másolás, destruálás, stb...
 - konstruálás után is beállítható, módosítható

- Operator
 - használjunk pointert
 - memóriakezelést később

```
class Operator : public Expression {
    protected:
        Expression * op[2];
public:
        Operator(Expression * e1, Expression * e2) {
            op[0] = e1;
            op[1] = e2;
        }
        void setOperand(Expression * e, int n) { op[n] = e; }
};
```

- Addition
 - Operator leszármazottja
 - operandusok, evaluate

```
class Addition : public Operator{
public:
         Addition(Expression * e1, Expression * e2) :
               Operator(e1,e2) {}
               int evaluate() const;
};

int Addition::evaluate() const {
               return op[0]->evaluate() + op[1]->evaluate();
}
```

- Multiplication, Subtraction, Division
 - Mint Addition, csak evaluate más

```
int Multiplication::evaluate() const {
    return op[0]->evaluate() * op[1]->evaluate();
}
int Subtraction::evaluate() const {
    return op[0]->evaluate() - op[1]->evaluate();
}
int Division::evaluate() const {
    return op[0]->evaluate() / op[1]->evaluate();
}
```

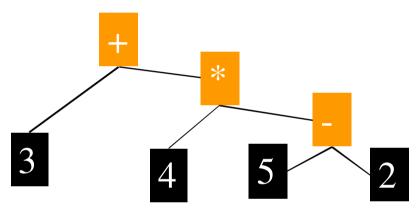
Egyszerű példa a használatra
 3 + 4

```
Value v3(3);
Value v4(4);

Addition a(&v3, &v4);

cout << a.evaluate() << endl;
```

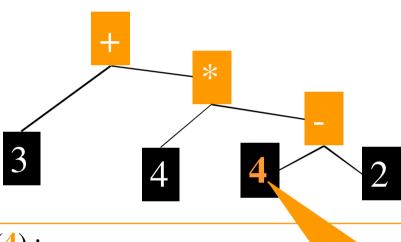
Összetett példa a használatra



```
Value v2(2), v3(3), v4(4), v5(5);
Subtraction s(&v5, &v2);
Multiplication m(&v4, &s);
Addition a(&v3, &m);

cout << a.evaluate() << endl; // 15
```

Összetett példa a használatra



Value v2(2), v3(3), v4(4), v5(4);

Subtraction s(&v5, &v2);

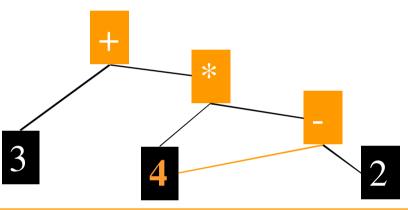
Multiplication m(&v4, &s);

Addition a(&v3, &m);

cout << a.evaluate() << endl; // 11</pre>

Ilyen már van!

Összetett példa a használatra



```
Value v2(2), v3(3), v4(4) , v5(4);
Subtraction s(&v4, &v2);
Multiplication m(&v4, &s);
Addition a(&v3, &m);
cout << a.evaluate() << endl; // 11
```

https://git.ik.bme.hu/Prog2/eloadas_peldak/ea_13 → szamologep

Memóriakezelés

- Pointereket tárolunk
 - a példában lokális változók → automatikusan megszűnnek
 - mi van, ha dinamikus? Ki szabadítja fel?
- Felszabadítás beépítve (kompozíció)
 - mindig dinamikus a foglalás
 - egy példány csak egy operátornál
- Felszabadítás külön kezelve
 - ki csinálja?

Factory objektum

- Felelősség
 - új objektum létrehozása
 - munka végén rendet rak
- Létrehozza az objektumokat
 - -add(Expression* e1 = null, Expression* e2 = null)
 - -div(...), mult(...), sub(...)
 - val(int value)
 - ha korábban már létrehoztuk, jó a régi
 - a többszörözést is el tudjuk kerülni

Factrory tervezési minta

Factory használata

Osszetett példa a *factory* használatára

$$3+4*(4-2)$$

```
{ Factory f;
Subtraction *s = f.sub(f.val(4), f.val(2));
Multiplication *m = f.mult(f.val(4), s);
Addition *a = f.add(f.val(3), m);
cout << a->evaluate() << endl; // 11
f destruktora felszabadít minden
létrehozott objektumot
```

https://git.ik.bme.hu/Prog2/eloadas_peldak/ea_13 → szamologep

Létrehozza a műveletet és

Factory megvalósítás

```
class Factory {
 list<Expression*> created;
                                      // vector?
 map<int, Value*> values;
public:
 Value* val(int i);
 Addition* add(Expression * e1, Expression * e2);
 ~Factory() {
                                             felszabadít minden
                                             létrehozott objektumot
       while (!created.empty()) {
               delete created.front();
               created.pop_front();
```

Factory megvalósítás

```
Kihasználjuk hogy a <value> def.
Value* Factory::val(int i) {
                                                  konstruktra fut le, ha nem volt megfelelő
       if (values[i] == NULL) {
                                                  <key> a map-ben.
               values[i] = new Value(i);
               created.push_back(values[i]);
       return values[i];
Addition* Factory::add(Expression * e1, Expression * e2) {
       Addition* a = new Addition(e1, e2);
       created.push_back(a);
       return a;
```

Változók

• Legyenek változóink!

$$x*3+z*y$$

- az értéküket lehessen központilag állítani
- minden kiértékelésnél az aktuális értékkel számoljanak

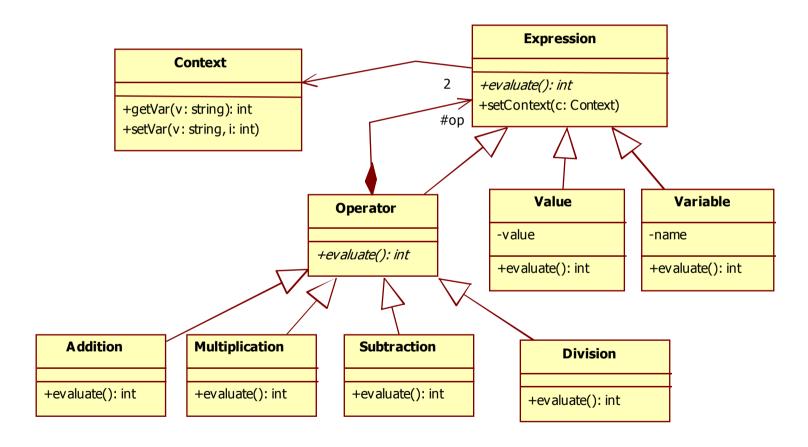
```
Variable vx("x"), vy("y"), vz("z");
Value v(3);

Expression *e = f.add(f.mult(&vx, &v), f.mult(&vy, &vz));
e->evaluate(); // Hogy kapnak értéket a változók?
```

Változók értéke hol?

- Be van drótozva *Variable*-be
 - akkor miért változó?
- Globális tárban (kontextus) tároljuk
 - hogyan tudjuk ugyanazt a kifejezést kiértékelni különböző számokra?
 - pl. $v = s/t \rightarrow div("s", "t");$
- Kiértékelés előtt állítjuk be (1. változat)
 - setContext(Context* c)
 - nem kiértékelés, hanem objektum-specifikus ☺
- A kifejezésnek kiértékeléskor adjuk át (2. változat)
 - int evaluate(Context* ctx)
 - módosítani kell a kiértékelő függvényt ☺
 - ez a korrekt megoldás (lokális tudás)

1. változat: Kontextus objektum szinten



Variable megvalósítása (1. változat)

```
class Context {
       map<string, int> values;
public:
        void setVar(string s, int i) { values[s] = i; }
        int getVar(string s) { return values[s]; }
class Variable : public Expression {
        string name;
public:
        Variable(string n = "x") : name(n) {}
                                                   Valahonnan ismerni kell.
                                                   Örököljük az expression-ből!
       int evaluate() const {
                return ctx->getVar(name);
};
```

Meglevő osztályok bővítése (1. változat)

```
class Expression {
protected: Context* ctx;
public: virtual void setContext(Context* c) { ctx = c; }
       ... // többi marad
class Operator {
public:
       void setContext(Context* c) { Expression::setContext(c);
              op[0]->setContext(c); op[1]->setContext(c);
       // többi marad
```

Változók használata (1. változat)

• Értékeljük ki: x*3+z*y

$$x = 5$$
, $y = 6$, $z = 7$

```
Variable vx("x"), vy("y"), vz("z");
Value v(3);

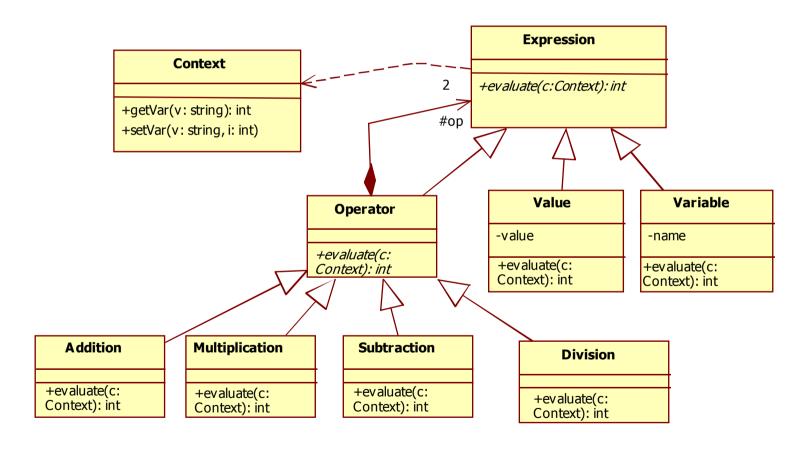
Expression *e = f.add(f.mult(&vx, &v), f.mult(&vz, &vy));

Context ctx;
ctx.setVar("x", 5); ctx.setVar("y", 6); ctx.setVar("z", 7);
e->setContext(&ctx);

cout << e->evaluate() << endl;</pre>
```

https://git.ik.bme.hu/Prog2/eloadas_peldak/ea_13 → szamologep2

2. változat: Kontextus metódus szinten



Változók megvalósítása (2. változat)

```
class Context {
       map<string, int> values;
public:
       void setVar(string s, int i) { values[s] = i; }
       int getVar(string s) { return values[s]; }
class Variable : public Expression {
       string name;
public:
        Variable(string n = "x") : name(n) {}
       int evaluate(Context& ctx) const {
                                                  Metódus parmétereként kapjuk
               return ctx.getVar(name);
```

Meglevő osztályok bővítése (2. változat)

A többi osztályban is módosul a metódus fejléce. Pl:

```
class Addition : public Operator{
public:
         Addition(Expression * e1, Expression * e2) : Operator(e1,e2) { }
         int evaluate(Context&c) const;
};
```

Változók használata (2. változat)

• Értékeljük ki: x*3+z*y

$$x = 5$$
, $y = 6$, $z = 7$

Variable vx("x"), vy("y"), vz("z"); Value v(3);

Expression *e = f.add(f.mult(&vx, &v), f.mult(&vz, &vy));

Context ctx;

ctx.setVar("x", 5); ctx.setVar("y", 6); ctx.setVar("z", 7);

cout << e->evaluate(ctx) << endl;</pre>

Változók Factoryban

- Factory gyártsa a változókat is
 - most mindegyik új, memóriakezelés nincs megoldva
 - lehetne itt is csak újat létrehozni, mint *Value*-nál.

```
// Factory osztályba új metódus deklarációja kerül
// alább pedig a definíció
Variable* Factory::var(string s) {
        Variable* v = new Variable(s);
        created.push_back(v);
        return v;
}
```

Változók használata Factory-val

• Értékeljük ki: x*3+z*y

$$x = 5$$
, $y = 6$, $z = 7$

```
Factory f;
Variable *vx = f.var("x"), *vy = f.var("y"), *vz = f.var("z");
Value* v = f.val(3);

Expression* e = f.add(f.mul(vx, v), f.mul(vz, vy));

Context ctx;
ctx.setVar("x", 5); ctx.setVar("y", 6); ctx.setVar("z", 7);

cout << e->evaluate(ctx) << endl;
```

Mi a kifejezések típusa?

- Most a megoldás int-tel dolgozik
- Lehessen bármi ©
 - \rightarrow Sablon!
 - ehhez mindent ki kell bővíteni
 - template <class T>, Expression<T>, stb
 - minden .h + .cpp -> .hpp
 - öröklésnél vigyázni
 - using az örökölt tagváltozók elérése előtt pl. using Operator < T > ::op;
 - innentől minden működik, ami kellhet
 - int, double, Complex, stb

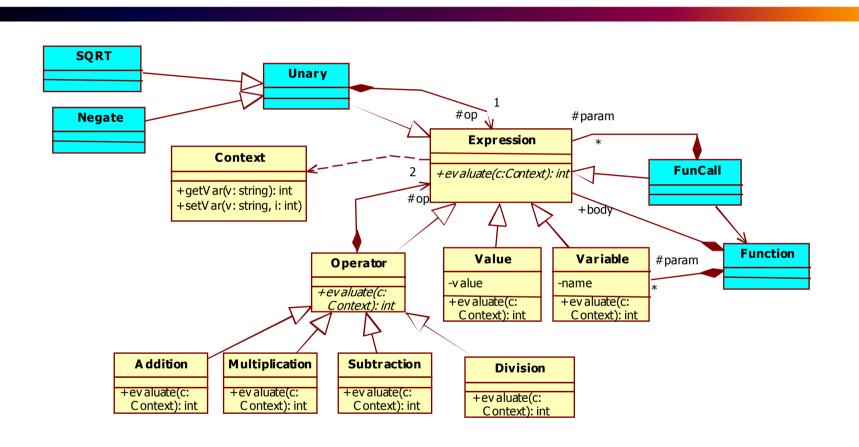
https://git.ik.bme.hu/Prog2/eloadas_peldak/ea_13 → szamologep3

Merre tovább?

Bővítések

- egyoperandusú műveletek (Unary)
 - negálás, gyökvonás, reciprokképzés, ...
- függvények (Function)
 - bemenő formális paraméterek: változók (Variables)
 - törzs: kifejezés (Expression)
 - kiértékelés:
 - aktuális paraméterek kiértékelése és átadása a formális paramétereknek
 - függvénytörzs lefuttatása
- függvény meghívása (FunCall)
 - aktuális paramétert tartalmazó kifejezés és a függvény pointer tárolása
 - kiértékelés

Bővített osztálydiagram



Egyváltozós függvény

• pl. f(x) = x * x

```
class Function {
    Expression* expr;
    Variable* param;
public:
    Function(Expression* e, Variable* p) : param(p), expr(e) {}
    int evaluate(Context& ctx, Expression* ap) {
        Context c2(ctx);
        c2.setVar(param->getName(), ap->evaluate(ctx));
        return expr->evaluate(c2);
    }
};
```

Egyváltozós függvény meghívása

• hivatkozás, pl. 4+f(5+3)*2+f(2)

```
class FunCall : public Expression {
   Function * f; // meghívandó függvény
   Expression* p; // függvény paramétere ez a kifejezés
public:
   FunCall(Function * f, Expression* e) : f(f), p(e) {}

int evaluate(Context& ctx) const {
   return f->evaluate(ctx, p);
  }
};
```

Egyváltozós függvény használata

• használat, pl.: f(t)=t*t; f(a)+f(b), ha a=3, b=4

```
Context ctx;
Variable t("t");
Multiplication m(&t, &t);
Function f(&m, &t);

Variable a("a"), b("b");
FunCall a2(&f, &a), b2(&f, &b);
Addition ad(&a2, &b2);

ctx.setVar("a", 3); ctx.setVar("b", 4);
cout << ad.evaluate(ctx) << endl;
```

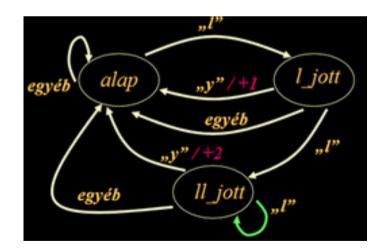
Minden együtt

```
// Függvény Faktory-val: ft(t) = t * t, f(a) + f(b), ha a = 3, b = 4;
  Factory<float> f;
  Context<float> ctx;
  Variable < float > *t = f.var("t");
  Multiplication<float>* m = f.mul(t, t);
  Function < float > ft(m, t);
  Variable \leq float \geq *a = f.var("a"), *b = f.var("b");
  FunCall<float> *a2 = f.call(&ft, a), *b2 = f.call(&ft, b);
  Addition<float> *ad = f.add(a2, b2);
  ctx.setVar("a", 3); ctx.setVar("b", 4);
  cout << ad->evaluate(ctx) << endl;
```

https://git.ik.bme.hu/Prog2/eloadas_peldak/ea_13 → szamologep3

Állapotgépek (FSM) általánosítása

- Állapotgép állapotai jól modellezhetők osztályokkal
- Állapothoz tartozó műveletek
 - belépés az adott állapotba (Enter)
 - adott állapotban input fogadása → új állapot (Input)
 - állapot elhagyása (Leave)
- Példa: ly-számláló



Állapotgépek általánosítása/2

- általános állapot (sablon az inputra)
 - absztrakt osztály (Enter, Input, Leave)

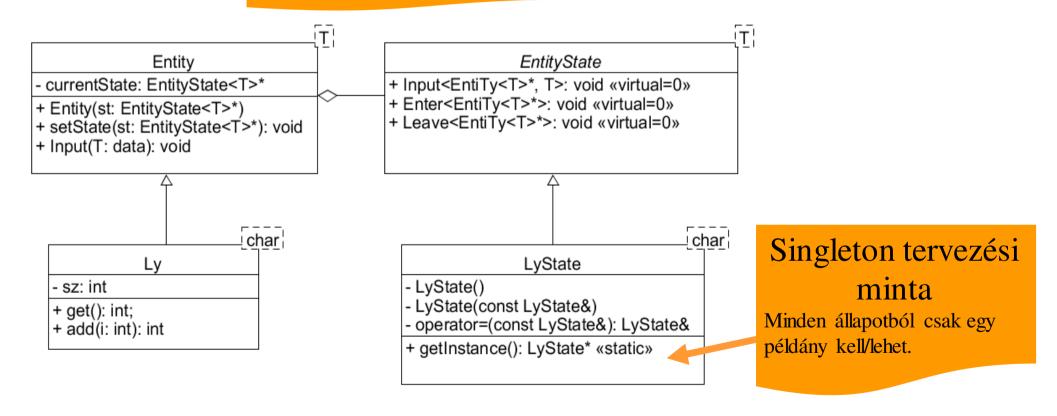
```
template <typename T>
class EntityState {
public:
    virtual void Input(Entity<T>*, T) = 0;
    virtual void Enter(Entity<T>*) = 0;
    virtual void Leave(Entity<T>*) = 0;
    virtual ~EntityState() {}
};
```

- általános entitás (sablon az inputra)
 - állapot tárolás (currentState)
 - állapot beállítás (setState)
 - input fogadás és továbbítás az akt. állapotnak.

```
template <typename T>
class Entity {
    EntityState<T>* currentState;
public:
    Entity(EntityState<T>* st) : currentState(st) {}
    void setState(EntityState<T>* st) {
        currentState->Leave(this);
        currentState = st;
        currentState->Enter(this);
    }
    void Input(T data) { currentState->Input(this, data); }
    virtual ~Entity() {}
};
```

Ly-számláló FSM terv. mintával

FSM tervezési minta



Ly-számláló FSM terv. mintával

```
/// Ly számláló osztály
class Ly : public Entity<char>{
   int sz;
public:
   Ly() : Entity<char>(LyState<S, Alap>::getInstance()), sz(0) {}
   int get() const { return sz; }
   void add(int i) { sz += i; }
};
```

Ly-számláló FSM terv. mintával

```
template <typename T, T c>
class LyState : public EntityState < char > {
  LyState() {}
  LyState(const LyState&);
  LyState& operator=(const LyState&);
public:
  void Enter(Entity<char>*) {}
  void Leave(Entity<char>*) {}
  static LyState* getInstance() {
     static LyState singleton;
     return & singleton;
  void Input(Entity<char>* ly, char ch);
};
```

```
/// Ly számláló állapotai
enum S { Alap, Ljott, LLjott};

/// Alap állapot inputja
template<>
void LyState<S, Alap>::Input(Entity<char>* ly, char ch) {
  if (ch == 'I' || ch == 'L') {
    ly->setState(LyState<S, Ljott>::getInstance());
  }
}
```

Ly-számláló FSM terv. mintával /2

```
/// Ljott állapot inputja
template<>
void LyState<S, Ljott>::Input(Entity<char>* ly, char ch) {
  if (ch == 'I' \parallel ch == 'L') {
     ly->setState(LyState<S, LLjott>::getInstance());
   } else {
     if (ch == 'y' \parallel ch == 'Y') dynamic_cast < Ly*>(1y)->add(1);
     ly->setState(LyState<S, Alap>::getInstance());
/// LLjott állapot inputja
template<>
void LyState<S, LLjott>::Input(Entity<char>* ly, char ch) {
  if (ch == 'y' \parallel ch == 'Y')
     dynamic cast\langle Ly^* \rangle (ly) - \rangle add(2);
  if (ch!='I' && ch!='L')
     ly->setState(LyState<S, Alap>::getInstance());
```

Ly-számláló FSM terv. mintával /3

```
int main() {
   Ly ly;
   char ch;

std::cout << "Johet a duma:\n";
   while (std::cin >> std::noskipws >> ch)
      ly.Input(ch);
   std::cout << "ly-ok szama:" << ly.get() << std::endl;
}</pre>
```

Köszönöm a figyelmet

