Обектно-ориентирано програмиране (записки)

- Марина Господинова
- Илиан Запрянов

Тема 12. Множествено наследяване

В случаите, когато производният клас наследява директно повече от един базов клас, се казва, че наследяването е множествено.

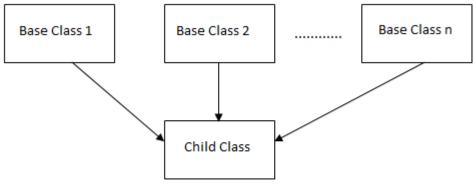
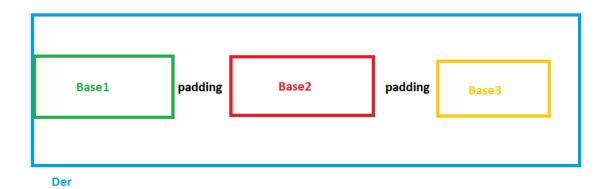


Fig: Multiple Inheritance

Вече свикнахме с идеята, че при стандартното наследяване, в началото на **Der** като скрита член-данна стои Base, това тук не се променя. Тоест, ако **Der** наследява **Base1**, **Base2**, **Base3**, то **Der** ще изглежда по следния начин:



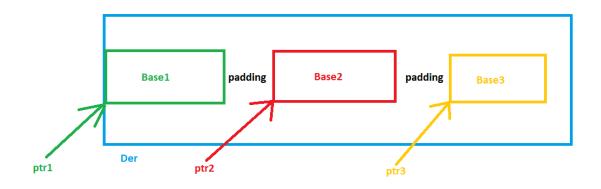
Нека имаме следните три класа:

Чрез специален механизъм, който смята колко трябва да се отместят пойнтърите, всеки Base* може да намери своята част в Der:

```
vint main()
{
    Der d;

    Base1* ptr1 = &d;
    Base2* ptr2 = &d;
    Base3* ptr3 = &d;

    std::cout << "ptr1:" << ptr1 << std::endl;
    std::cout << "ptr2:" << ptr2 << std::endl;
    std::cout << "ptr3:" << ptr3 << std::endl;
    std::cout << "ptr3:" << ptr3 << std::endl;
</pre>
```



```
class Der : public Base1, public Base2, public Base3
{
    A obj1;
    B obj2;
public:
    Der()
    {
        std::cout << "Der()" << std::endl;
    }
    ~Der()
    {
        std::cout << "~Der()" << std::endl;
    }
};</pre>
```

Виждаме, че Der е отговорен за създаването на Base1, Base2, Base3. Редът на викането на конструкторите не се различава по никакъв начин от вече разгледания.

```
class Der : public Base1, public Base2, public Base3
{
    A obj1;
    B obj2;
public:
    Der()
    {
        std::cout << "Der()" << std::endl;
    }
    ~Der()
    {
        std::cout << "~Der()" << std::endl;
    }
};</pre>
```

ред на извикване на конструктори

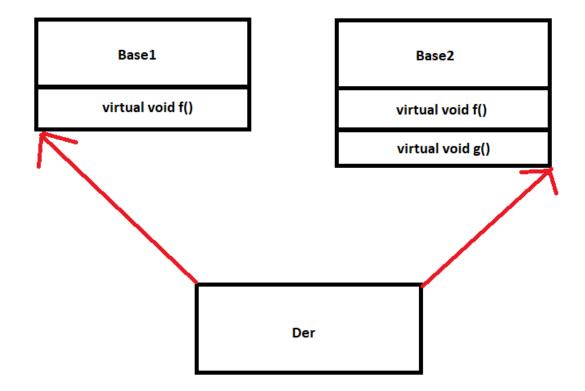
ред на извикване на деструктори

```
Base1()
Base2()
Base3()
A()
B()
Der()
~Der()
~B()
~A()
~Bse3()
~A()
~Base3()
~A()
~Base3()
~Base2()
~Base2()
~Base1()
```

Голямата шестица също не се различава при множествено наследяване. Напр.:

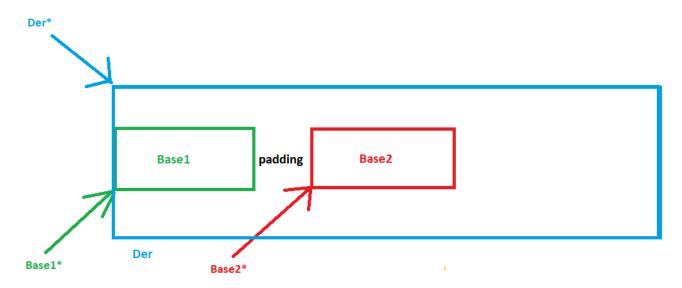
```
vDer& Der::operator=(const Der& other)
{
    if (this != &other)
    {
        Base1::operator=(other);
        Base2::operator=(other);
        Base3::operator=(other);
        copyFrom(other);
        free();
    }
}
```

Виртуална таблица при множествено наследяване



Следната полиморфна йерархия ни задължава да презапишем функцията f() в Der, тъй като ако не го направим ще стане двусмислица коя от двете да се извика => Der задължително трябва да override-ва функцията f()

Виртуалните таблици имат втори параметър - Δ, който смята колко трябва да отместим указателя, за да намерим обекта (отместването е в байтове)



Таблиците придобиват следния вис:



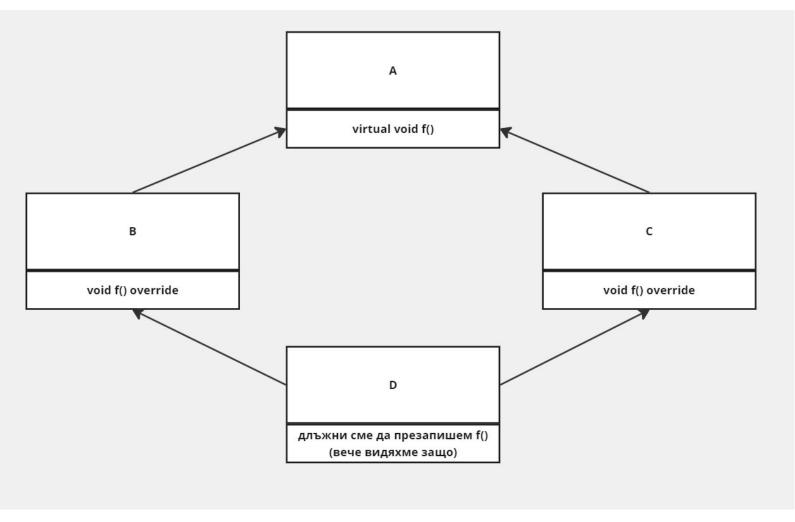
Δ(Base2) - отместването на Base2 от началото на Der

 Δ (Base1) = 0 - тъй като Base1 е в началото на Der

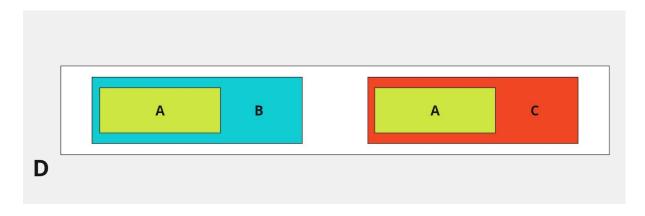
Напр.:

Във втората таблица, се намираме на Δ (Base2) разстояние от началото. За да се върнем в Der, трябва да изминем това разстояние обратно => - Δ (Base2)

Диамантен "проблем"



При създаването на обект от тип D, той изглежда по следния начин



[!] Виждаме проблемът, че всеки обект от тип D води до създаването на две различни A, което е и същността на диамантения проблем

Виртуално наследяване

```
∨class X : virtual Y
```

- всеки наследник на X е длъжен да каже как да се създаде Y
- прехвърля се отговорността за създаването на Y надолу

В зависимост от типа на обекта, който създадем, се извиква различен конструктор на наследения виртуално. Напр.:

Нека това е класът, който ще наследяваме виртуално

```
class Y
{
  public:
     Y(int x, int y, int z)
     {
          std::cout << "Y(int, int, int)" << std::endl;
     }
     Y(int x, int y)
     {
          std::cout << "Y(int, int)" << std::endl;
     }
     Y(int x)
     {
          std::cout << "Y(int)" << std::endl;
     }
     *Y()
     {
          std::cout << "~Y()" << std::endl;
     }
};</pre>
```

```
vint main()
{
    X x; //X създава Y с 2 параметъра
    std::cout << std::endl;
    A a; //A създава Y с 1 параметър
    std::cout << std::endl;
    B b; //B създава Y с 3 параметъра
    std::cout << std::endl;
}</pre>
```

Не забравяме, че тъй като йерархията ни е Y -> X -> A -> В, то ще се извикат конструкторите и на по-горните класове както сме свикнали, заради наследяването. Напр.: А наследява X, което наследява Y => ще се извика първо конструктора на A, после този на X и ще отпечата X(), после този на Y и ще отпечата Y() и накрая ще се отпечата A()

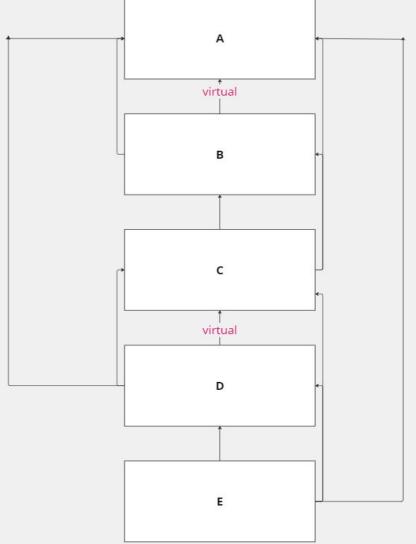
```
Microsoft Visual Stud
Y(int, int)
X()
Y(int)
X()
A()
Y(int, int, int)
X()
A()
B()
~B()
~A()
~X()
~Y()
~X()
~Y()
~X()
~Y()
~Y()
~Y()
~Y()
~Y()
```

Можем да забележим, че винаги се извиква първо конструктора на виртуално наследения клас, след което тези на базовите, независимо дали наследения виртуално клас е в началото, средата или края на йерархията ни (при деструкторите е същото, но в обратен ред, както сме свикнали)

Ако пропуснем да кажем как да се създаде Y, то ще потърси default-ния конструктор на Y, ако Y няма такъв ще получим компилационна грешка

Използваме виртуално наследяване, защото очакваме обектът Y да се споделя и от други наследници

Пример за друга такава йерархия:



В наследява А виртуално и отговаря за създаването на А

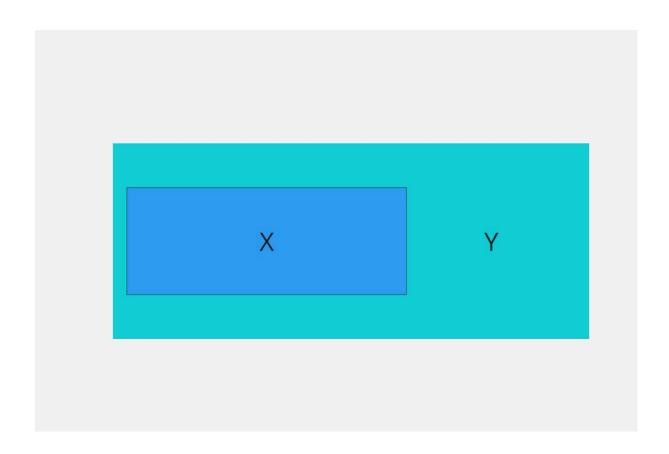
С наследява В, който наследява А виртуално, следователно отговорността за създаването на А се прехвърля на С и С отговаря за създаването и на В, и на А

D наследява виртуално C, но тъй като C е част от виртуално наследяване, то D освен за C, става отговорен и за A, тъй като D е част от виртуалното наследяване и на A (virtual)-> B -> C -> D

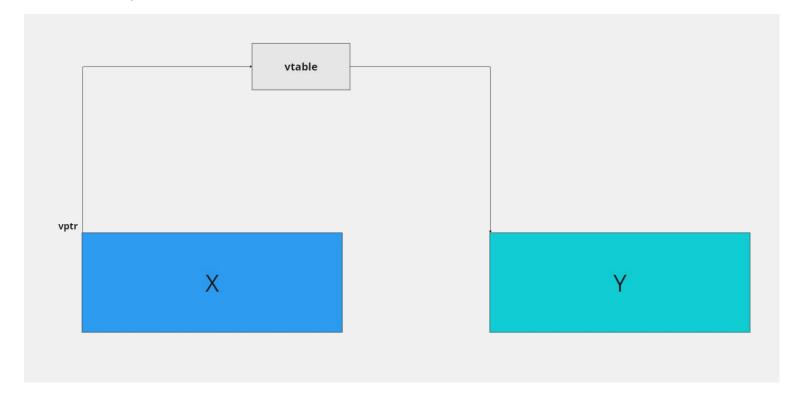
Е наследява D, но D наследява виртуално C => D е отговорен и за C. Също така E е част от виртуалното наследяване на A и така E става отговорен и за D, и за C, и за A

При виртуалното наследяване, за разлика от невиртуалното, частта на базовия клас не стои в началото на наследника, както бяхме свикнали досега.

Стандартното наследяване:

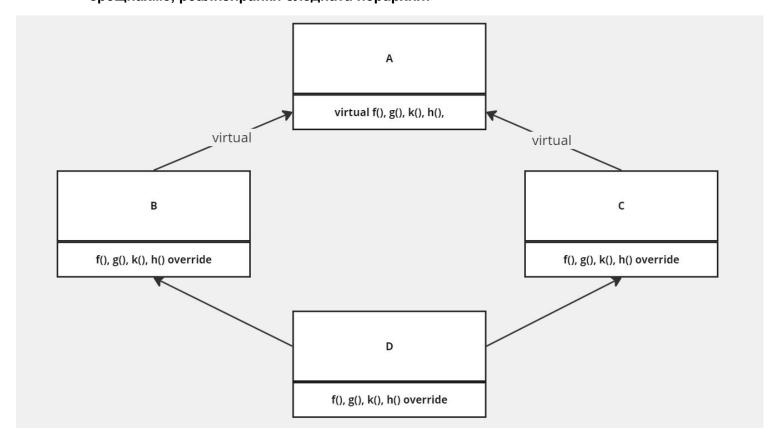


Виртуално наследяване



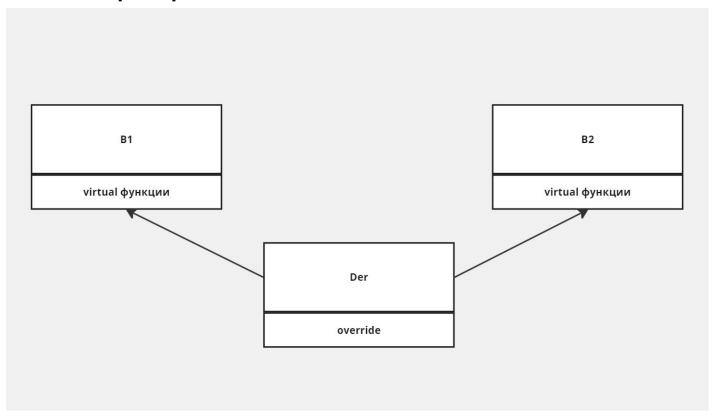
При виртуално наследяване, се добавя виртуален указател (vptr) към виртуалната таблица (vtable), която съдържа информация за местоположението на виртуалния базов клас (Y) в паметта.

След като разбрахме какво представлява виртуалното наследяване, можем да видим, че именно то е решението на диамантения проблем, с който се срещнахме, реализирайки следната йерархия:

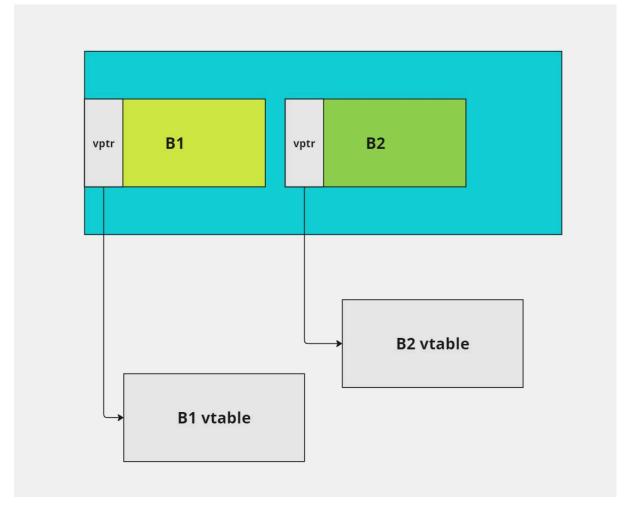


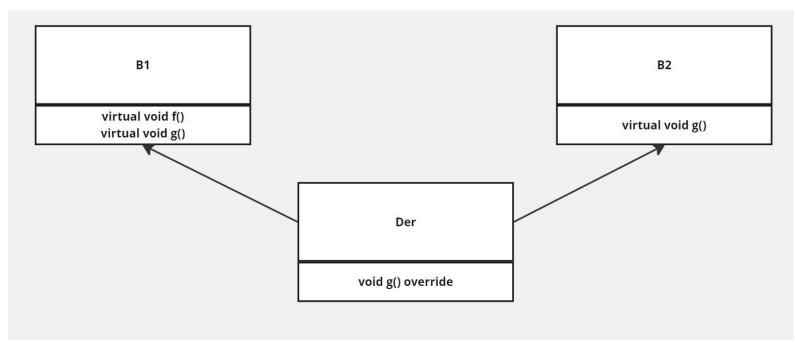
```
public:
      A()
          std::cout << "A()" << std::endl;
      ~A()
          std::cout << "~A()" << std::endl;
vclass B : virtual public A
  public:
      B() : A()
          std::cout << "B()" << std::endl;
      ~B()
          std::cout << "~B()" << std::endl;
                                 vclass C :virtual public A
                                   public:
                                       C():A()
                                           std::cout << "A()" << std::endl;</pre>
                                       ~C()
                                           std::cout << "~A()" << std::endl;
                                 ∨class D : public B, public C
                                   public:
                                       D()
                                           std::cout << "D()" << std::endl;
                                       ~D()
                                            std::cout << "~D()" << std::endl;
```

Още примери

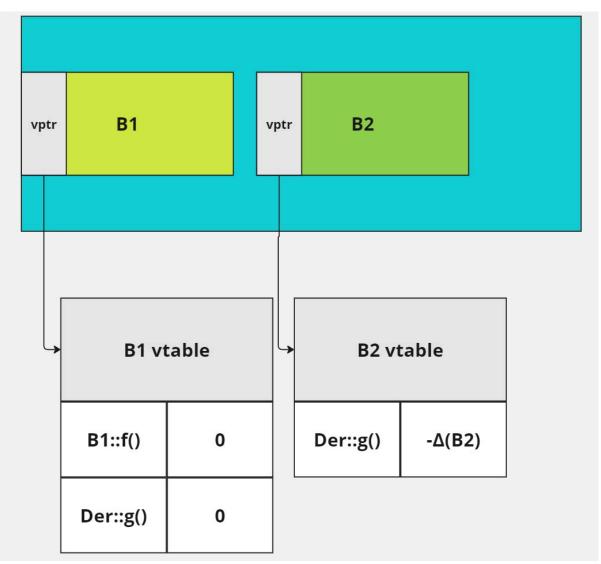


В тази йерархия, Der придобива следния вид:

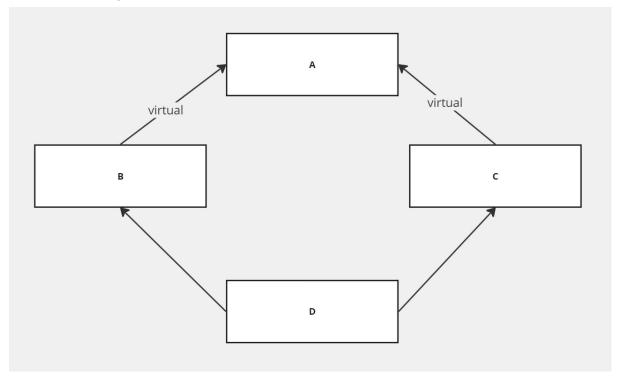




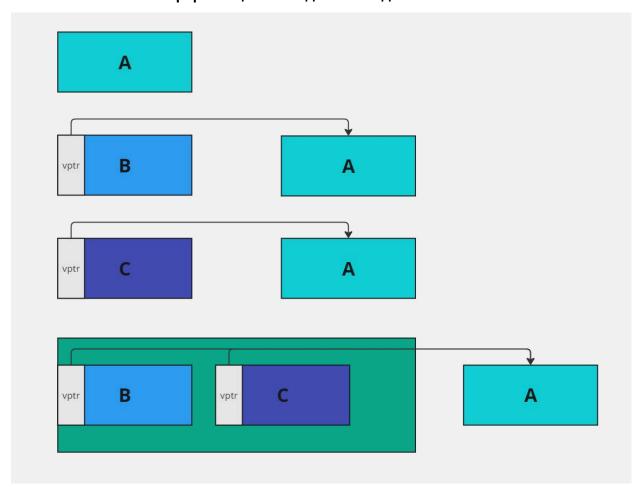
В тази йерархия, Der придобива следния вид:

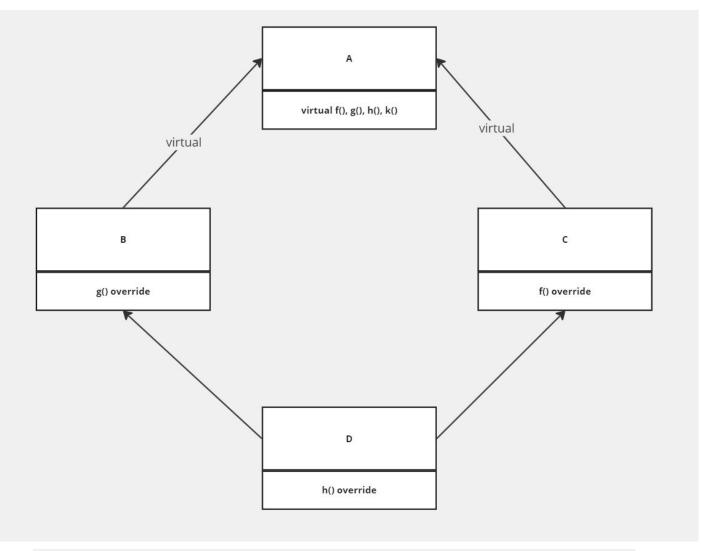


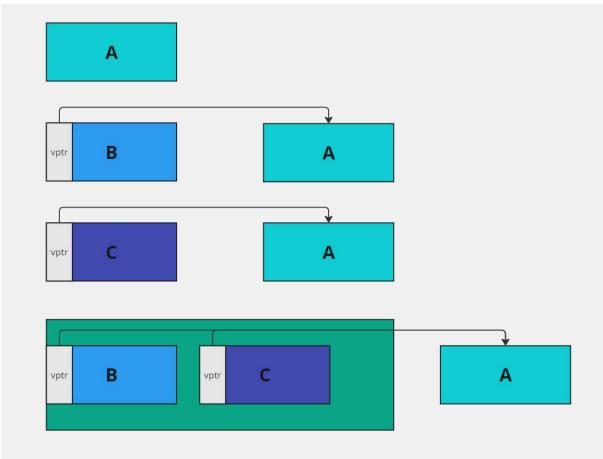
[!] Ако Der има виртуална функция, която я няма в В1 и В2, то тя също ще участва във виртуалните таблици



Членовете на тази йерархия ще изглеждат по следния начин:







vtable of D (ако имаме A* ptr)

	Δ
A::k()	0
B::g()	-Δ(A)
C::f()	-Δ(A) + Δ(C)
D:h()	-Δ(A)

Хетерогенен контейнер

def.| Хетерогенен контейнер

- клас, който съдържа колекция от указатели към абстрактен клас и се грижи за менажирането на паметта

Причината да имаме нужда от хетерогенния контейнер е, че не можем да създаваме обекти от абстрактния клас. Затова ще използваме колекция от пойнтъри от тип Base, които сочат към обекти от наследниците и извикват техните функции

Копиране

Копирането на обекти става чрез клониране - това е функция, която връща копие на себе си (или с други думи динамично заделен обект от този тип)

Ако A наследява Base, така би изглеждала презаписана функцията close() в интерфейса на A . Чрез копиращия конструктор създаваме ново A, което копира данните на *this.

Триене

Възползвайки се от това, че деструкторът е виртуален, виртуалната таблица ще се справи с намирането на обектите и не ни интересува техния тип. Така, че триенето е същото като при предните масиви от указатели, които сме срещали. Пример:

Първо освобождаваме заделената памет, към която сочи всеки един пойнтър от масива, след което и самия масив

Тъй като има конкретика само във factory, тоест хетерогенния контейнер не знае типа на обектите си, тяхното разпознаване може да стане чрез допълнителна член-данна в базовия клас, която пази типа на обекта или dynamic_cast

def.| Visitor Pattern

- когато си взаимодействат обекти от полиморфна йерархия (например член-функция на наследник, на която се подава обект от друг наследник)