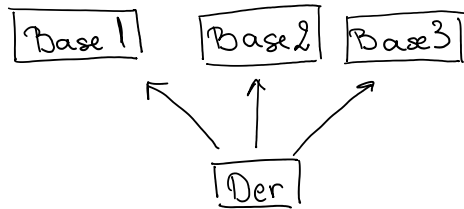
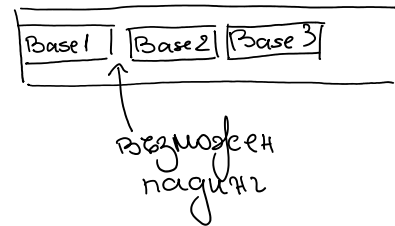


Множествено наследяване



Представяне на Der в паметта:



Можем да достъпваме дер през

```

Der* ptr = &d;
Base1* ptr1 = &d; // сочи към началото на дер
Base2* ptr2 = &d; } използва специален механизъм, който изчислява колко
Base3* ptr3 = &d; } пъти се отместил уик-ът от началото на дер
  
```

```

&d == ptr1
ptr1 != ptr2 != ptr3
ptr1 != ptr3
  
```

Конструктор на Der

- отворен за конструктори на Base1, Base2, Base3

последователност на изпълнение на конструктори:

```
class Der : Base1, Base2, Base3 {
```

```
    A obj1;
    B obj2;
```

```
};
```

```
Base1(), Base2(), Base3(), A(), B(), Der()
```

Деструктор

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

Оператор =

```
{ if (this != other)
```

Virtual op =

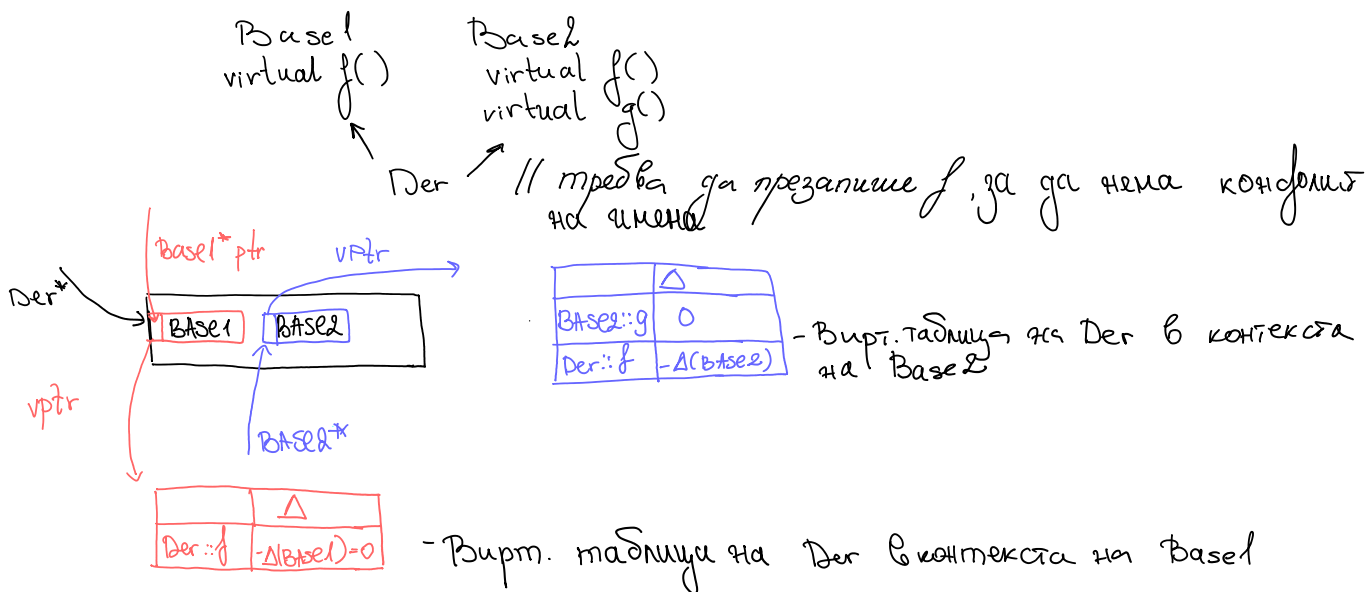
```

{ if (this != other)
{
    Base1::op = (other);
    Base2::op = (other);
    Base2::op = (other);

    free();
    copyFrom(other);
}
}

```

Виртуални таблици - по една за всеки родител

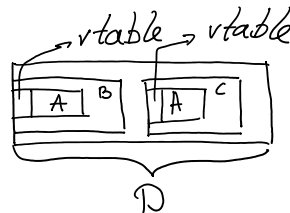
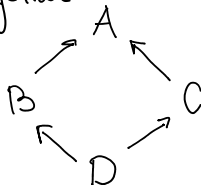


Δ - vtable има параметър Δ, който означава с колко трябва да се отмести указателят, за да намери посочения обект (в байтове)

Диагнатен проблем

- при обикновено наследяване получаваме ≥ 2 инстанции на един и същи обект в наследника

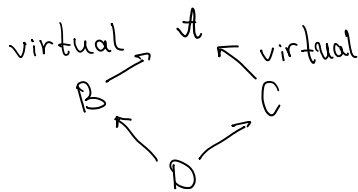
- Тонякога е желано поведение



Конструктор A(), B(), A(), C(), D() - D не определя как се създава A
Деструктор ~D(), ~C(), A(), ~B(), ~A()

- * Ако в A има променлива, която искаме да достъпим от D , или не се компилира (ambiguous), или ще се визуира тази от най-лявата инстанция (зависи от нивото на wrapping-a)

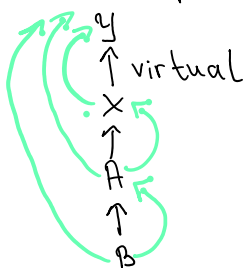
Виртуално наследяване - решение на дилематения проблем



→ Очакване A да се споделя от повече от 1 наследник

- Всеки наследник на B и C (пряк или непряк) е отговорен за създаването на A

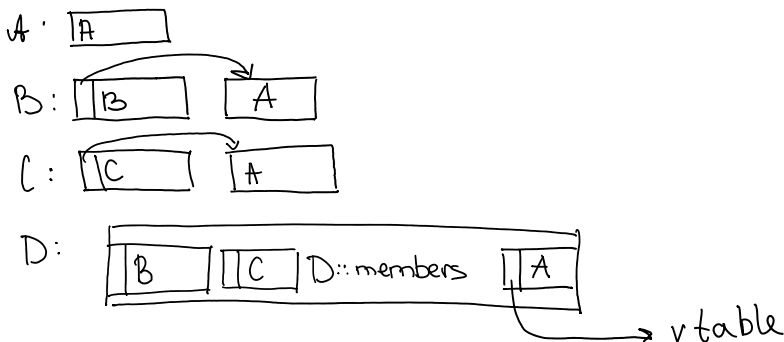
Пример:



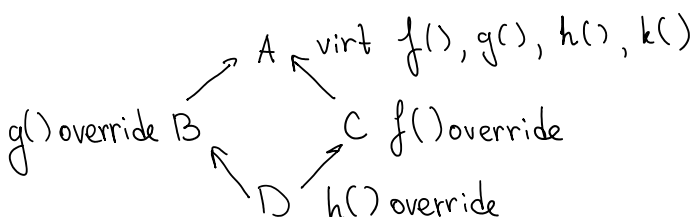
A указва кой констр. на X и на Y да се извика. Ако не се определи изрично, се извиква $Y()$, независимо от това, кой конструктор на Y се извиква от к-ра на X

→ отговорен за създаването на

Представяне в паметта



То този начин D има само една виртуална таблица и една инстанция, което спестява памет.



Δ	
$A::k()$	\circ
$B::g()$	$-\Delta(A)$
$C::f()$	$-\Delta(A) + \Delta(C)$
$D::h()$	$-\Delta(A)$

Иstructor и деструктор

```
D obj; // A(), B(), C(), D()
```

```
{ // ~D(), ~C(), ~B(), ~A
```

Коллекция от обекти в полиморфна иерархия

За да назовем полиморфни обекти като колекция, създаваме масив от указатели към базов клас,

за да го мениджира, създаваме wrapper-клас със свое копиране, триене и тн.

```
class Container {
```

```
    Base** data;
```

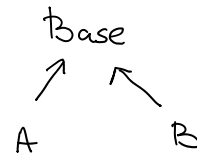
```
}
```

```
Base {
```

```
    virtual ~Base();
```

```
    virtual Base* clone() const = 0;
```

```
}
```



```
Container::free() {
```

```
    for (i to n)
```

```
        delete data[i]; // извикват се правилните деструктори, тъй
```

```
        delete [] data;
```

```
}
```

```
Container::Container(const Container& other) {
```

```
    data = new Base* [ ... ];
```

```
    for (i to n) {
```

```
        data[i] = other.data[i] -> clone();
```

```
Base* A::clone () override {  
    return new A (*this);  
}
```

```
Base* B::clone () override {  
    return new B (*this);  
}
```