

# C++ Workshop

3. Block, 11.05.2012

Sven Brauch, Robert Schneider | 17. Mai 2012

```
БЭИСИК  ДВК  НЦ
001
НУЖНЫ ВАМ РАСШИРЕННЫЕ ФУНКЦИИ ?1
ВЫСОКОСКОРОСТНЫЕ УСТ-СТВА?1
УСТАН-КА ВНЕШНЕЙ ФН-ЦИИ?1
03У ?48
ЖДУ
5 LET A=1.0000001
10 LET B=A
15 FOR I=1 TO 27
20 LET A=A*A
25 LET B=B^2
30 NEXT I
35 PRINT A,B,"WWW.LENINGRAD.SU/MUSEUM"
RUN
568044 1202420 WWW.LENINGRAD.SU/MUSEUM
ОСТ СТРОКЕ 35
ЖДУ
```

Quelle: Wikimedia Commons  
CC-BY-SA Sergei Frolov

- 1 Intro
- 2 Vererbung
  - Grundlegendes zur Vererbung
  - Virtuelle Methoden
  - Abstrakte Klassen
  - `dynamic_cast`
- 3 Das Bitmap-Framework
  - Bitmap24 und Algorithmen
  - BatchBitmap24 und Zeichen-Objekte
- 4 Praxis

# 1 Intro





Praktisches Ziel der nächsten Workshops:  
Ein Kommandozeilen-basiertes Zeichenprogramm

## Theorie-Teil

- Live-Demo zur Vererbung (und mehr)
- Grundlegendes zum Bitmap-Framework

# Live-Demo (Sven)

## Live-Demo (Robert)



















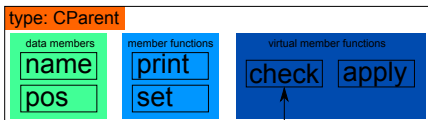






# Zugriff auf member von myPrObj (2)

Greifen wir über `myPrObj` auf eine virtual member function zu, so bleibt alles wie gehabt:



`myPrObj.check()`

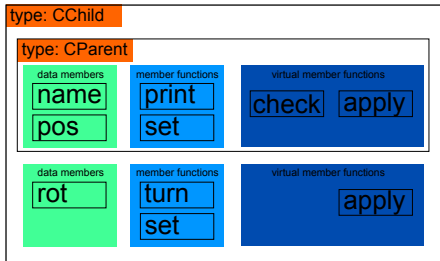


# Die Instanz myObj

Vergessen wir ab nun die Instanz (das »Ding«) myPrObj, sie sei hiermit entlassen.

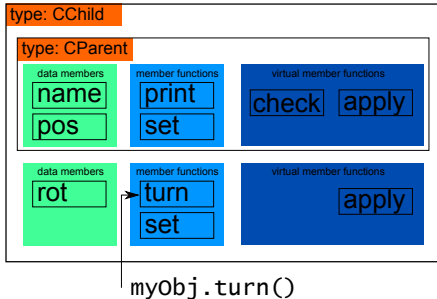
Wir wollen eine Instanz von CChild wie folgt visualisieren. Zu sehen ist auch das sog. „base class subobject“\* von der Basisklasse CParent.

\*Das ist leider etwas verwirrend, denn ein „object“ nach dem Standard haben wir bislang als »Ding« bezeichnet. Ein »Ding« enthält jedoch keine Funktionen. Ich hoffe es ist dennoch klar, dass mit dem Bild die „is-a“-Beziehung zwischen Instanzen von CChild und Instanzen von CParent zum Ausdruck gebracht werden soll.



# Zugriff auf member von myObj (1)

Zugriffe auf die einfachen (nicht-virtuellen) member functions und data members funktionieren auch hier wie gehabt:

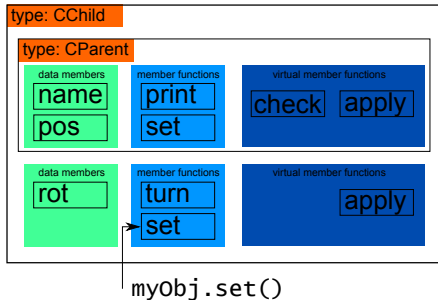


# Zugriff auf member von myPrObj (2) - name hiding

## name hiding (Standard 3.3.7)

Hat eine member function oder ein data member einer Kindklasse denselben Namen wie eine member function oder ein data member einer Basisklasse (hier: `set`), so wird der Name aus der Basisklasse versteckt.

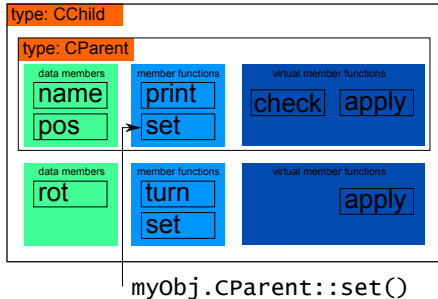
Etwas anschaulicher lässt es sich als „Überdecken“ beschreiben: Das Element aus der Kindklasse überdeckt den Zugriff auf das Element der Basisklasse:



# Zugriff auf member von myPrObj (3) - qualified-id

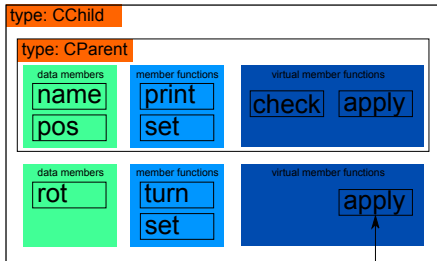
Detail (wird wirklich wirklich rar verwendet):

Man kann dennoch auf das Element aus der Basisklasse zugreifen, und zwar mittels einer sog. qualified-id:



# Zugriff auf member von myObj (4)

Zugriffe auf virtual member functions funktionieren über `myObj` effektiv genauso wie Zugriffe auf normale Funktionen, allerdings ist der Mechanismus nicht das name hiding (später mehr).



`myObj.apply()`



Wir können freilich einen Pointer auf `myObj` anlegen:

```
CChild* pMyObj = &myObj;
```

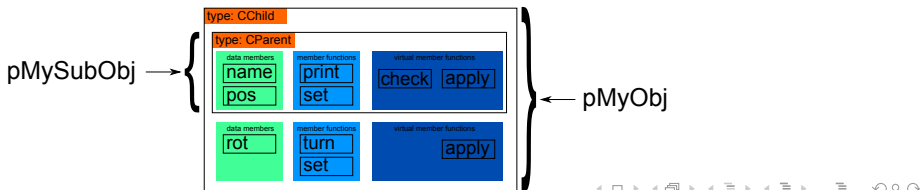
Wir können freilich einen Pointer auf `myObj` anlegen:

```
CChild* pMyObj = &myObj;
```

`myObj` enthält jedoch *zudem* ein subobject von der Klasse `CParent`.

Dieses subobject hat als »Ding« ebenfalls eine Adresse, man erhält sie durch einen „implicit type cast“ (Standard, 4.10:3):

```
CParent* pMySubObj = &myObj; (oder auch pMySubObj = pMyObj;)
```



## static type (Standard, 1.3.11)

Der Typ (eines »Dings« oder einer expression), so wie der Compiler ihn sieht. D.h. ohne Effekte zu berücksichtigen, die zur Laufzeit auftreten.

Beispiel:	<code>int i;</code>		i hat den static type <code>int</code>
	<code>int* pi;</code>		pi hat den static type <code>int*</code>
	<code>*pi</code>		hat den static type <code>int</code>
	<code>*pMySubObj</code>		hat den static type <code>CParent</code>

## dynamic type (Standard, 1.3.3)

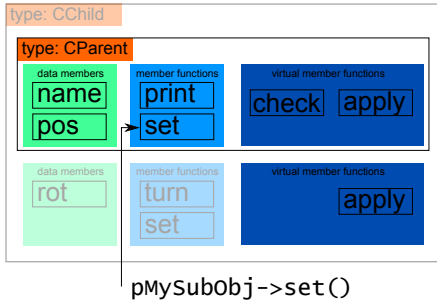
blabla lvalue blabla (unmittelbar unverständlich)

Beispiel:	<code>int i;</code>		<code>i</code> hat den dynamic type <code>int</code>
	<code>int* pi;</code>		<code>pi</code> hat den dynamic type <code>int*</code>
	<code>*pi</code>		hat den dynamic type <code>int</code>
	<code>*pMySubObj</code>		hat den dynamic type <code>CChild</code>

Der dynamic type ist der Typ des meist-abgeleiteten (ableiten  $\implies$  Vererbung)  $\gg$ Dings $\ll$ , auf dessen subobject ein Pointer verweist. In unserer Visualisierung entspricht dies dem Typ der übergeordnetsten Instanz.

# Zugriff mittels pMySubObj (1)

Nutzt man `pMySubObj`, um auf data members oder *non-virtual* member functions zuzugreifen, wird der static type verwendet. Somit ist das übergeordnete des subobjects sozusagen unsichtbar. Dementsprechend wird beim Zugriff über `pMySubObj` die zweite Deklaration von `set` „nicht gesehen“.



Eine Unzulänglichkeit der deutschen Sprache: Es gibt Überladen (overload) und Überschreiben (overwrite), aber mir fällt keine gute (eindeutige) Übersetzung für *override* ein. In der deutschen Informatik verwendet man für *override* tatsächlich überschreiben, aber das klingt in meinen Ohren zu sehr nach Verdecken (name hiding).

## Overriding (Standard, 10.3:2)

In einer Klasse `CParent` sei eine virtual member function `apply` deklariert. Eine Klasse `CChild` erbe direkt oder indirekt von `CParent`. Wenn nun in `CChild` eine Funktion mit *demselben Namen und derselben Parameter-Liste* wie `CParent::apply` deklariert ist, so ist `CChild::apply` ebenfalls virtual (egal, ob sie so explizit deklariert wurde oder nicht) und sie *overrides* `CParent::apply`.

## calling a virtual function (Standard, 5.2.2:1)

Wird eine virtual function aufgerufen, wird der dynamic type des »Dings« herangezogen. Es wird dann ausgehend vom dynamic type in der Vererbungshierarchie in Richtung der Elter-Klassen nach einem override der Funktion gesucht (und der erste Treffer verwendet).

## calling a virtual function (Standard, 5.2.2:1)

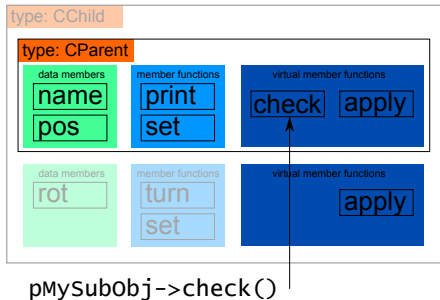
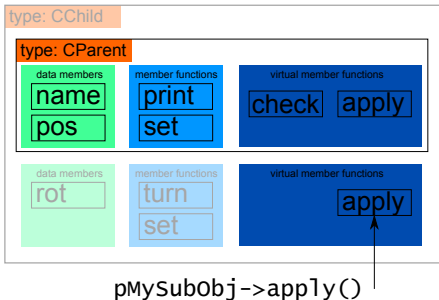
Wird eine virtual function aufgerufen, wird der dynamic type des »Dings« herangezogen. Es wird dann ausgehend vom dynamic type in der Vererbungshierarchie in Richtung der Elter-Klassen nach einem override der Funktion gesucht (und der erste Treffer verwendet).

Normalerweise (bei nicht-virtuellen Funktionen) wird vom static type ausgegangen, daher ruft `pMySubObj->set()`; auch `CParent::set` auf. Bei virtual function calls hingegen wird vom *dynamic type* ausgegangen.

Da der dynamic type von `*pMySubObj` eben `CChild` ist, ruft `pMySubObj->apply()`; dann `CChild::apply` auf.



# Das Aufrufen virtueller Funktionen (2)



# Der virtuelle Destruktor

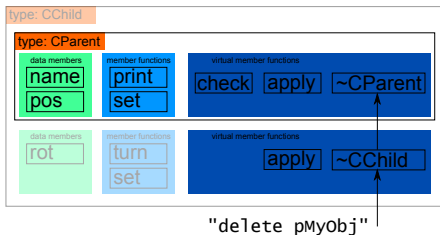
Angenommen, ich habe nun `pMyObj = new CChild;` geschrieben. Was macht dann `delete pMyObj;`?

# Der virtuelle Destruktor

Angenommen, ich habe nun `pMyObj = new CChild;` geschrieben. Was macht dann `delete pMyObj;`?

Antwort: Das kommt darauf an, ob der Destruktor von `CParent` virtuell ist!

- Ist der Destruktor *nicht* virtuell, so wird nur `pMyObj->~CParent()` aufgerufen.
- Ist der Destruktor virtuell, so wird zunächst `pMyObj->~CChild()` und anschließend `pMyObj->~CParent()` aufgerufen.



Der virtuelle Destruktor-Aufruf funktioniert ähnlich wie der Aufruf einer normalen virtuellen Funktion, mit zwei Ausnahmen:

- Der Destruktor (dtor) hat in jeder Klasse einen eigenen Namen (`~Classname`).
- Es werden *alle* overridden Destruktoren (die der Basisklassen) aufgerufen, und zwar beginnend mit dem most-derived (final overrider), dann jeweils bei Ende des dtors einer Klasse der dtor der direkten Elterklasse dieser Klasse.

Der virtuelle Destruktor-Aufruf funktioniert ähnlich wie der Aufruf einer normalen virtuellen Funktion, mit zwei Ausnahmen:

- Der Destruktor (dtor) hat in jeder Klasse einen eigenen Namen (`~Classname`).
- Es werden *alle* overridden Destruktoren (die der Basisklassen) aufgerufen, und zwar beginnend mit dem most-derived (final overrider), dann jeweils bei Ende des dtors einer Klasse der dtor der direkten Elterklasse dieser Klasse.

Zusätzlich zum dtor-Aufruf wird natürlich noch der Speicher freigegeben. Dabei spielt es keine Rolle, ob der dtor virtuell ist oder nicht.

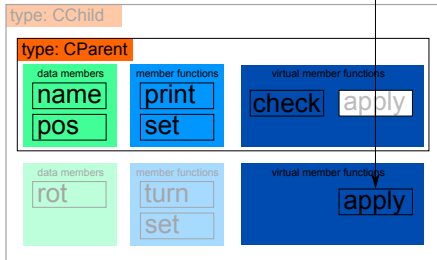
# pure virtual member functions

Bei einer virtual member function kann die Implementierung komplett weggelassen werden, indem hinter die Funktions-Deklaration ein `= 0;` geschrieben wird. Sie ist dann nur noch eine leere Hülle. Nanu?

# pure virtual member functions

Bei einer virtual member function kann die Implementierung komplett weggelassen werden, indem hinter die Funktions-Deklaration ein `= 0;` geschrieben wird. Sie ist dann nur noch eine leere Hülle. Nanu? Die Idee dabei ist: Pointer auf die Basisklasse können die pure virtual member function aufrufen, die Implementierung (der Inhalt) dieser Funktion wird dann durch abgeleitete Klassen bereitgestellt.

`pMySubObj->apply()`



Es gibt einen Hauptunterschied zwischen: `virtual void apply() { }`  
und `virtual void apply() = 0;` Dieser ist, dass eine einzige pure  
virtual member function die Klasse zu einer sog. *abstrakten Klasse* macht.



Es gibt einen Hauptunterschied zwischen: `virtual void apply() { }` und `virtual void apply() = 0;` Dieser ist, dass eine einzige pure virtual member function die Klasse zu einer sog. *abstrakten Klasse* macht.

## Abstrakte Klassen (Standard, 10.4:1-2)

Eine *abstrakte Klasse* ist eine Klasse die nur als Basisklasse für andere Klassen verwendet werden kann; es können keine Instanzen einer abstrakten Klasse erzeugt werden (nur base class subobjects). Eine Klasse ist eine abstrakte Klasse wenn sie mindestens eine pure virtual member function hat. Beachte: Sie kann diese geerbt haben (wenn noch kein override in der Hierarchie existiert).

Ein abstrakte Klasse, die *ausschließlich* deren member ausschließlich pure virtual member functions sind, kann nennt man auch Interface.

Ein abstrakte Klasse, die *ausschließlich* deren member ausschließlich pure virtual member functions sind, kann nennt man auch Interface.

Interfaces werden für sehr viele Dinge verwendet und sind neben dem Arbeiten mit Objekten ein Hauptaspekt im objektorientierten Programmieren. Man definiert mittels Interfaces bspw. die gemeinsame „Sprache“, mit der zwei voneinander unabhängige Komponenten interagieren können. Die eine Seite nutzt dabei einen Pointer vom Typ `MyInterface*` und die andere Seite *implementiert* das Interface, d.h. hat von eine Klasse, die von `MyInterface` erbt und die pure virtual member functions implementiert. Die letztere Seite erzeugt dann eine Instanz dieser abgeleiteten Klasse und gibt der ersten Seite einen Pointer.

Man kann implizit von einem `CChild*` einen `CParent*` erhalten. Umgekehrt geht das nicht ohne weiteres, denn z.B. ein Pointer auf `myPrObj` (es ist untot! xD) kann nicht sinnvollerweise in einen Pointer auf `CChild*` verwandelt werden (z.B.: es fehlt die Information des data members `rot`).

Man kann implizit von einem `CChild*` einen `CParent*` erhalten. Umgekehrt geht das nicht ohne weiteres, denn z.B. ein Pointer auf `myPrObj` (es ist untot! xD) kann nicht sinnvollerweise in einen Pointer auf `CChild*` verwandelt werden (z.B.: es fehlt die Information des data members `rot`).

Wenn man schreibt `dynamic_cast < CChild* > ( pMySubObj )`, so ist das Resultat dieser expression abhängig vom *dynamic type* von `*pMySubObj` – verweist `pMySubObj` auf ein base class subobject einer Instanz von `CChild`, so ist das Ergebnis ein gültiger Pointer auf diese Instanz (auf das »Ding«). Anderenfalls ist das Resultat 0 (ein ungültiger Pointer).













# Minimalimplementierung der Leinwand

Wir werden später sehen, dass es eigentlich vorteilhaft ist, die gemeinsame Sprache zwischen Zeichenobjekten (Linie, Kreis usw.) und Leinwand abstrakt in Form eines Interface festzuhalten. Wir wollen jedoch zunächst unser Programm einfach halten und Abstraktion vermeiden.

Wir werden später sehen, dass es eigentlich vorteilhaft ist, die gemeinsame Sprache zwischen Zeichenobjekten (Linie, Kreis usw.) und Leinwand abstrakt in Form eines Interface festzuhalten. Wir wollen jedoch zunächst unser Programm einfach halten und Abstraktion vermeiden.

Die `Bitmap24`-Klasse, die eigentlich zum Abspeichern einer Bitmap-Datei dient, reicht aus, um als Leinwand-Klasse verwendet werden zu können: Man kann pixelweise auf das hinterlegte Bitmap zugreifen, dies entspricht einem pixelweisen Zeichnen (`setPixel`).





# Implementierung eines Zeichen-Algorithmus (1)

In unserem einfachen Programm können wir nun eine Funktion schreiben:

```
void fillCanvas (Bitmap24& targetCanvas , Color fillColor );
```

Beachte: Wir müssen die Leinwand als Referenz übergeben, da der Algorithmus ja auf dem übergebenen »Ding« arbeiten soll, und nicht auf einer Kopie (= nicht auf einem neuen »Ding«).

























# Die unsäglichen Koordinaten-Klassen

Mit etwas zu viel Beschützerinstinkt habe ich wohl die beiden Klassen `AbsoluteCoordinate` und `RelativCoordinate` geschaffen.

# Die unsäglichen Koordinaten-Klassen

Mit etwas zu viel Beschützerinstinkt habe ich wohl die beiden Klassen `AbsoluteCoordinate` und `RelativCoordinate` geschaffen.

## AbsoluteCoordinate

Fasst egtl. nur den x- und y-Wert einer Koordinate zusammen in eine Datenstruktur. Der Beschützerinstinkt drückt sich dabei so aus, dass eine Instanz von `AbsoluteCoordinate` immer einer Leinwand zugeordnet ist. Das verhindert (soll verhindern), dass die Koordinate auf eine ungültige Position verweist (Lokalität von Fehlermeldungen).

# Die unsäglichen Koordinaten-Klassen

Mit etwas zu viel Beschützerinstinkt habe ich wohl die beiden Klassen `AbsoluteCoordinate` und `RelativeCoordinate` geschaffen.

## AbsoluteCoordinate

Fasst egl. nur den x- und y-Wert einer Koordinate zusammen in eine Datenstruktur. Der Beschützerinstinkt drückt sich dabei so aus, dass eine Instanz von `AbsoluteCoordinate` immer einer Leinwand zugeordnet ist. Das verhindert (soll verhindern), dass die Koordinate auf eine ungültige Position verweist (Lokalität von Fehlermeldungen).

## RelativeCoordinate

Die `RelativeCoordinate` ist dann sozusagen die „freie Variante einer sicheren Koordinate“. Sie speichert eine Koordinate als Vielfaches von Breite bzw. Höhe, ihre Komponenten liegen also in  $[0, 1]$  (dass die 1 eingeschlossen werden sollte, werde ich vielleicht einmal an anderer Stelle erläutern). Dadurch, dass sie unabhängig ist von einer konkreten Leinwand (sowohl durch die fehlende Prüfung aber logisch auch da sie sich eben *nicht* auf eine feste Breite oder Höhe bezieht) eignet sie sich in meinen Augen wesentlich besser etwa um in einem Linien-Zeichenobjekt eine Endkoordinate zu speichern.

Dieses Interface definiert nun die besprochene pure virtual member function, welche alle Zeichenobjekte (deren Klassen) auszeichnet:

```
virtual bool applyTo( BatchBitmap24& ) = 0;
```

Der Rückgabewert soll hierbei true im Falle des erfolgreichen Zeichnens sein.

Dieses Interface definiert nun die besprochene pure virtual member function, welche alle Zeichenobjekte (deren Klassen) auszeichnet:

```
virtual bool applyTo( BatchBitmap24& ) = 0;
```

Der Rückgabewert soll hierbei `true` im Falle des erfolgreichen Zeichnens sein.

Die Klassen der Zeichenobjekte erben also von `IBatchDrawable`, und override die pure virtual member function. Im override rufen sie den Algorithmus auf und zeichnen somit auf die Leinwand.

- Man kann über einen IBatchDrawable\*-Pointer die Zeichenobjekte auf eine Instanz eines BatchBitmap24 anwenden, ohne näheres über konkrete Zeichenobjekt (den static type) zu wissen. Mittels dynamic storage duration / new lassen sich somit zur Laufzeit verschiedene Zeichenobjekte erstellen (bspw. auf Anfrage des Benutzers!) und allgemein auf eine Leinwand anwenden.
- Die Klassifizierung aller Zeichenobjekte als „is-a“ IBatchDrawable erlaubt es, eine Menge von Zeichenobjekten gemeinsam zu „speichern“ – gemeint ist etwa ein Array von IBatchDrawable\*-Pointern, oder der bekannte Ringpuffer mit IBatchDrawable\* statt double.

# 4 Praxis



`https://github.com/kit-cpp-workshop/workshop-ss12-03`

Aufgabenbeschreibungen und Hinweise: Siehe README.md