

boolean equals(Object obj)

```
Implementierung in Object: { return this == obj; }
```

meist unterscheidet sich Gleichheit von Identität \rightarrow Überschreiben

```
Bedingungen: auc
```

```
Bedingungen:

x != null → !x.equals(null)

keine Gleichheit mit null
```

$$x != null \rightarrow !x.equals(null)$$
 keine Gleichheit mit nul

$$x := null \rightarrow x.equals(x)$$
 Identität \Rightarrow Gleichheit

$$x := null && y := null \rightarrow x.equals(y) == y.equals(x)$$
 symmetrisch $x.equals(y) && y.equals(z) \rightarrow x.equals(z)$ transitiv

```
x.equals(y) \&\& y.equals(z) \rightarrow x.equals(z) transitive x und y unverändert \rightarrow x.equals(y) == x.equals(y) keine Seiteneffekte
```



Typische Implementierung von equals

```
public boolean equals(Object obj) {
    if (this == obj) {
        return true: // Optimierung, garantiert x.equals(x)
    if (obj == null || getClass() != obj.getClass()) {
        return false; // dyn. Typen gleich, garantiert !x.equals(null)
    NameOfThisClass that = (NameOfThisClass) obj; // access through that
                       // type-specific comparison of this and that
    . . .
```



Aufgabe: Typ des formalen Parameters von equals

Wir benötigen in equals "unsaubere" Techniken wie Typabfragen (getClass) und Casts, weil der formale Parameter vom Typ Object ist.

Warum ist der Typ des Parameters nicht die Klasse, in der equals implementiert ist?





Was "Gleichheit" bedeutet

entscheidende Fragen:

Unter welchen Bedingungen werden zwei Objekte als gleich angesehen? Welche Objektvariablen in Vergleich einbeziehen?

Antworten nicht allgemeingültig, von Abstraktion abhängig

häufig werden alle Variablen einbezogen, beim automatischen Generieren

deren Werte (direkt oder indirekt) nach außen sichtbar werden könnten wobei die Strukturen übereinstimmen (z.B. gleiche Reihenfolge in Liste)

aber eigene Ansätze nötig wenn Gleichheit keine gleiche Struktur voraussetzt

z.B. zwei Suchbäume gleich wenn gleiche Einträge vorhanden, aber Reihenfolge des Einfügens (= Struktur des Baums) nicht relevant sein soll

Aufgabe: Gleichheit trotz unterschiedlicher Struktur

Listen wurden nur als gleich betrachtet, wenn die Reihenfolgen der Einträge gleich waren. Für die Gleichheit von Suchbäumen spielte die Struktur aber keine Rolle.

Worin könnte die Ursache für diesen Unterschied liegen?





int hashCode()

gibt fast beliebige Zahl zurück, z.B. in Hash-Tabellen benötigt

Implementierung in Object: Zahl von Speicheradresse abgeleitet

Bedingungen:

```
x.equals(y) \rightarrow x.hashCode() == y.hashCode()
x \text{ unverändert } \rightarrow x.\text{hashCode()} == x.\text{hashCode()}
```

gewünscht, aber nicht garantierbar:

```
wenn equals überschrieben, dann muss auch hashCode überschrieben werden:
Bedingungen für Gleichheit beachten, keine anderen Variablen als in equals einbeziehen
```

 $!x.equals(y) \rightarrow x.hashCode()$ möglichst verschieden von y.hashCode()



Richtige und falsche Annahmen

Folgende Bedingung immer erfüllt:

```
x.hashCode() != y.hashCode() \rightarrow !x.equals(y)
```

Folgende Bedingung manchmal erfüllt (toString liefert nur für Gleichheit relevante Info): x.equals(y) \rightarrow x.toString().equals(y.toString())

Folgende Bedingungen dürfen nicht angenommen werden:

```
x.hashCode() == y.hashCode() \rightarrow x.equals(y)
x.toString().equals(v.toString()) \rightarrow x.equals(v)
x.hashCode() ist die Speicheradresse von x
```



Aufgabe: Generierte Methoden

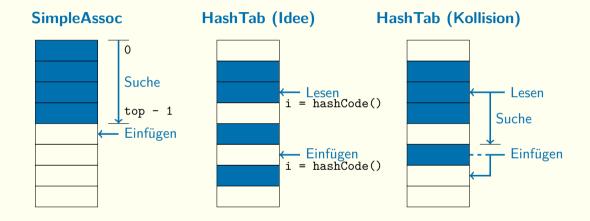
Methoden wie toString(), equals() und hashCode() sind einfach generierbar.

Warum ist es dennoch nötig zu wissen, welche Eigenschaften sie haben müssen?





Funktionsweise von Hash-Tabellen







Aufgabe: Re-Hashing

Warum wird beim Vergrößern des Arrays (HashTab) alles neu eingetragen statt bestehende Einträge zu kopieren?





Hash-Tabelle 2025-04-20



Aufgabe: Wo liegt der Fehler?

Warum wurden in der Hash-Tabelle keine Einträge gefunden, im Suchbaum aber schon?







Vergleich

	lineare Liste	Suchbaum	Hash-Tabelle
Reihenfolge der Daten bleibt erhalten	+	_	_
Daten in sortierter Reihenfolge zugreifbar	_	+	_
Suche meist effizient	_	+	+
sicher vor Ausreißern (Laufzeit)	+	_	_
sicher vor Ausreißern bei üblichen Daten	+	_	+
wenig anfällig für Fehler	+	_	_





Hash-Tabelle 2025-04-29