Der Peano-Typtest (vgl. Vorlesung und Präsenzblatt 4) liefert durch Backtracking alle Peano-Zahlen in aufsteigender Reihenfolge:

```
?- peano(P).
P = 0 ;
P = s(0) ;
P = s(s(0)) ;
```

- Implementieren Sie eine entsprechende rekursive Prozedur nat zahl/1, die die natürlichen Zahlen (0, 1, 2, 3, ...) als alternative Bindungen über das Backtracking aufzählt. Nutzen Sie ein Hilfsprädikat mit einer zusätzlichen Stelle als Akkumulator, den Sie geeignet initialisieren.
- Modifizieren Sie Ihr Prädikat aus der vorangegangenen Teilaufgabe so, dass es alle geraden bzw. ungeraden natürlichen Zahlen erzeugt.
- 3. Reimplementieren Sie in Anlehnung an das Prädikat peano_betveen/3 aus dem Präsenzblatt 4 ein analoges rekursives Prädikat betveen/3, das mittels alternativer Bindungen die natürlichen Zahlen zwischen zwei Grenzen aufzählt. Können Sie Ihre Definition auch für beliebige Integer-Zahlen verwenden?

```
?- myBetween(0, 5, I).
I = 1;
I = 2;
I = 3;
```

- t05.pdf (Seite 2 von 3)

a05.pdf (Selte 1 von 3)

a05_mit.pdf (Seite 6...

t05.pdf (Seite 2 von 3)

p05.pdf (1 Seite)

a06.pdf (Selte 1 von 4)

Gegeben sei eine relationale Datenbank mit Fakten zum Prädikat q/2, die durch die folgenden Regeln für Symmetrie und Transitivität zu einer deduktiven Datenbank p/2 erweitert wird:

$$p(X,Y) := q(X,Y).$$

$$p(X,Y) := q(Y,X).$$

$$p(X,Y) := q(X,Z), p(Z,Y).$$

$$p(X,Y) := q(Z,X), p(Z,Y).$$

I

Welche der folgenden Aussagen ist wahr:

Die Menge unterschiedlicher Variablenbindungen für eine Anfrage an die relationale Datenbank q/2 ist endlich.

Eine Anfrage an die deduktive Datenbank p/2 terminiert immer.

Eine vollständig unterspezifizierte Anfrage an die relationale Datenbank q/2 scheitert nie.

Eine vollständig instanziierte Anfrage an die deduktive Datenbank p/2 scheitert nie.

