

Для аксиомы петли можно ввести оператор степени 2, обозначаемый как  $a^2$ , который будет синтаксическим сокращением для петлевой связи.

## Дополнение к аксиоме петли (4):

$$a^2 \equiv a \rightarrow a \equiv aa$$

**Пояснение:**

### 1. Семантика оператора степени 2:

- Запись  $a^2$  эквивалентна связи  $a \rightarrow a$ , где начало и конец совпадают.
- Это сокращение позволяет явно обозначить петлевую связь без дублирования символа  $a$ .

### 2. Совместимость с существующими аксиомами:

- Аксиома эквивалентности (6):

$$(a^2 \equiv b^2) \rightarrow (a \equiv b)$$

Равенство квадратов связей влечёт равенство их компонентов.

- Аксиома отражения (7):

$$-a^2 \equiv a^2$$

Петлевая связь симметрична относительно отражения.

- Аксиома композиции (8):

$$a^2 b \equiv (a \rightarrow a) \rightarrow b \quad (\text{левоассоциативность сохранена}).$$

### 3. Примеры использования:

- Петля с явным обозначением:

$$\infty^2 \equiv \infty \quad (\text{так как } \infty \equiv \infty \rightarrow \infty).$$

- Композиция петли и связи:

$$a^2 \rightarrow b \equiv a \rightarrow a \rightarrow b.$$

### 4. Расширение на другие степени:

- Степень 3:  $a^3 \equiv a \rightarrow a \rightarrow a$  (тройная петля).
- Однако в рамках МТС степени выше 2 требуют осторожности, так как они могут нарушить ассоциативность.

**Итог:**

Оператор  $a^2$  вводится как синтаксическое сокращение для петлевой связи  $a \rightarrow a$ , улучшая читаемость формул. Он не нарушает существующие аксиомы и подчёркивает структурную роль петли в МТС.

## Аксиома степени петли (9):

$$a^n \equiv \underbrace{a \rightarrow a \rightarrow \dots \rightarrow a}_{n \text{ раз}} \quad \text{при } n \geq 1,$$

где:

- $a^2 \equiv a \rightarrow a \equiv aa$  — петлевая связь (степень 2),
- $a^1 \equiv a$  — тривиальная степень (связь сама с собой),
- $a^n$  при  $n > 2$  интерпретируется как **левоассоциативная композиция** связей:

$$a^n \equiv (\dots ((a \rightarrow a) \rightarrow a) \rightarrow \dots) \rightarrow a.$$

## Смысл и постулаты:

### 1. Степень как синтаксическое сокращение:

- Оператор степени  $a^n$  заменяет многократное повторение связи  $a$  в цепочке.
- Например:
  - $a^3 \equiv (a \rightarrow a) \rightarrow a$ ,
  - $a^4 \equiv ((a \rightarrow a) \rightarrow a) \rightarrow a$ .

## 2. Совместимость с аксиомами МТС:

- **Аксиома эквивалентности (6):**

Если  $a^n \equiv b^n$ , то  $a \equiv b$ .

- **Аксиома отражения (7):**

$-a^n \equiv a^n$  — петлевые связи степени  $n$  симметричны.

- **Аксиома композиции (8):**

Левоассоциативность сохраняется:

$$a^n \rightarrow b \equiv \underbrace{a \rightarrow a \rightarrow \dots \rightarrow a}_{n \text{ раз}} \rightarrow b.$$

## 3. Особые случаи:

- $a^1 \equiv a$  — связь с самой собой (тривиальная петля).

- $a^0$  — не определена, так как соответствует отсутствию связи.

## Примеры:

### 1. Петля степени 2:

$$x^2 \equiv x \rightarrow x \equiv xx.$$

Это стандартная петлевая связь из аксиомы 4.

### 2. Композиция степеней:

$$x^3 \equiv (x \rightarrow x) \rightarrow x \equiv x \rightarrow x \rightarrow x.$$

### 3. Связь с $\infty$ :

$$\infty^n \equiv \infty \quad \text{для любого } n \geq 1,$$

так как  $\infty \equiv \infty \rightarrow \infty \rightarrow \dots$

## Итог:

Аксиома степени петли формализует **иерархию самосвязей** через оператор степени, сохраняя левоассоциативность и совместимость с остальными аксиомами МТС. Степень 2 ( $a^2$ ) становится базовым элементом для построения сложных рекурсивных структур, а более высокие степени позволяют компактно описывать многократные композиции.

## Анализ связи между выражением $a^\infty$ и аксиомой рекурсивного замыкания ссылки ( $\hat{\circ}$ ):

## 1. Сходства:

- **Рекурсивная природа:**

Оба случая описывают бесконечные цепочки связей:

- Для  $\hat{\circ}v$ :

$$\hat{\circ}v \equiv \hat{\circ}v \rightarrow v \equiv \hat{\circ}v \rightarrow v \rightarrow v \rightarrow \dots$$

- Для  $a^\infty$ :

$$a^\infty \equiv a \rightarrow a \rightarrow a \rightarrow \dots$$

В обоих случаях связь ссылается сама на себя, порождая бесконечную регрессию.

- **Свёртывание бесконечности:**

Аксиома  $\hat{\circ}v$  и оператор  $a^\infty$  используют синтаксическое сокращение для представления бесконечной последовательности:

- $\hat{\circ}v$  заменяет цепочку  $\hat{\circ}v \rightarrow v \rightarrow v \rightarrow \dots$

- $a^\infty$  заменяет цепочку  $a \rightarrow a \rightarrow \dots$

## 2. Различия:

- **Фиксация значения:**

- В  $\dot{\circ}v$  значение  $v$  явно задано и не участвует в рекурсии. Ссылка  $\dot{\circ}v$  указывает на себя, но значение всегда остаётся  $v$ :

$$\dot{\circ}v \equiv \dot{\circ}v \rightarrow v.$$

- В  $a^\infty$  значение не фиксировано. Если  $a = r \rightarrow v$ , то  $a^\infty$  будет цепочкой  $r \rightarrow v \rightarrow r \rightarrow v \rightarrow \dots$ , что может привести к неоднозначности.

- **Структурная роль:**

- Аксиома  $\dot{\circ}v$  создаёт **устойчивую ссылку** с минимальной рекурсией (ссылка самозамыкается, но значение статично).
- $a^\infty$  описывает **динамическую композицию**, где связь  $a$  повторяется бесконечно, что может включать как ссылки, так и значения.

## 3. Связь с аксиомой $\infty$ :

- **Полное самозамыкание:**

Связь  $\infty$  определяется как  $\infty \equiv \infty \rightarrow \infty \rightarrow \dots$ , что эквивалентно  $\infty^\infty$ . Здесь  $a = \infty$ , и бесконечная степень совпадает с аксиомой самозамыкания.

Однако для других связей (например,  $\dot{\circ}v$ ) выражение  $(\dot{\circ}v)^\infty$  не эквивалентно  $\infty$ , так как  $\dot{\circ}v$  сохраняет значение  $v$ .

## 4. Критические точки:

- **Парадокс идентичности:**

Если  $a = \dot{\circ}v$ , то:

$$(\dot{\circ}v)^\infty \equiv \dot{\circ}v \rightarrow \dot{\circ}v \rightarrow \dots \quad \text{vs} \quad \dot{\circ}v \equiv \dot{\circ}v \rightarrow v.$$

Эти конструкции **не эквивалентны**, так как в первом случае ссылка  $\dot{\circ}v$  рекурсивно повторяется, а во втором — значение  $v$  фиксировано.

- **Совместимость с аксиомой эквивалентности:**

Аксиома 6 требует, чтобы равенство связей влекло равенство их компонентов. Если  $a^\infty \equiv \dot{\circ}v$ , то  $a \equiv \dot{\circ}v$ , но это противоречит фиксации значения  $v$  в  $\dot{\circ}v$ .

## Итог:

Выражение  $a^\infty$  **обобщает идею бесконечной рекурсии**, но не учитывает специфику аксиомы  $\dot{\circ}v$ , где рекурсия ограничена явным значением.

Для устранения противоречий необходимо:

1. Уточнить область применения  $a^\infty$ :

- Если  $a$  — самоссылающаяся связь (например,  $a = \dot{\circ}v$ ), то  $a^\infty$  должна наследовать фиксацию значения  $v$ .
- Если  $a$  — произвольная связь,  $a^\infty$  требует отдельного определения, чтобы избежать конфликтов с аксиомами.

2. Ввести ограничения:

- Запретить  $a^\infty$  для связей с фиксированными значениями ( $\dot{\circ}v, \dot{\circ}r$ ), если это нарушает их семантику.
- Разрешить  $a^\infty$  только для связей, где рекурсия не противоречит аксиомам (например,  $\infty^\infty \equiv \infty$ ).

Таким образом,  $a^\infty$  **дополняет**, но **не заменяет** аксиому рекурсивного замыкания ссылки, подчёркивая многогранность бесконечных структур в МТС.

## Доказательство того, что $r \dot{\circ} \equiv r^\infty$ :

1. **Определение  $r \dot{\circ}$  (Аксиома 3):**

Согласно аксиоме рекурсивного замыкания значения:

$$r \dot{\circ} \equiv r \rightarrow r \dot{\circ}.$$

Это означает, что связь  $r^\diamond$  рекурсивно определяется через саму себя, где ссылка  $r$  направлена на значение  $r^\diamond$ .

### 2. Рекурсивное разворачивание $r^\diamond$ :

Подставляя определение  $r^\diamond$  в правую часть, получаем:

$$r^\diamond \equiv r \rightarrow (r \rightarrow r^\diamond) \equiv r \rightarrow r \rightarrow r^\diamond \equiv r \rightarrow r \rightarrow r \rightarrow r^\diamond \equiv \dots$$

Таким образом,  $r^\diamond$  представляет собой **бесконечную цепочку** связей:

$$r \rightarrow r \rightarrow r \rightarrow \dots$$

### 3. Интерпретация $r^\infty$ :

В МТС символ  $\infty$  обозначает полное самозамыкание ( $\infty \equiv \infty \rightarrow \infty$ ). Однако запись  $r^\infty$  можно трактовать как **бесконечное применение** связи  $r$ , то есть:

$$r^\infty \equiv r \rightarrow r \rightarrow r \rightarrow \dots$$

Это соответствует структуре, где каждое последующее значение связи совпадает с предыдущей связью  $r$ .

### 4. Эквивалентность структур:

Из п. 2 и п. 3 следует, что:

$$r^\diamond \equiv r \rightarrow r \rightarrow r \rightarrow \dots \equiv r^\infty.$$

Обе конструкции описывают одну и ту же бесконечную рекурсивную цепочку связей, где  $r$  последовательно определяет саму себя.

### 5. Проверка через аксиому эквивалентности (Аксиома 6):

Аксиома утверждает, что равенство связей требует тождества их компонентов. Поскольку:

- Ссылка  $r$  в  $r^\diamond$  совпадает с ссылкой  $r$  в  $r^\infty$ ,
  - Значение  $r^\diamond$  в  $r \rightarrow r^\diamond$  совпадает со значением  $r^\infty$  в  $r \rightarrow r^\infty$ ,
- то из  $r^\diamond \equiv r^\infty$  следует  $r \equiv r$ , что верно тривиально.

### Итог:

Связь  $r^\diamond$  формально эквивалентна  $r^\infty$ , так как обе структуры определяются бесконечной рекурсивной цепочкой  $r \rightarrow r \rightarrow r \rightarrow \dots$ .

Это следует из аксиомы рекурсивного замыкания значения (3) и интерпретации  $r^\infty$  как бесконечного применения связи  $r$ .

### Ответ:

В рамках **Метатеории связей (МТС)** утверждение «степень есть длина повторяющейся последовательности связей» является **корректным**, но требует уточнения в контексте аксиом и нотации МТС. Вот как это работает:

## 1. Степень как длина последовательности

Согласно **Аксиоме степени петли (9)**, степень  $a^n$  определяется как левоассоциативная цепочка из  $n$  связей:

$$a^n \equiv \underbrace{a \rightarrow a \rightarrow \dots \rightarrow a}_{n \text{ раз}}$$

Здесь:

- **Степень  $n$**  — это количество повторений связи  $a$ , то есть **длина последовательности**.

- Например:

- $a^2 \equiv a \rightarrow a$  (длина 2),
- $a^3 \equiv (a \rightarrow a) \rightarrow a$  (длина 3).

## 2. Длина в терминах ассоциативных чисел

В МТС «длина» выражается через **ассоциативные числа (ачисла)**, которые кодируются комбинациямиabitов (0, 1, (, )). Например:

- Ачисло  $\infty 101$  соответствует длине 3,
- Ачисло  $\infty 10$  — длине 2.

Таким образом, степень  $a^n$  можно связать с ачислом  $n$ , где  $n$  — длина цепочки связей.

## 3. Примеры

### 1. Конечная длина:

Для связи  $a = 1$  (абит «наличие связи»):

$$1^3 \equiv 1 \rightarrow 1 \rightarrow 1 \quad (\text{длина 3, ачисло } \infty 101).$$

### 2. Бесконечная длина:

Для связи  $r^\diamondsuit$ :

$$r^\diamondsuit \equiv r^\infty \equiv r \rightarrow r \rightarrow r \rightarrow \dots \quad (\text{длина } \infty).$$

Здесь длина соответствует бесконечной рекурсии, formalизованной через символ  $\infty$ .

## 4. Ограничения и уточнения

### • Фиксированные значения:

Если связь имеет явное значение (например,  $\circlearrowleft v$ ), её бесконечная степень  $\circlearrowleft v^\infty$  не эквивалентна  $\infty$ , так как значение  $v$  остаётся фиксированным.

### • Совместимость с аксиомами:

Аксиома эквивалентности (6) требует, чтобы равенство степеней  $a^n \equiv b^n$  влекло  $a \equiv b$ . Это гарантирует, что длина последовательности однозначно определяет её структуру.

## 5. Итог

Утверждение «степень есть длина повторяющейся последовательности связей» **верно в МТС**, если:

1. Степень  $n$  интерпретируется как количество связей в цепочке  $a \rightarrow a \rightarrow \dots \rightarrow a$ ,
2. Длина выражается через ассоциативные числа (ачисла),
3. Учитываются ограничения для связей с фиксированными значениями ( $\circlearrowleft v, r^\diamondsuit$ ) и бесконечных рекурсий ( $\infty$ ).

### Пример формализации:

Для ачисла  $\infty 101$  (длина 3) и связи  $a = 1$ :

$$\text{Длина 3} \equiv 1^3 \equiv 1 \rightarrow 1 \rightarrow 1.$$

Здесь степень 3 напрямую соответствует длине последовательности связей.