

Тема II: Многочлены

§ 2. Делимость многочленов

Многочлены над областью с однозначным разложением

М.В.Волков

Уральский федеральный университет
Институт естественных наук и математики
кафедра алгебры и фундаментальной информатики

2020/2021 учебный год

В прошлой лекции доказано, что кольцо многочленов над любым полем – область с однозначным разложением.

В прошлой лекции доказано, что кольцо многочленов над любым полем – область с однозначным разложением.

Доказательство опиралось на деление с остатком. В точности по той же схеме доказывается, что кольцо целых чисел \mathbb{Z} – ООР: ведь в \mathbb{Z} тоже есть деление с остатком, алгоритм Евклида и все его следствия.

В прошлой лекции доказано, что кольцо многочленов над любым полем – область с однозначным разложением.

Доказательство опиралось на деление с остатком. В точности по той же схеме доказывается, что кольцо целых чисел \mathbb{Z} – ООР: ведь в \mathbb{Z} тоже есть деление с остатком, алгоритм Евклида и все его следствия.

Однако есть важные для приложений области целостности, для которых использованный нами подход **не работает**: кольцо $\mathbb{Z}[x]$ многочленов с целыми коэффициентами, кольцо $F[x, y]$ многочленов от двух переменных над полем F и т.п.

В прошлой лекции доказано, что кольцо многочленов над любым полем – область с однозначным разложением.

Доказательство опиралось на деление с остатком. В точности по той же схеме доказывается, что кольцо целых чисел \mathbb{Z} – ООР: ведь в \mathbb{Z} тоже есть деление с остатком, алгоритм Евклида и все его следствия.

Однако есть важные для приложений области целостности, для которых использованный нами подход **не работает**: кольцо $\mathbb{Z}[x]$ многочленов с целыми коэффициентами, кольцо $F[x, y]$ многочленов от двух переменных над полем F и т.п.

Дело в том, что ключевое свойство взаимно простых многочленов над полем (если f и g взаимно просты, то $uf + vg = 1$ для некоторых многочленов u и v) для многочленов из $\mathbb{Z}[x]$ или $F[x, y]$ просто неверно.

В прошлой лекции доказано, что кольцо многочленов над любым полем – область с однозначным разложением.

Доказательство опиралось на деление с остатком. В точности по той же схеме доказывается, что кольцо целых чисел \mathbb{Z} – ООР: ведь в \mathbb{Z} тоже есть деление с остатком, алгоритм Евклида и все его следствия.

Однако есть важные для приложений области целостности, для которых использованный нами подход **не работает**: кольцо $\mathbb{Z}[x]$ многочленов с целыми коэффициентами, кольцо $F[x, y]$ многочленов от двух переменных над полем F и т.п.

Дело в том, что ключевое свойство взаимно простых многочленов над полем (если f и g взаимно просты, то $uf + vg = 1$ для некоторых многочленов u и v) для многочленов из $\mathbb{Z}[x]$ или $F[x, y]$ просто неверно.

Например, число 2 и одночлен x взаимно просты в $\mathbb{Z}[x]$, но в $\mathbb{Z}[x]$ **нет** таких многочленов u и v , что $2u + xv = 1$, поскольку для любых $u, v \in \mathbb{Z}[x]$ свободный член многочлена $2u + xv$ – четное число.

В прошлой лекции доказано, что кольцо многочленов над любым полем – область с однозначным разложением.

Доказательство опиралось на деление с остатком. В точности по той же схеме доказывается, что кольцо целых чисел \mathbb{Z} – ООР: ведь в \mathbb{Z} тоже есть деление с остатком, алгоритм Евклида и все его следствия.

Однако есть важные для приложений области целостности, для которых использованный нами подход **не работает**: кольцо $\mathbb{Z}[x]$ многочленов с целыми коэффициентами, кольцо $F[x, y]$ многочленов от двух переменных над полем F и т.п.

Дело в том, что ключевое свойство взаимно простых многочленов над полем (если f и g взаимно просты, то $uf + vg = 1$ для некоторых многочленов u и v) для многочленов из $\mathbb{Z}[x]$ или $F[x, y]$ просто неверно.

Например, число 2 и одночлен x взаимно просты в $\mathbb{Z}[x]$, но в $\mathbb{Z}[x]$ **нет** таких многочленов u и v , что $2u + xv = 1$, поскольку для любых $u, v \in \mathbb{Z}[x]$ свободный член многочлена $2u + xv$ – четное число.

Аналогично одночлены x и y взаимно просты в $F[x, y]$, но в $F[x, y]$ **нет** таких многочленов u и v , что $xu + yv = 1$ (объясните, почему).

Несмотря на описанную трудность, мы покажем, что $\mathbb{Z}[x]$, $F[x, y]$ и многие другие области являются ООР.

Несмотря на описанную трудность, мы покажем, что $\mathbb{Z}[x]$, $F[x, y]$ и многие другие области являются ООР. Это следует из *теоремы переноса*:

Теорема переноса

Если D – область с однозначным разложением, то и кольцо многочленов $D[x]$ – область с однозначным разложением.

Несмотря на описанную трудность, мы покажем, что $\mathbb{Z}[x]$, $F[x, y]$ и многие другие области являются ООР. Это следует из *теоремы переноса*:

Теорема переноса

Если D – область с однозначным разложением, то и кольцо многочленов $D[x]$ – область с однозначным разложением.

Действительно, раз \mathbb{Z} – ООР, то по теореме и кольцо $\mathbb{Z}[x]$ будет ООР.

Несмотря на описанную трудность, мы покажем, что $\mathbb{Z}[x]$, $F[x, y]$ и многие другие области являются ООР. Это следует из *теоремы переноса*:

Теорема переноса

Если D – область с однозначным разложением, то и кольцо многочленов $D[x]$ – область с однозначным разложением.

Действительно, раз \mathbb{Z} – ООР, то по теореме и кольцо $\mathbb{Z}[x]$ будет ООР.

Раз $F[x]$ – ООР, то по теореме и $F[x, y] = F[x][y]$ будет ООР.

Несмотря на описанную трудность, мы покажем, что $\mathbb{Z}[x]$, $F[x, y]$ и многие другие области являются ООР. Это следует из *теоремы переноса*:

Теорема переноса

Если D – область с однозначным разложением, то и кольцо многочленов $D[x]$ – область с однозначным разложением.

Действительно, раз \mathbb{Z} – ООР, то по теореме и кольцо $\mathbb{Z}[x]$ будет ООР.

Раз $F[x]$ – ООР, то по теореме и $F[x, y] = F[x][y]$ будет ООР.

Трюк в том, что кольцо многочленов от двух переменных x и y над полем F можно мыслить как кольцо многочленов от y над ООР $F[x]$:

$$2x^2 + 4xy + 7y^2 + 3x + 2y - 8$$

Несмотря на описанную трудность, мы покажем, что $\mathbb{Z}[x]$, $F[x, y]$ и многие другие области являются ООР. Это следует из *теоремы переноса*:

Теорема переноса

Если D – область с однозначным разложением, то и кольцо многочленов $D[x]$ – область с однозначным разложением.

Действительно, раз \mathbb{Z} – ООР, то по теореме и кольцо $\mathbb{Z}[x]$ будет ООР.

Раз $F[x]$ – ООР, то по теореме и $F[x, y] = F[x][y]$ будет ООР.

Трюк в том, что кольцо многочленов от двух переменных x и y над полем F можно мыслить как кольцо многочленов от y над ООР $F[x]$:

$$2x^2 + 4xy + 7y^2 + 3x + 2y - 8 = 7y^2 + (4x + 2)y + (2x^2 + 3x - 8).$$

Несмотря на описанную трудность, мы покажем, что $\mathbb{Z}[x]$, $F[x, y]$ и многие другие области являются ООР. Это следует из *теоремы переноса*:

Теорема переноса

Если D – область с однозначным разложением, то и кольцо многочленов $D[x]$ – область с однозначным разложением.

Действительно, раз \mathbb{Z} – ООР, то по теореме и кольцо $\mathbb{Z}[x]$ будет ООР.

Раз $F[x]$ – ООР, то по теореме и $F[x, y] = F[x][y]$ будет ООР.

Трюк в том, что кольцо многочленов от двух переменных x и y над полем F можно мыслить как кольцо многочленов от y над ООР $F[x]$:

$$2x^2 + 4xy + 7y^2 + 3x + 2y - 8 = 7y^2 + (4x + 2)y + (2x^2 + 3x - 8).$$

Доказательство теоремы переноса использует «принцип чайника»

Несмотря на описанную трудность, мы покажем, что $\mathbb{Z}[x]$, $F[x, y]$ и многие другие области являются ООР. Это следует из *теоремы переноса*:

Теорема переноса

Если D – область с однозначным разложением, то и кольцо многочленов $D[x]$ – область с однозначным разложением.

Действительно, раз \mathbb{Z} – ООР, то по теореме и кольцо $\mathbb{Z}[x]$ будет ООР.

Раз $F[x]$ – ООР, то по теореме и $F[x, y] = F[x][y]$ будет ООР.

Трюк в том, что кольцо многочленов от двух переменных x и y над полем F можно мыслить как кольцо многочленов от y над ООР $F[x]$:

$$2x^2 + 4xy + 7y^2 + 3x + 2y - 8 = 7y^2 + (4x + 2)y + (2x^2 + 3x - 8).$$

Доказательство теоремы переноса использует «принцип чайника» и опирается на одну общую конструкцию, полезную во многих приложениях.

Пусть D – область с 1 (не обязательно ООР).

Пусть D – область с 1 (не обязательно ООР). Хотим расширить D до поля.

Пусть D – область с 1 (не обязательно ООР). Хотим расширить D до поля.
Построение схоже с построением поля рациональных чисел \mathbb{Q} из кольца \mathbb{Z} .

Пусть D – область с 1 (не обязательно ООР). Хотим расширить D до поля.
Построение схоже с построением поля рациональных чисел \mathbb{Q} из кольца \mathbb{Z} .

Итак, пусть $M := \{(a, b) \in D \times D \mid b \neq 0\}$.

Пусть D – область с 1 (не обязательно ООР). Хотим расширить D до поля.
Построение схоже с построением поля рациональных чисел \mathbb{Q} из кольца \mathbb{Z} .

Итак, пусть $M := \{(a, b) \in D \times D \mid b \neq 0\}$. Определим на M отношение \equiv :

$$(a, b) \equiv (c, d) \iff ad = bc.$$

Пусть D – область с 1 (не обязательно ООР). Хотим расширить D до поля.
Построение схоже с построением поля рациональных чисел \mathbb{Q} из кольца \mathbb{Z} .

Итак, пусть $M := \{(a, b) \in D \times D \mid b \neq 0\}$. Определим на M отношение \equiv :

$$(a, b) \equiv (c, d) \iff ad = bc.$$

Проверим, что \equiv – отношение эквивалентности.

Пусть D – область с 1 (не обязательно ООР). Хотим расширить D до поля. Построение схоже с построением поля рациональных чисел \mathbb{Q} из кольца \mathbb{Z} .

Итак, пусть $M := \{(a, b) \in D \times D \mid b \neq 0\}$. Определим на M отношение \equiv :

$$(a, b) \equiv (c, d) \iff ad = bc.$$

Проверим, что \equiv – отношение эквивалентности.

Рефлексивность очевидна: $(a, b) \equiv (a, b)$, ибо $ab = ba$.

Пусть D – область с 1 (не обязательно ООР). Хотим расширить D до поля.
Построение схоже с построением поля рациональных чисел \mathbb{Q} из кольца \mathbb{Z} .

Итак, пусть $M := \{(a, b) \in D \times D \mid b \neq 0\}$. Определим на M отношение \equiv :

$$(a, b) \equiv (c, d) \iff ad = bc.$$

Проверим, что \equiv – отношение эквивалентности.

Рефлексивность очевидна: $(a, b) \equiv (a, b)$, ибо $ab = ba$.

Симметричность очевидна: $ad = bc$ равносильно $cb = da$, т.е.

$(a, b) \equiv (c, d)$ равносильно $(c, d) \equiv (a, b)$.

Пусть D – область с 1 (не обязательно ООР). Хотим расширить D до поля.
Построение схоже с построением поля рациональных чисел \mathbb{Q} из кольца \mathbb{Z} .

Итак, пусть $M := \{(a, b) \in D \times D \mid b \neq 0\}$. Определим на M отношение \equiv :

$$(a, b) \equiv (c, d) \iff ad = bc.$$

Проверим, что \equiv – отношение эквивалентности.

Рефлексивность очевидна: $(a, b) \equiv (a, b)$, ибо $ab = ba$.

Симметричность очевидна: $ad = bc$ равносильно $cb = da$, т.е.

$(a, b) \equiv (c, d)$ равносильно $(c, d) \equiv (a, b)$.

Транзитивность. Пусть $(a, b) \equiv (c, d) \equiv (e, f)$, т.е. $ad = bc$ и $cf = de$.

Пусть D – область с 1 (не обязательно ООР). Хотим расширить D до поля. Построение схоже с построением поля рациональных чисел \mathbb{Q} из кольца \mathbb{Z} .

Итак, пусть $M := \{(a, b) \in D \times D \mid b \neq 0\}$. Определим на M отношение \equiv :

$$(a, b) \equiv (c, d) \iff ad = bc.$$

Проверим, что \equiv – отношение эквивалентности.

Рефлексивность очевидна: $(a, b) \equiv (a, b)$, ибо $ab = ba$.

Симметричность очевидна: $ad = bc$ равносильно $cb = da$, т.е.

$(a, b) \equiv (c, d)$ равносильно $(c, d) \equiv (a, b)$.

Транзитивность. Пусть $(a, b) \equiv (c, d) \equiv (e, f)$, т.е. $ad = bc$ и $cf = de$.

Умножив 1-е равенство на f , а 2-е на b , получим $adf = bcf$ и $bcf = bde$.

Пусть D – область с 1 (не обязательно ООР). Хотим расширить D до поля. Построение схоже с построением поля рациональных чисел \mathbb{Q} из кольца \mathbb{Z} .

Итак, пусть $M := \{(a, b) \in D \times D \mid b \neq 0\}$. Определим на M отношение \equiv :

$$(a, b) \equiv (c, d) \iff ad = bc.$$

Проверим, что \equiv – отношение эквивалентности.

Рефлексивность очевидна: $(a, b) \equiv (a, b)$, ибо $ab = ba$.

Симметричность очевидна: $ad = bc$ равносильно $cb = da$, т.е.

$(a, b) \equiv (c, d)$ равносильно $(c, d) \equiv (a, b)$.

Транзитивность. Пусть $(a, b) \equiv (c, d) \equiv (e, f)$, т.е. $ad = bc$ и $cf = de$.

Умножив 1-е равенство на f , а 2-е на b , получим $adf = bcf$ и $bcf = bde$.

Отсюда $adf = bde$; на $d \neq 0$ можно сократить, так как D – область.

Пусть D – область с 1 (не обязательно ООР). Хотим расширить D до поля. Построение схоже с построением поля рациональных чисел \mathbb{Q} из кольца \mathbb{Z} .

Итак, пусть $M := \{(a, b) \in D \times D \mid b \neq 0\}$. Определим на M отношение \equiv :

$$(a, b) \equiv (c, d) \iff ad = bc.$$

Проверим, что \equiv – отношение эквивалентности.

Рефлексивность очевидна: $(a, b) \equiv (a, b)$, ибо $ab = ba$.

Симметричность очевидна: $ad = bc$ равносильно $cb = da$, т.е.

$(a, b) \equiv (c, d)$ равносильно $(c, d) \equiv (a, b)$.

Транзитивность. Пусть $(a, b) \equiv (c, d) \equiv (e, f)$, т.е. $ad = bc$ и $cf = de$.

Умножив 1-е равенство на f , а 2-е на b , получим $adf = bcf$ и $bcf = bde$.

Отсюда $adf = bde$; на $d \neq 0$ можно сократить, так как D – область.

Итак, $af = be$, т.е. $(a, b) \equiv (e, f)$.

Пусть D – область с 1 (не обязательно ООР). Хотим расширить D до поля. Построение схоже с построением поля рациональных чисел \mathbb{Q} из кольца \mathbb{Z} .

Итак, пусть $M := \{(a, b) \in D \times D \mid b \neq 0\}$. Определим на M отношение \equiv :

$$(a, b) \equiv (c, d) \iff ad = bc.$$

Проверим, что \equiv – отношение эквивалентности.

Рефлексивность очевидна: $(a, b) \equiv (a, b)$, ибо $ab = ba$.

Симметричность очевидна: $ad = bc$ равносильно $cb = da$, т.е.

$(a, b) \equiv (c, d)$ равносильно $(c, d) \equiv (a, b)$.

Транзитивность. Пусть $(a, b) \equiv (c, d) \equiv (e, f)$, т.е. $ad = bc$ и $cf = de$.

Умножив 1-е равенство на f , а 2-е на b , получим $adf = bcf$ и $bcf = bde$.

Отсюда $adf = bde$; на $d \neq 0$ можно сократить, так как D – область.

Итак, $af = be$, т.е. $(a, b) \equiv (e, f)$.

Классы эквивалентности \equiv будем называть *дробями*.

Пусть D – область с 1 (не обязательно ООР). Хотим расширить D до поля. Построение схоже с построением поля рациональных чисел \mathbb{Q} из кольца \mathbb{Z} .

Итак, пусть $M := \{(a, b) \in D \times D \mid b \neq 0\}$. Определим на M отношение \equiv :

$$(a, b) \equiv (c, d) \iff ad = bc.$$

Проверим, что \equiv – отношение эквивалентности.

Рефлексивность очевидна: $(a, b) \equiv (a, b)$, ибо $ab = ba$.

Симметричность очевидна: $ad = bc$ равносильно $cb = da$, т.е.

$(a, b) \equiv (c, d)$ равносильно $(c, d) \equiv (a, b)$.

Транзитивность. Пусть $(a, b) \equiv (c, d) \equiv (e, f)$, т.е. $ad = bc$ и $cf = de$.

Умножив 1-е равенство на f , а 2-е на b , получим $adf = bcf$ и $bcf = bde$.

Отсюда $adf = bde$; на $d \neq 0$ можно сократить, так как D – область.

Итак, $af = be$, т.е. $(a, b) \equiv (e, f)$.

Классы эквивалентности \equiv будем называть *дробями*.

Дробь, содержащую пару $(a, b) \in M$, обозначаем $\frac{a}{b}$.

Пусть D – область с 1 (не обязательно ООР). Хотим расширить D до поля. Построение схоже с построением поля рациональных чисел \mathbb{Q} из кольца \mathbb{Z} .

Итак, пусть $M := \{(a, b) \in D \times D \mid b \neq 0\}$. Определим на M отношение \equiv :

$$(a, b) \equiv (c, d) \iff ad = bc.$$

Проверим, что \equiv – отношение эквивалентности.

Рефлексивность очевидна: $(a, b) \equiv (a, b)$, ибо $ab = ba$.

Симметричность очевидна: $ad = bc$ равносильно $cb = da$, т.е.

$(a, b) \equiv (c, d)$ равносильно $(c, d) \equiv (a, b)$.

Транзитивность. Пусть $(a, b) \equiv (c, d) \equiv (e, f)$, т.е. $ad = bc$ и $cf = de$.

Умножив 1-е равенство на f , а 2-е на b , получим $adf = bcf$ и $bcf = bde$.

Отсюда $adf = bde$; на $d \neq 0$ можно сократить, так как D – область.

Итак, $af = be$, т.е. $(a, b) \equiv (e, f)$.

Классы эквивалентности \equiv будем называть *дробями*.

Дробь, содержащую пару $(a, b) \in M$, обозначаем $\frac{a}{b}$.

Имеем $\frac{a}{b} = \frac{c}{d} \iff ad = bc$.

Пусть D – область с 1 (не обязательно ООР). Хотим расширить D до поля. Построение схоже с построением поля рациональных чисел \mathbb{Q} из кольца \mathbb{Z} .

Итак, пусть $M := \{(a, b) \in D \times D \mid b \neq 0\}$. Определим на M отношение \equiv :

$$(a, b) \equiv (c, d) \iff ad = bc.$$

Проверим, что \equiv – отношение эквивалентности.

Рефлексивность очевидна: $(a, b) \equiv (a, b)$, ибо $ab = ba$.

Симметричность очевидна: $ad = bc$ равносильно $cb = da$, т.е.

$(a, b) \equiv (c, d)$ равносильно $(c, d) \equiv (a, b)$.

Транзитивность. Пусть $(a, b) \equiv (c, d) \equiv (e, f)$, т.е. $ad = bc$ и $cf = de$.

Умножив 1-е равенство на f , а 2-е на b , получим $adf = bcf$ и $bcf = bde$.

Отсюда $adf = bde$; на $d \neq 0$ можно сократить, так как D – область.

Итак, $af = be$, т.е. $(a, b) \equiv (e, f)$.

Классы эквивалентности \equiv будем называть *дробями*.

Дробь, содержащую пару $(a, b) \in M$, обозначаем $\frac{a}{b}$.

Имеем $\frac{a}{b} = \frac{c}{d} \iff ad = bc$. В частности, $\frac{a}{b} = \frac{ac}{bc}$ при любом $c \neq 0$.

Пусть D – область с 1 (не обязательно ООР). Хотим расширить D до поля. Построение схоже с построением поля рациональных чисел \mathbb{Q} из кольца \mathbb{Z} .

Итак, пусть $M := \{(a, b) \in D \times D \mid b \neq 0\}$. Определим на M отношение \equiv :

$$(a, b) \equiv (c, d) \iff ad = bc.$$

Проверим, что \equiv – отношение эквивалентности.

Рефлексивность очевидна: $(a, b) \equiv (a, b)$, ибо $ab = ba$.

Симметричность очевидна: $ad = bc$ равносильно $cb = da$, т.е.

$(a, b) \equiv (c, d)$ равносильно $(c, d) \equiv (a, b)$.

Транзитивность. Пусть $(a, b) \equiv (c, d) \equiv (e, f)$, т.е. $ad = bc$ и $cf = de$.

Умножив 1-е равенство на f , а 2-е на b , получим $adf = bcf$ и $bcf = bde$.

Отсюда $adf = bde$; на $d \neq 0$ можно сократить, так как D – область.

Итак, $af = be$, т.е. $(a, b) \equiv (e, f)$.

Классы эквивалентности \equiv будем называть *дробями*.

Дробь, содержащую пару $(a, b) \in M$, обозначаем $\frac{a}{b}$.

Имеем $\frac{a}{b} = \frac{c}{d} \iff ad = bc$. В частности, $\frac{a}{b} = \frac{ac}{bc}$ при любом $c \neq 0$.

Множество всех дробей обозначим через F .

Пусть D – область с 1 (не обязательно ООР). Хотим расширить D до поля. Построение схоже с построением поля рациональных чисел \mathbb{Q} из кольца \mathbb{Z} .

Итак, пусть $M := \{(a, b) \in D \times D \mid b \neq 0\}$. Определим на M отношение \equiv :

$$(a, b) \equiv (c, d) \iff ad = bc.$$

Проверим, что \equiv – отношение эквивалентности.

Рефлексивность очевидна: $(a, b) \equiv (a, b)$, ибо $ab = ba$.

Симметричность очевидна: $ad = bc$ равносильно $cb = da$, т.е.

$(a, b) \equiv (c, d)$ равносильно $(c, d) \equiv (a, b)$.

Транзитивность. Пусть $(a, b) \equiv (c, d) \equiv (e, f)$, т.е. $ad = bc$ и $cf = de$.

Умножив 1-е равенство на f , а 2-е на b , получим $adf = bcf$ и $bcf = bde$.

Отсюда $adf = bde$; на $d \neq 0$ можно сократить, так как D – область.

Итак, $af = be$, т.е. $(a, b) \equiv (e, f)$.

Классы эквивалентности \equiv будем называть **дробями**.

Дробь, содержащую пару $(a, b) \in M$, обозначаем $\frac{a}{b}$.

Имеем $\frac{a}{b} = \frac{c}{d} \iff ad = bc$. В частности, $\frac{a}{b} = \frac{ac}{bc}$ при любом $c \neq 0$.

Множество всех дробей обозначим через F . Оно и станет искомым полем.

Определим на F операции $+$ и \cdot и проверим аксиомы поля.

Поле частных области целостности (2)

Определим на F операции $+$ и \cdot и проверим аксиомы поля.

Определим сложение правилом

$$\frac{a}{b} + \frac{c}{d} := \frac{ad + bc}{bd},$$

а умножение – правилом

$$\frac{a}{b} \cdot \frac{c}{d} := \frac{ac}{bd}.$$

Поле частных области целостности (2)

Определим на F операции $+$ и \cdot и проверим аксиомы поля.

Определим сложение правилом

$$\frac{a}{b} + \frac{c}{d} := \frac{ad + bc}{bd},$$

а умножение – правилом

$$\frac{a}{b} \cdot \frac{c}{d} := \frac{ac}{bd}.$$

Необходимо удостовериться, что эти определения *корректны*, т.е. что если $\frac{a}{b} = \frac{a_1}{b_1}$ и $\frac{c}{d} = \frac{c_1}{d_1}$, то $\frac{a}{b} + \frac{c}{d} = \frac{a_1}{b_1} + \frac{c_1}{d_1}$ и $\frac{a}{b} \cdot \frac{c}{d} = \frac{a_1}{b_1} \cdot \frac{c_1}{d_1}$.

Поле частных области целостности (2)

Определим на F операции $+$ и \cdot и проверим аксиомы поля.

Определим сложение правилом

$$\frac{a}{b} + \frac{c}{d} := \frac{ad + bc}{bd},$$

а умножение – правилом

$$\frac{a}{b} \cdot \frac{c}{d} := \frac{ac}{bd}.$$

Необходимо удостовериться, что эти определения *корректны*, т.е. что если $\frac{a}{b} = \frac{a_1}{b_1}$ и $\frac{c}{d} = \frac{c_1}{d_1}$, то $\frac{a}{b} + \frac{c}{d} = \frac{a_1}{b_1} + \frac{c_1}{d_1}$ и $\frac{a}{b} \cdot \frac{c}{d} = \frac{a_1}{b_1} \cdot \frac{c_1}{d_1}$. Это легко.

Поле частных области целостности (2)

Определим на F операции $+$ и \cdot и проверим аксиомы поля.

Определим сложение правилом

$$\frac{a}{b} + \frac{c}{d} := \frac{ad + bc}{bd},$$

а умножение – правилом

$$\frac{a}{b} \cdot \frac{c}{d} := \frac{ac}{bd}.$$

Необходимо удостовериться, что эти определения *корректны*, т.е. что если $\frac{a}{b} = \frac{a_1}{b_1}$ и $\frac{c}{d} = \frac{c_1}{d_1}$, то $\frac{a}{b} + \frac{c}{d} = \frac{a_1}{b_1} + \frac{c_1}{d_1}$ и $\frac{a}{b} \cdot \frac{c}{d} = \frac{a_1}{b_1} \cdot \frac{c_1}{d_1}$. Это легко.

Роль нуля в F играет дробь $\frac{0}{1}$ (или любая равная ей дробь $\frac{0}{b}$ с $b \neq 0$):

$$\frac{a}{b} + \frac{0}{1} = \frac{a \cdot 1 + b \cdot 0}{b \cdot 1} = \frac{a}{b}.$$

Поле частных области целостности (2)

Определим на F операции $+$ и \cdot и проверим аксиомы поля.

Определим сложение правилом

$$\frac{a}{b} + \frac{c}{d} := \frac{ad + bc}{bd},$$

а умножение – правилом

$$\frac{a}{b} \cdot \frac{c}{d} := \frac{ac}{bd}.$$

Необходимо удостовериться, что эти определения *корректны*, т.е. что если $\frac{a}{b} = \frac{a_1}{b_1}$ и $\frac{c}{d} = \frac{c_1}{d_1}$, то $\frac{a}{b} + \frac{c}{d} = \frac{a_1}{b_1} + \frac{c_1}{d_1}$ и $\frac{a}{b} \cdot \frac{c}{d} = \frac{a_1}{b_1} \cdot \frac{c_1}{d_1}$. Это легко.

Роль нуля в F играет дробь $\frac{0}{1}$ (или любая равная ей дробь $\frac{0}{b}$ с $b \neq 0$):

$$\frac{a}{b} + \frac{0}{1} = \frac{a \cdot 1 + b \cdot 0}{b \cdot 1} = \frac{a}{b}.$$

Роль единицы в F играет дробь $\frac{1}{1}$ (или любая равная ей дробь $\frac{b}{b}$ с $b \neq 0$):

$$\frac{a}{b} \cdot \frac{1}{1} = \frac{a \cdot 1}{b \cdot 1} = \frac{a}{b}.$$

Противоположной к дроби $\frac{a}{b}$ будет дробь $\frac{-a}{b}$: $\frac{a}{b} + \frac{-a}{b} = \frac{ab - ba}{bb} = \frac{0}{bb}$.

Противоположной к дроби $\frac{a}{b}$ будет дробь $\frac{-a}{b}$: $\frac{a}{b} + \frac{-a}{b} = \frac{ab - ba}{bb} = \frac{0}{bb}$.

При $a \neq 0$ обратной к дроби $\frac{a}{b}$ будет дробь $\frac{b}{a}$: $\frac{a}{b} \cdot \frac{b}{a} = \frac{ab}{ba} = \frac{ab}{ab}$.

Противоположной к дроби $\frac{a}{b}$ будет дробь $\frac{-a}{b}$: $\frac{a}{b} + \frac{-a}{b} = \frac{ab - ba}{bb} = \frac{0}{bb}$.

При $a \neq 0$ обратной к дроби $\frac{a}{b}$ будет дробь $\frac{b}{a}$: $\frac{a}{b} \cdot \frac{b}{a} = \frac{ab}{ba} = \frac{ab}{ab}$.

Все остальные аксиомы поля устанавливаются прямыми вычислениями.

Противоположной к дроби $\frac{a}{b}$ будет дробь $\frac{-a}{b}$: $\frac{a}{b} + \frac{-a}{b} = \frac{ab - ba}{bb} = \frac{0}{bb}$.

При $a \neq 0$ обратной к дроби $\frac{a}{b}$ будет дробь $\frac{b}{a}$: $\frac{a}{b} \cdot \frac{b}{a} = \frac{ab}{ba} = \frac{ab}{ab}$.

Все остальные аксиомы поля устанавливаются прямыми вычислениями.

Итак, F – поле. Область D отождествим с подкольцом в F , состоящим из всех дробей вида $\frac{a}{1}$.

Поле частных области целостности (3)

Противоположной к дроби $\frac{a}{b}$ будет дробь $\frac{-a}{b}$: $\frac{a}{b} + \frac{-a}{b} = \frac{ab - ba}{bb} = \frac{0}{bb}$.

При $a \neq 0$ обратной к дроби $\frac{a}{b}$ будет дробь $\frac{b}{a}$: $\frac{a}{b} \cdot \frac{b}{a} = \frac{ab}{ba} = \frac{ab}{ab}$.

Все остальные аксиомы поля устанавливаются прямыми вычислениями.

Итак, F – поле. Область D отождествим с подкольцом в F , состоящим из всех дробей вида $\frac{a}{1}$. Поле F называется **полем частных** области D .

Противоположной к дроби $\frac{a}{b}$ будет дробь $\frac{-a}{b}$: $\frac{a}{b} + \frac{-a}{b} = \frac{ab - ba}{bb} = \frac{0}{bb}$.

При $a \neq 0$ обратной к дроби $\frac{a}{b}$ будет дробь $\frac{b}{a}$: $\frac{a}{b} \cdot \frac{b}{a} = \frac{ab}{ba} = \frac{ab}{ab}$.

Все остальные аксиомы поля устанавливаются прямыми вычислениями.

Итак, F – поле. Область D отождествим с подкольцом в F , состоящим из всех дробей вида $\frac{a}{1}$. Поле F называется **полем частных** области D .

Важные частные случаи этой конструкции:

- поле рациональных чисел \mathbb{Q} есть поле частных кольца \mathbb{Z} ;
- **поле рациональных функций** $F(x)$ есть поле частных кольца многочленов $F[x]$.

Противоположной к дроби $\frac{a}{b}$ будет дробь $\frac{-a}{b}$: $\frac{a}{b} + \frac{-a}{b} = \frac{ab - ba}{bb} = \frac{0}{bb}$.

При $a \neq 0$ обратной к дроби $\frac{a}{b}$ будет дробь $\frac{b}{a}$: $\frac{a}{b} \cdot \frac{b}{a} = \frac{ab}{ba} = \frac{ab}{ab}$.

Все остальные аксиомы поля устанавливаются прямыми вычислениями.

Итак, F – поле. Область D отождествим с подкольцом в F , состоящим из всех дробей вида $\frac{a}{1}$. Поле F называется **полем частных** области D .

Важные частные случаи этой конструкции:

- поле рациональных чисел \mathbb{Q} есть поле частных кольца \mathbb{Z} ;
- **поле рациональных функций** $F(x)$ есть поле частных кольца многочленов $F[x]$.

Для доказательства теоремы переноса мы изучим, как связаны неразложимые элементы кольца $D[x]$ и неприводимые многочлены кольца $F[x]$, где F – поле частных области D .

Пусть D – ООР. Любой ненулевой элемент $a \in D$ ассоциирован с произведением вида

$$p_1^{\alpha_1} p_2^{\alpha_2} \cdots p_s^{\alpha_s}, \quad (*)$$

где p_1, p_2, \dots, p_s – попарно различные неразложимые элементы, $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_s \in \mathbb{N} \cup \{0\}$.

Пусть D – ООР. Любой ненулевой элемент $a \in D$ ассоциирован с произведением вида

$$p_1^{\alpha_1} p_2^{\alpha_2} \cdots p_s^{\alpha_s}, \quad (*)$$

где p_1, p_2, \dots, p_s – попарно различные неразложимые элементы, $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_s \in \mathbb{N} \cup \{0\}$. Если $d|a$, то из однозначности разложения в произведение неразложимых множителей следует, что

$$d \sim p_1^{\delta_1} p_2^{\delta_2} \cdots p_s^{\delta_s},$$

где $0 \leq \delta_i \leq \alpha_i$ для всех $i = 1, 2, \dots, s$.

Пусть D – ООР. Любой ненулевой элемент $a \in D$ ассоциирован с произведением вида

$$p_1^{\alpha_1} p_2^{\alpha_2} \cdots p_s^{\alpha_s}, \quad (*)$$

где p_1, p_2, \dots, p_s – попарно различные неразложимые элементы, $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_s \in \mathbb{N} \cup \{0\}$. Если $d|a$, то из однозначности разложения в произведение неразложимых множителей следует, что

$$d \sim p_1^{\delta_1} p_2^{\delta_2} \cdots p_s^{\delta_s},$$

где $0 \leq \delta_i \leq \alpha_i$ для всех $i = 1, 2, \dots, s$. (Ведь других неразложимых множителей, кроме тех, что входят в (*), у d быть не может!)

Пусть D – ООР. Любой ненулевой элемент $a \in D$ ассоциирован с произведением вида

$$p_1^{\alpha_1} p_2^{\alpha_2} \cdots p_s^{\alpha_s}, \quad (*)$$

где p_1, p_2, \dots, p_s – попарно различные неразложимые элементы, $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_s \in \mathbb{N} \cup \{0\}$. Если $d|a$, то из однозначности разложения в произведение неразложимых множителей следует, что

$$d \sim p_1^{\delta_1} p_2^{\delta_2} \cdots p_s^{\delta_s},$$

где $0 \leq \delta_i \leq \alpha_i$ для всех $i = 1, 2, \dots, s$. (Ведь других неразложимых множителей, кроме тех, что входят в (*), у d быть не может!)

Из этого наблюдения немедленно вытекает, что для любых ненулевых $a, b \in D$ существует НОД(a, b).

Пусть D – ООР. Любой ненулевой элемент $a \in D$ ассоциирован с произведением вида

$$p_1^{\alpha_1} p_2^{\alpha_2} \cdots p_s^{\alpha_s}, \quad (*)$$

где p_1, p_2, \dots, p_s – попарно различные неразложимые элементы, $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_s \in \mathbb{N} \cup \{0\}$. Если $d|a$, то из однозначности разложения в произведение неразложимых множителей следует, что

$$d \sim p_1^{\delta_1} p_2^{\delta_2} \cdots p_s^{\delta_s},$$

где $0 \leq \delta_i \leq \alpha_i$ для всех $i = 1, 2, \dots, s$. (Ведь других неразложимых множителей, кроме тех, что входят в (*), у d быть не может!)

Из этого наблюдения немедленно вытекает, что для любых ненулевых $a, b \in D$ существует НОД(a, b). А именно, если a ассоциирован с произведением (*), а b – с произведением $p_1^{\beta_1} p_2^{\beta_2} \cdots p_s^{\beta_s}$, то

$$\text{НОД}(a, b) \sim p_1^{\gamma_1} p_2^{\gamma_2} \cdots p_s^{\gamma_s},$$

где $\gamma_i = \min\{\alpha_i, \beta_i\}$ для всех $i = 1, 2, \dots, s$.

Пусть D – ООР. Любой ненулевой элемент $a \in D$ ассоциирован с произведением вида

$$p_1^{\alpha_1} p_2^{\alpha_2} \cdots p_s^{\alpha_s}, \quad (*)$$

где p_1, p_2, \dots, p_s – попарно различные неразложимые элементы, $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_s \in \mathbb{N} \cup \{0\}$. Если $d|a$, то из однозначности разложения в произведение неразложимых множителей следует, что

$$d \sim p_1^{\delta_1} p_2^{\delta_2} \cdots p_s^{\delta_s},$$

где $0 \leq \delta_i \leq \alpha_i$ для всех $i = 1, 2, \dots, s$. (Ведь других неразложимых множителей, кроме тех, что входят в (*), у d быть не может!)

Из этого наблюдения немедленно вытекает, что для любых ненулевых $a, b \in D$ существует НОД(a, b). А именно, если a ассоциирован с произведением (*), а b – с произведением $p_1^{\beta_1} p_2^{\beta_2} \cdots p_s^{\beta_s}$, то

$$\text{НОД}(a, b) \sim p_1^{\gamma_1} p_2^{\gamma_2} \cdots p_s^{\gamma_s},$$

где $\gamma_i = \min\{\alpha_i, \beta_i\}$ для всех $i = 1, 2, \dots, s$.

Аналогично вычисляется НОД любого конечного подмножества в D .

Содержанием ненулевого многочлена $f \in D[x]$ называется НОД его коэффициентов.

Содержанием ненулевого многочлена $f \in D[x]$ называется НОД его коэффициентов. Обозначение: $c(f)$.

Содержанием ненулевого многочлена $f \in D[x]$ называется НОД его коэффициентов. Обозначение: $c(f)$.

Многочлен $f \in D[x]$ называется *примитивным*, если $c(f) = 1$.

Содержанием ненулевого многочлена $f \in D[x]$ называется НОД его коэффициентов. Обозначение: $c(f)$.

Многочлен $f \in D[x]$ называется *примитивным*, если $c(f) = 1$.

Лемма Гаусса

Пусть D – область с однозначным разложением. Для любых ненулевых многочленов $f, g \in D[x]$ содержание их произведения равно произведению их содержаний, т.е.

$$c(fg) = c(f)c(g).$$

Содержанием ненулевого многочлена $f \in D[x]$ называется НОД его коэффициентов. Обозначение: $c(f)$.

Многочлен $f \in D[x]$ называется *примитивным*, если $c(f) = 1$.

Лемма Гаусса

Пусть D – область с однозначным разложением. Для любых ненулевых многочленов $f, g \in D[x]$ содержание их произведения равно произведению их содержаний, т.е.

$$c(fg) = c(f)c(g).$$

Доказательство. Если поделить каждый коэффициент многочлена на содержание этого многочлена, получится примитивный многочлен. Поэтому $f = c(f)f_0$, $g = c(g)g_0$, где f_0 и g_0 примитивны.

Содержанием ненулевого многочлена $f \in D[x]$ называется НОД его коэффициентов. Обозначение: $c(f)$.

Многочлен $f \in D[x]$ называется *примитивным*, если $c(f) = 1$.

Лемма Гаусса

Пусть D – область с однозначным разложением. Для любых ненулевых многочленов $f, g \in D[x]$ содержание их произведения равно произведению их содержаний, т.е.

$$c(fg) = c(f)c(g).$$

Доказательство. Если поделить каждый коэффициент многочлена на содержание этого многочлена, получится примитивный многочлен. Поэтому $f = c(f)f_0$, $g = c(g)g_0$, где f_0 и g_0 примитивны. Перемножив, получим $fg = c(f)c(g)f_0g_0$, откуда $c(fg) = c(f)c(g)c(f_0g_0)$.

Содержанием ненулевого многочлена $f \in D[x]$ называется НОД его коэффициентов. Обозначение: $c(f)$.

Многочлен $f \in D[x]$ называется *примитивным*, если $c(f) = 1$.

Лемма Гаусса

Пусть D – область с однозначным разложением. Для любых ненулевых многочленов $f, g \in D[x]$ содержание их произведения равно произведению их содержаний, т.е.

$$c(fg) = c(f)c(g).$$

Доказательство. Если поделить каждый коэффициент многочлена на содержание этого многочлена, получится примитивный многочлен. Поэтому $f = c(f)f_0$, $g = c(g)g_0$, где f_0 и g_0 примитивны. Перемножив, получим $fg = c(f)c(g)f_0g_0$, откуда $c(fg) = c(f)c(g)c(f_0g_0)$. Поэтому достаточно доказать, что $c(f_0g_0) = 1$, т.е. что произведение двух примитивных многочленов – примитивный многочлен.

Содержанием ненулевого многочлена $f \in D[x]$ называется НОД его коэффициентов. Обозначение: $c(f)$.

Многочлен $f \in D[x]$ называется *примитивным*, если $c(f) = 1$.

Лемма Гаусса

Пусть D – область с однозначным разложением. Для любых ненулевых многочленов $f, g \in D[x]$ содержание их произведения равно произведению их содержаний, т.е.

$$c(fg) = c(f)c(g).$$

Доказательство. Если поделить каждый коэффициент многочлена на содержание этого многочлена, получится примитивный многочлен. Поэтому $f = c(f)f_0$, $g = c(g)g_0$, где f_0 и g_0 примитивны. Перемножив, получим $fg = c(f)c(g)f_0g_0$, откуда $c(fg) = c(f)c(g)c(f_0g_0)$. Поэтому достаточно доказать, что $c(f_0g_0) = 1$, т.е. что произведение двух примитивных многочленов – примитивный многочлен. Докажем это.

Пусть $f_0 = a_0 + a_1x + \cdots + a_nx^n$, $g_0 = b_0 + b_1x + \cdots + b_kx^k$.

Пусть $f_0 = a_0 + a_1x + \dots + a_nx^n$, $g_0 = b_0 + b_1x + \dots + b_kx^k$.

Если допустить, что многочлен f_0g_0 не является примитивным, то есть неразложимый элемент $p \in D$, который делит все коэффициенты f_0g_0 .

Пусть $f_0 = a_0 + a_1x + \dots + a_nx^n$, $g_0 = b_0 + b_1x + \dots + b_kx^k$.

Если допустить, что многочлен f_0g_0 не является примитивным, то есть неразложимый элемент $p \in D$, который делит все коэффициенты f_0g_0 .

Поскольку f_0 и g_0 примитивны, p не делит какие-то коэффициенты в каждом из этих многочленов. Рассмотрим наименьшие i, j для которых $p \nmid a_i$ и $p \nmid b_j$.

Пусть $f_0 = a_0 + a_1x + \dots + a_nx^n$, $g_0 = b_0 + b_1x + \dots + b_kx^k$.

Если допустить, что многочлен f_0g_0 не является примитивным, то есть неразложимый элемент $p \in D$, который делит все коэффициенты f_0g_0 .

Поскольку f_0 и g_0 примитивны, p не делит какие-то коэффициенты в каждом из этих многочленов. Рассмотрим наименьшие i, j для которых $p \nmid a_i$ и $p \nmid b_j$. Коэффициент при x^{i+j} в произведении f_0g_0 имеет вид

$$a_0b_{i+j} + a_1b_{i+j-1} + \dots + a_{i-1}b_{j+1} + a_i b_j + a_{i+1}b_{j-1} + \dots + a_{i+j-1}b_1 + a_{i+j}b_0.$$

Пусть $f_0 = a_0 + a_1x + \dots + a_nx^n$, $g_0 = b_0 + b_1x + \dots + b_kx^k$.

Если допустить, что многочлен f_0g_0 не является примитивным, то есть неразложимый элемент $p \in D$, который делит все коэффициенты f_0g_0 .

Поскольку f_0 и g_0 примитивны, p не делит какие-то коэффициенты в каждом из этих многочленов. Рассмотрим наименьшие i, j для которых $p \nmid a_i$ и $p \nmid b_j$. Коэффициент при x^{i+j} в произведении f_0g_0 имеет вид

$$a_0b_{i+j} + a_1b_{i+j-1} + \dots + a_{i-1}b_{j+1} + a_i b_j + a_{i+1}b_{j-1} + \dots + a_{i+j-1}b_1 + a_{i+j}b_0.$$

В соответствии с выбором i, j элемент p делит все слагаемые за исключением $a_i b_j$, которое p не делит в силу того, что D – ООР.

Пусть $f_0 = a_0 + a_1x + \dots + a_nx^n$, $g_0 = b_0 + b_1x + \dots + b_kx^k$.

Если допустить, что многочлен f_0g_0 не является примитивным, то есть неразложимый элемент $p \in D$, который делит все коэффициенты f_0g_0 .

Поскольку f_0 и g_0 примитивны, p не делит какие-то коэффициенты в каждом из этих многочленов. Рассмотрим наименьшие i, j для которых $p \nmid a_i$ и $p \nmid b_j$. Коэффициент при x^{i+j} в произведении f_0g_0 имеет вид

$$a_0b_{i+j} + a_1b_{i+j-1} + \dots + a_{i-1}b_{j+1} + a_ib_j + a_{i+1}b_{j-1} + \dots + a_{i+j-1}b_1 + a_{i+j}b_0.$$

В соответствии с выбором i, j элемент p делит все слагаемые за исключением a_ib_j , которое p не делит в силу того, что D – ООР. Стало быть, p не делит один из коэффициентов многочлена f_0g_0 , противоречие. □

Следствие 1

Пусть $f, g \in D[x]$ и g примитивен. Если $g|af$ для $a \in D \setminus \{0\}$, то $g|f$.

Следствие 1

Пусть $f, g \in D[x]$ и g примитивен. Если $g|af$ для $a \in D \setminus \{0\}$, то $g|f$.

Доказательство. Имеем $af = gh$ для некоторого $h \in D[x]$, откуда $c(af) = c(gh)$.

Следствие 1

Пусть $f, g \in D[x]$ и g примитивен. Если $g|af$ для $a \in D \setminus \{0\}$, то $g|f$.

Доказательство. Имеем $af = gh$ для некоторого $h \in D[x]$, откуда $c(af) = c(gh)$. Ясно, что $c(af) = ac(f)$, а по лемме Гаусса $c(gh) = c(h)$. Итак, $ac(f) = c(h)$.

Следствие 1

Пусть $f, g \in D[x]$ и g примитивен. Если $g|af$ для $a \in D \setminus \{0\}$, то $g|f$.

Доказательство. Имеем $af = gh$ для некоторого $h \in D[x]$, откуда $c(af) = c(gh)$. Ясно, что $c(af) = ac(f)$, а по лемме Гаусса $c(gh) = c(h)$. Итак, $ac(f) = c(h)$. Пусть $h = c(h)h_0$, где h_0 примитивен. Тогда $af = gh = c(h)h_0g = ac(f)h_0g$.

Следствие 1

Пусть $f, g \in D[x]$ и g примитивен. Если $g|af$ для $a \in D \setminus \{0\}$, то $g|f$.

Доказательство. Имеем $af = gh$ для некоторого $h \in D[x]$, откуда $c(af) = c(gh)$. Ясно, что $c(af) = ac(f)$, а по лемме Гаусса $c(gh) = c(h)$. Итак, $ac(f) = c(h)$. Пусть $h = c(h)h_0$, где h_0 примитивен. Тогда $af = gh = c(h)h_0g = ac(f)h_0g$. Сократив, имеем $f = c(f)h_0g$, т.е. $g|f$. \square

Следствие 1

Пусть $f, g \in D[x]$ и g примитивен. Если $g|af$ для $a \in D \setminus \{0\}$, то $g|f$.

Доказательство. Имеем $af = gh$ для некоторого $h \in D[x]$, откуда $c(af) = c(gh)$. Ясно, что $c(af) = ac(f)$, а по лемме Гаусса $c(gh) = c(h)$. Итак, $ac(f) = c(h)$. Пусть $h = c(h)h_0$, где h_0 примитивен. Тогда $af = gh = c(h)h_0g = ac(f)h_0g$. Сократив, имеем $f = c(f)h_0g$, т.е. $g|f$. \square

Пусть F – поле частных области D .

Следствие 1

Пусть $f, g \in D[x]$ и g примитивен. Если $g|af$ для $a \in D \setminus \{0\}$, то $g|f$.

Доказательство. Имеем $af = gh$ для некоторого $h \in D[x]$, откуда $c(af) = c(gh)$. Ясно, что $c(af) = ac(f)$, а по лемме Гаусса $c(gh) = c(h)$. Итак, $ac(f) = c(h)$. Пусть $h = c(h)h_0$, где h_0 примитивен. Тогда $af = gh = c(h)h_0g = ac(f)h_0g$. Сократив, имеем $f = c(f)h_0g$, т.е. $g|f$. \square

Пусть F – поле частных области D .

Следствие 2

Если примитивные многочлены $f, g \in D[x]$ ассоциированы в $F[x]$, то они ассоциированы и в $D[x]$.

Следствие 1

Пусть $f, g \in D[x]$ и g примитивен. Если $g|af$ для $a \in D \setminus \{0\}$, то $g|f$.

Доказательство. Имеем $af = gh$ для некоторого $h \in D[x]$, откуда $c(af) = c(gh)$. Ясно, что $c(af) = ac(f)$, а по лемме Гаусса $c(gh) = c(h)$. Итак, $ac(f) = c(h)$. Пусть $h = c(h)h_0$, где h_0 примитивен. Тогда $af = gh = c(h)h_0g = ac(f)h_0g$. Сократив, имеем $f = c(f)h_0g$, т.е. $g|f$. \square

Пусть F – поле частных области D .

Следствие 2

Если примитивные многочлены $f, g \in D[x]$ ассоциированы в $F[x]$, то они ассоциированы и в $D[x]$.

Доказательство. Если $f, g \in D[x]$ ассоциированы в $F[x]$, то $f = \frac{a}{b}g$ для некоторых $a, b \in D \setminus \{0\}$.

Следствие 1

Пусть $f, g \in D[x]$ и g примитивен. Если $g|af$ для $a \in D \setminus \{0\}$, то $g|f$.

Доказательство. Имеем $af = gh$ для некоторого $h \in D[x]$, откуда $c(af) = c(gh)$. Ясно, что $c(af) = ac(f)$, а по лемме Гаусса $c(gh) = c(h)$. Итак, $ac(f) = c(h)$. Пусть $h = c(h)h_0$, где h_0 примитивен. Тогда $af = gh = c(h)h_0g = ac(f)h_0g$. Сократив, имеем $f = c(f)h_0g$, т.е. $g|f$. \square

Пусть F – поле частных области D .

Следствие 2

Если примитивные многочлены $f, g \in D[x]$ ассоциированы в $F[x]$, то они ассоциированы и в $D[x]$.

Доказательство. Если $f, g \in D[x]$ ассоциированы в $F[x]$, то $f = \frac{a}{b}g$ для некоторых $a, b \in D \setminus \{0\}$. Отсюда $bf = ag$. По следствию 1 из примитивности g следует, что $g|f$, а из примитивности f – что $f|g$. \square

Следствие 3

Если многочлен $f \in D[x]$ неприводим над D , то он неприводим и над F .

Следствие 3

Если многочлен $f \in D[x]$ неприводим над D , то он неприводим и над F .

Доказательство. От противного. Пусть f приводим над F , т.е. $f = gh$ для некоторых многочленов ненулевой степени $g, h \in F[x]$.

Следствие 3

Если многочлен $f \in D[x]$ неприводим над D , то он неприводим и над F .

Доказательство. От противного. Пусть f приводим над F , т.е. $f = gh$ для некоторых многочленов ненулевой степени $g, h \in F[x]$. Коэффициенты многочленов g и h суть некоторые дроби. Умножив равенство $f = gh$ на произведение a знаменателей этих дробей, получим $af = g_1h_1$, где g_1 и h_1 – многочлены из $D[x]$.

Следствие 3

Если многочлен $f \in D[x]$ неприводим над D , то он неприводим и над F .

Доказательство. От противного. Пусть f приводим над F , т.е. $f = gh$ для некоторых многочленов ненулевой степени $g, h \in F[x]$. Коэффициенты многочленов g и h суть некоторые дроби. Умножив равенство $f = gh$ на произведение a знаменателей этих дробей, получим $af = g_1h_1$, где g_1 и h_1 – многочлены из $D[x]$. Представим эти многочлены как $g_1 = c(g_1)g_0$, $h_1 = c(h_1)h_0$, где многочлены g_0 и h_0 примитивны. Тогда

$$af = c(g_1)c(h_1)g_0h_0,$$

откуда $g_0|af$ и $h_0|af$.

Следствие 3

Если многочлен $f \in D[x]$ неприводим над D , то он неприводим и над F .

Доказательство. От противного. Пусть f приводим над F , т.е. $f = gh$ для некоторых многочленов ненулевой степени $g, h \in F[x]$. Коэффициенты многочленов g и h суть некоторые дроби. Умножив равенство $f = gh$ на произведение a знаменателей этих дробей, получим $af = g_1h_1$, где g_1 и h_1 – многочлены из $D[x]$. Представим эти многочлены как $g_1 = c(g_1)g_0$, $h_1 = c(h_1)h_0$, где многочлены g_0 и h_0 примитивны. Тогда

$$af = c(g_1)c(h_1)g_0h_0,$$

откуда $g_0|af$ и $h_0|af$. По следствию 1 примитивность g_0 и h_0 влечет $g_0|f$ и $h_0|f$, что противоречит неприводимости многочлена f над D . \square

Следствие 3

Если многочлен $f \in D[x]$ неприводим над D , то он неприводим и над F .

Доказательство. От противного. Пусть f приводим над F , т.е. $f = gh$ для некоторых многочленов ненулевой степени $g, h \in F[x]$. Коэффициенты многочленов g и h суть некоторые дроби. Умножив равенство $f = gh$ на произведение a знаменателей этих дробей, получим $af = g_1h_1$, где g_1 и h_1 – многочлены из $D[x]$. Представим эти многочлены как $g_1 = c(g_1)g_0$, $h_1 = c(h_1)h_0$, где многочлены g_0 и h_0 примитивны. Тогда

$$af = c(g_1)c(h_1)g_0h_0,$$

откуда $g_0|af$ и $h_0|af$. По следствию 1 примитивность g_0 и h_0 влечет $g_0|f$ и $h_0|f$, что противоречит неприводимости многочлена f над D . \square

Мы готовы к доказательству теоремы переноса. Напомним ее:

Следствие 3

Если многочлен $f \in D[x]$ неприводим над D , то он неприводим и над F .

Доказательство. От противного. Пусть f приводим над F , т.е. $f = gh$ для некоторых многочленов ненулевой степени $g, h \in F[x]$. Коэффициенты многочленов g и h суть некоторые дроби. Умножив равенство $f = gh$ на произведение a знаменателей этих дробей, получим $af = g_1h_1$, где g_1 и h_1 – многочлены из $D[x]$. Представим эти многочлены как $g_1 = c(g_1)g_0$, $h_1 = c(h_1)h_0$, где многочлены g_0 и h_0 примитивны. Тогда

$$af = c(g_1)c(h_1)g_0h_0,$$

откуда $g_0|af$ и $h_0|af$. По следствию 1 примитивность g_0 и h_0 влечет $g_0|f$ и $h_0|f$, что противоречит неприводимости многочлена f над D . \square

Мы готовы к доказательству теоремы переноса. Напомним ее:

Теорема переноса

Если D – область с однозначным разложением, то и кольцо многочленов $D[x]$ – область с однозначным разложением.

Существование. Пусть f – ненулевой и необратимый многочлен из $D[x]$.

Существование. Пусть f – ненулевой и необратимый многочлен из $D[x]$. Представим его как $f = c(f)f_0$, где f_0 примитивен.

Существование. Пусть f – ненулевой и необратимый многочлен из $D[x]$. Представим его как $f = c(f)f_0$, где f_0 примитивен. Элемент $c(f) \in D$ можно разложить в произведение неразложимых элементов области D , а примитивный многочлен f_0 можно разложить в произведение примитивных неприводимых многочленов индукцией по степени.

Существование. Пусть f – ненулевой и необратимый многочлен из $D[x]$. Представим его как $f = c(f)f_0$, где f_0 примитивен. Элемент $c(f) \in D$ можно разложить в произведение неразложимых элементов области D , а примитивный многочлен f_0 можно разложить в произведение примитивных неприводимых многочленов индукцией по степени.

Единственность. Пусть $f = p_1 \cdots p_k f_1 \cdots f_s$ и $f = q_1 \cdots q_\ell g_1 \cdots g_t$ – два таких разложения многочлена f , что $p_1, \dots, p_k, q_1, \dots, q_\ell$ – неразложимые элементы области D , а $f_1, \dots, f_s, g_1, \dots, g_t$ – примитивные неприводимые многочлены из $D[x]$.

Существование. Пусть f – ненулевой и необратимый многочлен из $D[x]$. Представим его как $f = c(f)f_0$, где f_0 примитивен. Элемент $c(f) \in D$ можно разложить в произведение неразложимых элементов области D , а примитивный многочлен f_0 можно разложить в произведение примитивных неприводимых многочленов индукцией по степени.

Единственность. Пусть $f = p_1 \cdots p_k f_1 \cdots f_s$ и $f = q_1 \cdots q_\ell g_1 \cdots g_t$ – два таких разложения многочлена f , что $p_1, \dots, p_k, q_1, \dots, q_\ell$ – неразложимые элементы области D , а $f_1, \dots, f_s, g_1, \dots, g_t$ – примитивные неприводимые многочлены из $D[x]$. По лемме Гаусса $c(f) = p_1 \cdots p_k = q_1 \cdots q_\ell$.

Существование. Пусть f – ненулевой и необратимый многочлен из $D[x]$. Представим его как $f = c(f)f_0$, где f_0 примитивен. Элемент $c(f) \in D$ можно разложить в произведение неразложимых элементов области D , а примитивный многочлен f_0 можно разложить в произведение примитивных неприводимых многочленов индукцией по степени.

Единственность. Пусть $f = p_1 \cdots p_k f_1 \cdots f_s$ и $f = q_1 \cdots q_\ell g_1 \cdots g_t$ – два таких разложения многочлена f , что $p_1, \dots, p_k, q_1, \dots, q_\ell$ – неразложимые элементы области D , а $f_1, \dots, f_s, g_1, \dots, g_t$ – примитивные неприводимые многочлены из $D[x]$. По лемме Гаусса $c(f) = p_1 \cdots p_k = q_1 \cdots q_\ell$. Поскольку D – ООР, отсюда следует, что $k = \ell$ и что после подходящей перенумерации $p_i \sim q_i$ для каждого $i = 1, \dots, k$.

Существование. Пусть f – ненулевой и необратимый многочлен из $D[x]$. Представим его как $f = c(f)f_0$, где f_0 примитивен. Элемент $c(f) \in D$ можно разложить в произведение неразложимых элементов области D , а примитивный многочлен f_0 можно разложить в произведение примитивных неприводимых многочленов индукцией по степени.

Единственность. Пусть $f = p_1 \cdots p_k f_1 \cdots f_s$ и $f = q_1 \cdots q_\ell g_1 \cdots g_t$ – два таких разложения многочлена f , что $p_1, \dots, p_k, q_1, \dots, q_\ell$ – неразложимые элементы области D , а $f_1, \dots, f_s, g_1, \dots, g_t$ – примитивные неприводимые многочлены из $D[x]$. По лемме Гаусса $c(f) = p_1 \cdots p_k = q_1 \cdots q_\ell$. Поскольку D – ООР, отсюда следует, что $k = \ell$ и что после подходящей перенумерации $p_i \sim q_i$ для каждого $i = 1, \dots, k$.

Далее, $f_1 \cdots f_s = g_1 \cdots g_t$.

Существование. Пусть f – ненулевой и необратимый многочлен из $D[x]$. Представим его как $f = c(f)f_0$, где f_0 примитивен. Элемент $c(f) \in D$ можно разложить в произведение неразложимых элементов области D , а примитивный многочлен f_0 можно разложить в произведение примитивных неприводимых многочленов индукцией по степени.

Единственность. Пусть $f = p_1 \cdots p_k f_1 \cdots f_s$ и $f = q_1 \cdots q_\ell g_1 \cdots g_t$ – два таких разложения многочлена f , что $p_1, \dots, p_k, q_1, \dots, q_\ell$ – неразложимые элементы области D , а $f_1, \dots, f_s, g_1, \dots, g_t$ – примитивные неприводимые многочлены из $D[x]$. По лемме Гаусса $c(f) = p_1 \cdots p_k = q_1 \cdots q_\ell$. Поскольку D – ООР, отсюда следует, что $k = \ell$ и что после подходящей перенумерации $p_i \sim q_i$ для каждого $i = 1, \dots, k$.

Далее, $f_1 \cdots f_s = g_1 \cdots g_t$. По следствию 3 многочлены $f_1, \dots, f_s, g_1, \dots, g_t$ неприводимы над F , но кольцо многочленов над полем – ООР (теорема предыдущей лекции).

Существование. Пусть f – ненулевой и необратимый многочлен из $D[x]$. Представим его как $f = c(f)f_0$, где f_0 примитивен. Элемент $c(f) \in D$ можно разложить в произведение неразложимых элементов области D , а примитивный многочлен f_0 можно разложить в произведение примитивных неприводимых многочленов индукцией по степени.

Единственность. Пусть $f = p_1 \cdots p_k f_1 \cdots f_s$ и $f = q_1 \cdots q_\ell g_1 \cdots g_t$ – два таких разложения многочлена f , что $p_1, \dots, p_k, q_1, \dots, q_\ell$ – неразложимые элементы области D , а $f_1, \dots, f_s, g_1, \dots, g_t$ – примитивные неприводимые многочлены из $D[x]$. По лемме Гаусса $c(f) = p_1 \cdots p_k = q_1 \cdots q_\ell$. Поскольку D – ООР, отсюда следует, что $k = \ell$ и что после подходящей перенумерации $p_i \sim q_i$ для каждого $i = 1, \dots, k$.

Далее, $f_1 \cdots f_s = g_1 \cdots g_t$. По следствию 3 многочлены $f_1, \dots, f_s, g_1, \dots, g_t$ неприводимы над F , но кольцо многочленов над полем – ООР (теорема предыдущей лекции). Отсюда следует, что $s = t$ и что после подходящей перенумерации многочлены f_j и g_j ассоциированы в кольце $F[x]$ для каждого $j = 1, \dots, s$.

Существование. Пусть f – ненулевой и необратимый многочлен из $D[x]$. Представим его как $f = c(f)f_0$, где f_0 примитивен. Элемент $c(f) \in D$ можно разложить в произведение неразложимых элементов области D , а примитивный многочлен f_0 можно разложить в произведение примитивных неприводимых многочленов индукцией по степени.

Единственность. Пусть $f = p_1 \cdots p_k f_1 \cdots f_s$ и $f = q_1 \cdots q_\ell g_1 \cdots g_t$ – два таких разложения многочлена f , что $p_1, \dots, p_k, q_1, \dots, q_\ell$ – неразложимые элементы области D , а $f_1, \dots, f_s, g_1, \dots, g_t$ – примитивные неприводимые многочлены из $D[x]$. По лемме Гаусса $c(f) = p_1 \cdots p_k = q_1 \cdots q_\ell$. Поскольку D – ООР, отсюда следует, что $k = \ell$ и что после подходящей перенумерации $p_i \sim q_i$ для каждого $i = 1, \dots, k$.

Далее, $f_1 \cdots f_s = g_1 \cdots g_t$. По следствию 3 многочлены $f_1, \dots, f_s, g_1, \dots, g_t$ неприводимы над F , но кольцо многочленов над полем – ООР (теорема предыдущей лекции). Отсюда следует, что $s = t$ и что после подходящей перенумерации многочлены f_j и g_j ассоциированы в кольце $F[x]$ для каждого $j = 1, \dots, s$. По следствию 2 f_j и g_j ассоциированы и в $D[x]$. □

Существование. Пусть f – ненулевой и необратимый многочлен из $D[x]$. Представим его как $f = c(f)f_0$, где f_0 примитивен. Элемент $c(f) \in D$ можно разложить в произведение неразложимых элементов области D , а примитивный многочлен f_0 можно разложить в произведение примитивных неприводимых многочленов индукцией по степени.

Единственность. Пусть $f = p_1 \cdots p_k f_1 \cdots f_s$ и $f = q_1 \cdots q_\ell g_1 \cdots g_t$ – два таких разложения многочлена f , что $p_1, \dots, p_k, q_1, \dots, q_\ell$ – неразложимые элементы области D , а $f_1, \dots, f_s, g_1, \dots, g_t$ – примитивные неприводимые многочлены из $D[x]$. По лемме Гаусса $c(f) = p_1 \cdots p_k = q_1 \cdots q_\ell$. Поскольку D – ООР, отсюда следует, что $k = \ell$ и что после подходящей перенумерации $p_i \sim q_i$ для каждого $i = 1, \dots, k$.

Далее, $f_1 \cdots f_s = g_1 \cdots g_t$. По следствию 3 многочлены $f_1, \dots, f_s, g_1, \dots, g_t$ неприводимы над F , но кольцо многочленов над полем – ООР (теорема предыдущей лекции). Отсюда следует, что $s = t$ и что после подходящей перенумерации многочлены f_j и g_j ассоциированы в кольце $F[x]$ для каждого $j = 1, \dots, s$. По следствию 2 f_j и g_j ассоциированы и в $D[x]$. □

Следствие

Для любого $n \in \mathbb{N}$ и любого поля F кольца $\mathbb{Z}[x_1, \dots, x_n]$ и $F[x_1, \dots, x_n]$ – области с однозначным разложением.