

Опр. Гладкую параметризацию - заданную
пов-ть $S = \{ \bar{r}(u, v) ; (u, v) \in \bar{D} \}$ назовём

элементарным гладким куском пов-ти,

если граница ∂D - простая, кусочно-глад-
кий контур.

Опр. Два куска пов-ти $S_i = \{ \bar{r}_i(u, v) : (u, v) \in \bar{D}_i ; i=1, 2 \}$

назовём соединёнными, если пересечение их

краёв $\partial S_1 \cap \partial S_2 = S_1 \cap S_2 \neq \emptyset$ представляет

собой объединение конечного числа кусочно-
гладких кривых и может состоять из конечного чис-
ла точек.

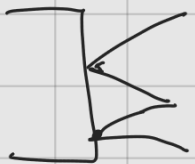
Опр. (КГП) Объединение $S = \bigcup_{i=1}^I S_i$ (гладких)
кусов

S_i ($1 \leq i \leq I$) называется кусочно-гладкой

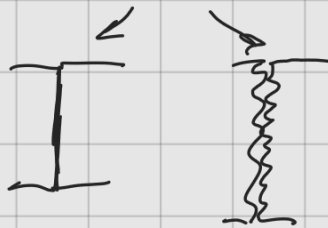
пов-тью при выполнении усл-ий:

- 1) $\forall S_i, S_j \exists$ набор $S_i = S_{i_1}, S_{i_2}, \dots, S_{i_n} = S_j$, что любые 2 стоящие на нём куски соседние
- 2) Если при $i \neq j$ пересечение $\partial S_i \cap \partial S_j$ содержит более, чем конечное число точек, то куски S_i и S_j должны быть соседними.

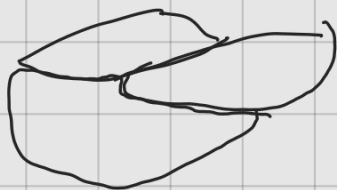
1) Конечное \Rightarrow соседи



2) ∞ точек

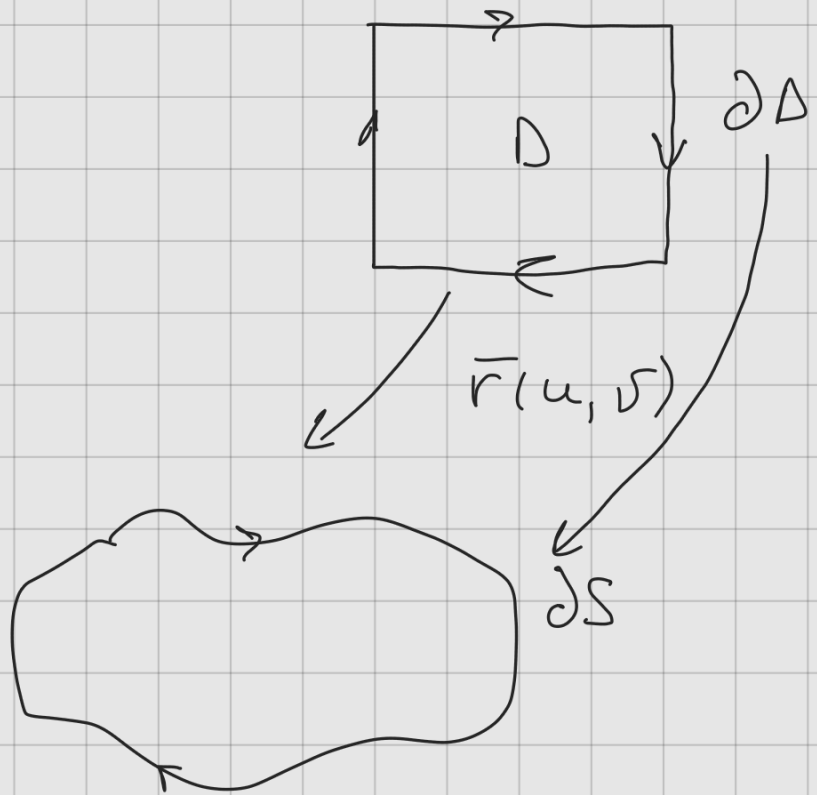


- 3) Пересечение краёв $\partial S_i \cap \partial S_j \cap \partial S_k$ любых трёх различных кусков пов-ти состоит из не более чем конечного числа точек.



Опр. Обозначим $\partial S = \bigcup_{i=1}^I \partial S_i^{(e)}$, где $\partial S_i^{(e)}$ -

часть границы ∂i , не пересекающаяся с
другими ниссами. **Назовём ∂S — краем**
КТП.



Опр. Пусть контур ∂D ориентирован положи-
тельно относительно плоской области D .
Тогда его ориентация **индуцирует** ориен-
тацию края ∂S по-ти S . Эта ориен-

тация называется **согласованной** с

ориентации

$$\bar{n} = \frac{\bar{r}'_u \times \bar{r}'_v}{|\bar{r}'_u \times \bar{r}'_v|}$$

магн. поля

кучи пов-ти. (противоп. ориентация
с осн. с $-\bar{n}$).

