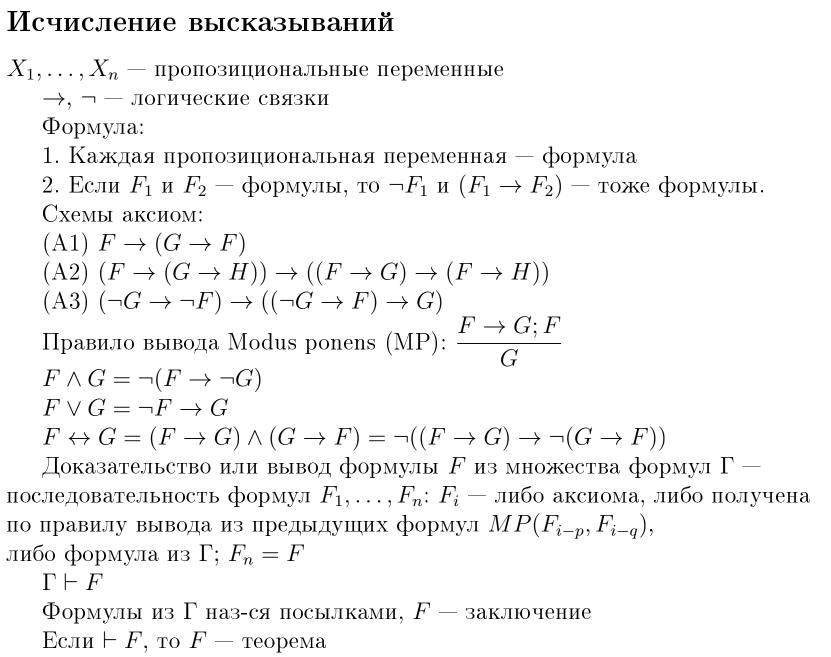
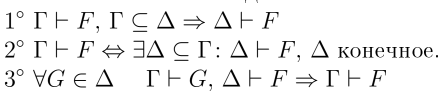
**Матлогика ебучая**

*Исчисление высказываний:*



*Свойства выводимости:*

- транзитивность выводимости по сути

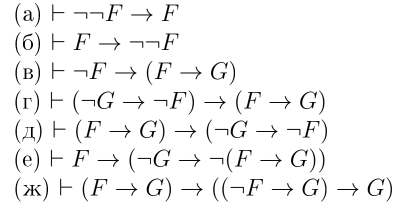
***Теорема о дедукции:***

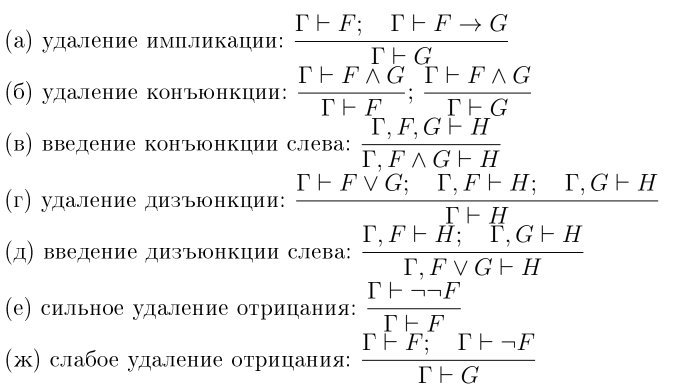
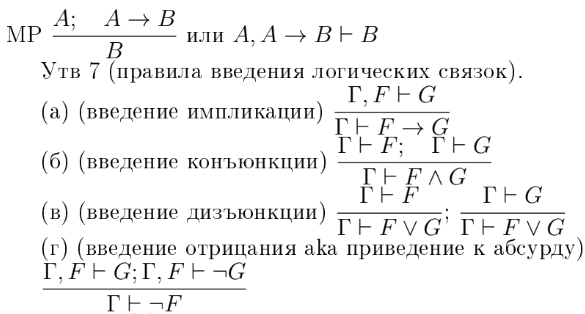




*Некоторые теоремы:*

* 
* 

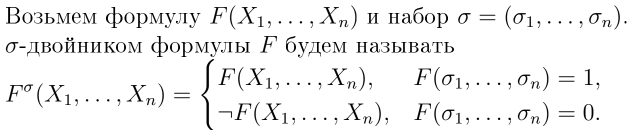
*Некоторые теоремы ИВ:*

***Произвольные правила вывода:***

*Полнота исчисления высказываний:*

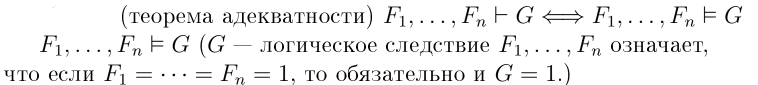


* 



* 
* 



* 

*Непротиворечивость исчисления высказываний:*

Аксиоматическая теория называется непротиворечивой, если ни для

какого утверждения A, которое можно сформулировать в рамках этой

теории, в ней утверждения A и ¬A не могут

одновременно являться теоремами.

Если существует утверждение A такое, что доказуемы A и ¬A,

то аксиоматическая теория называется противоречивой.

Исчисление высказываний непротиворечиво.

*Разрешимость исчисления высказываний*

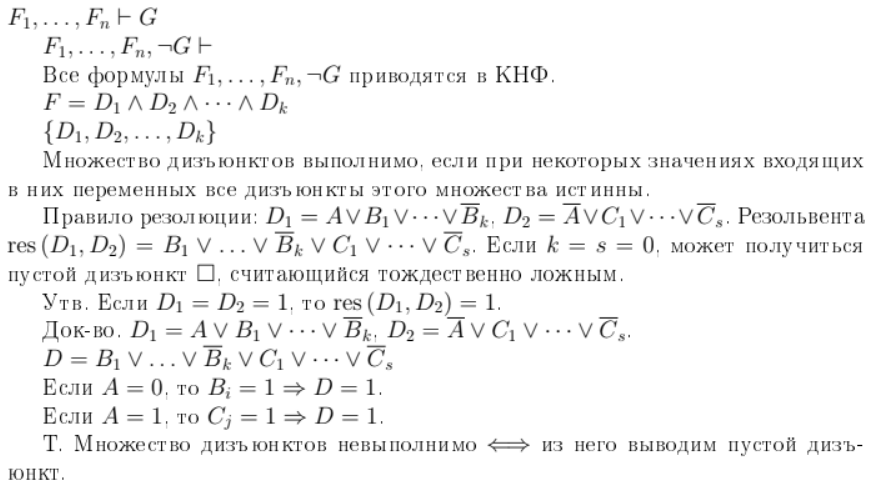
Аксиоматическая теория разрешима, если существует алгоритм, который для любого утверждения, сформулированного в рамках данной теории, позволяет определить, является ли оно теоремой или нет.

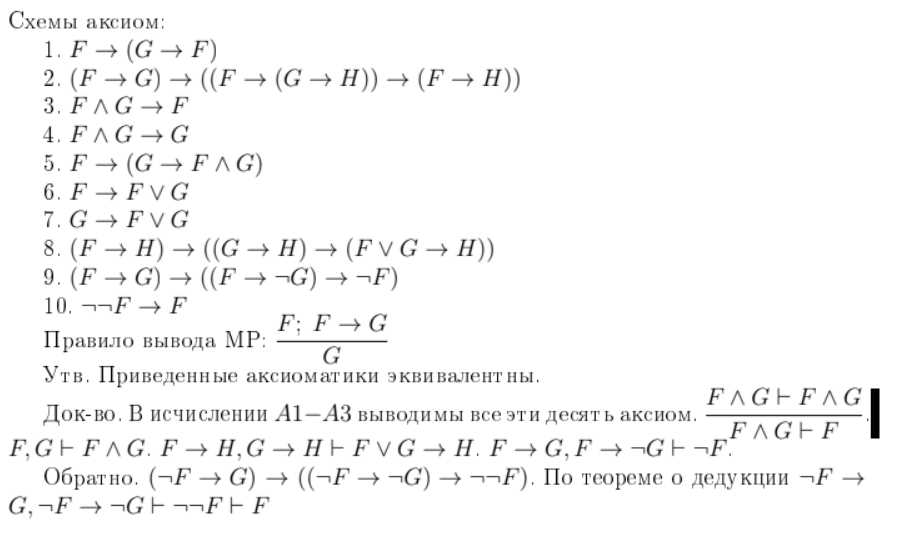
Т. о разрешимости ИВ. Исчисление высказываний разрешимо.

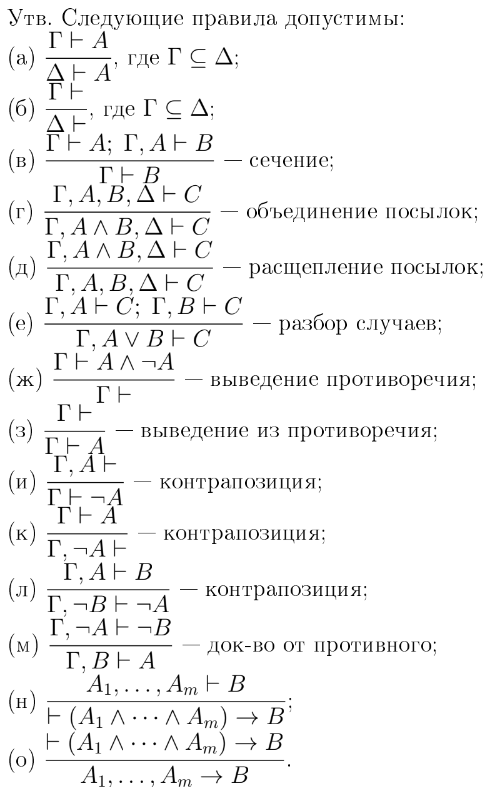
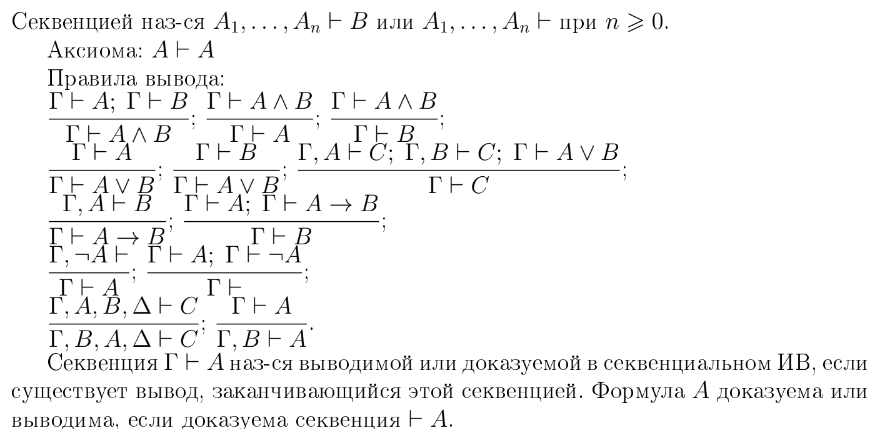
*Независимость аксиом исчисления высказываний*

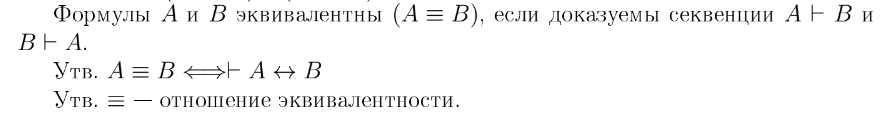
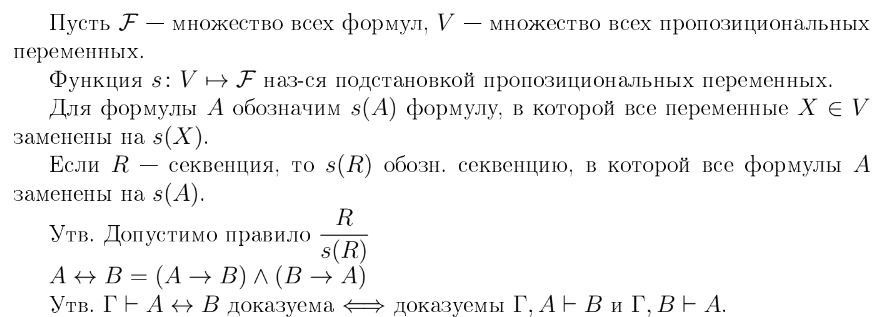
Аксиома A из системы аксиом Σ независима от остальных аксиом, если ее нельзя вывести (доказать) из Σ ∖ {A}. Система аксиом независима, если каждая ее аксиома независима от остальных.

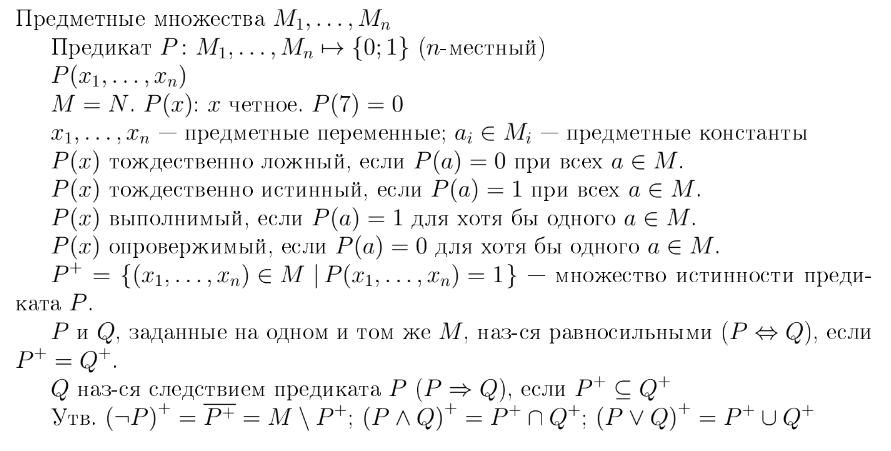
Утв. Система аксиом ИВ независима.

*Метод резолюций*

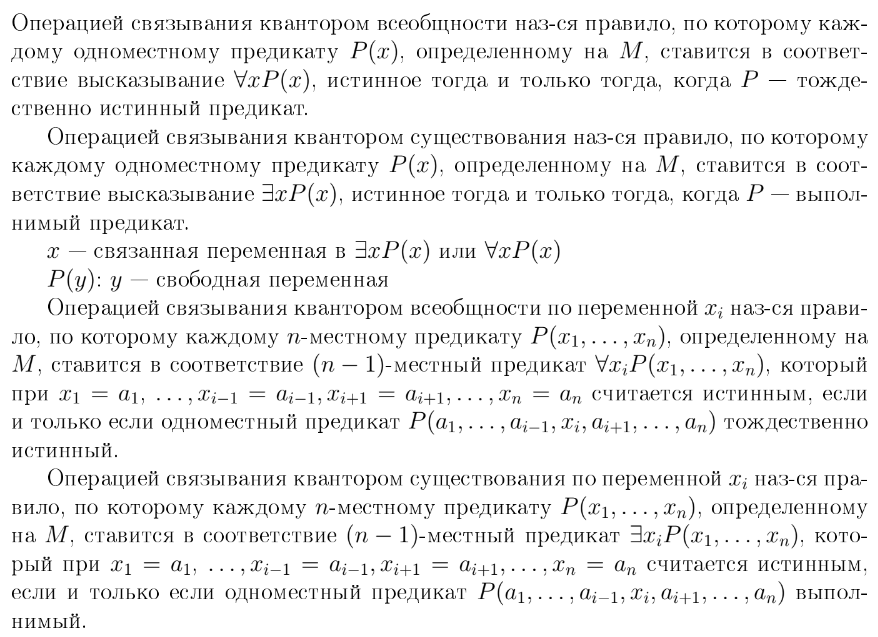
 *Другая аксиоматика исчисления высказываний*

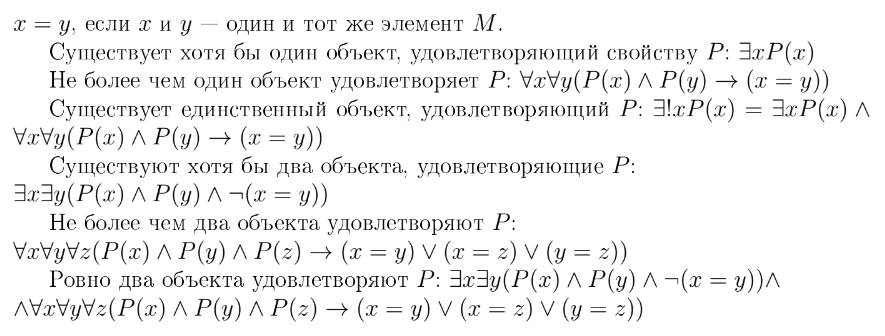
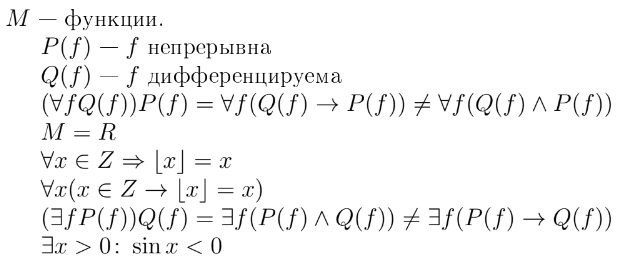
*Секвенциальное исчисление посылок*

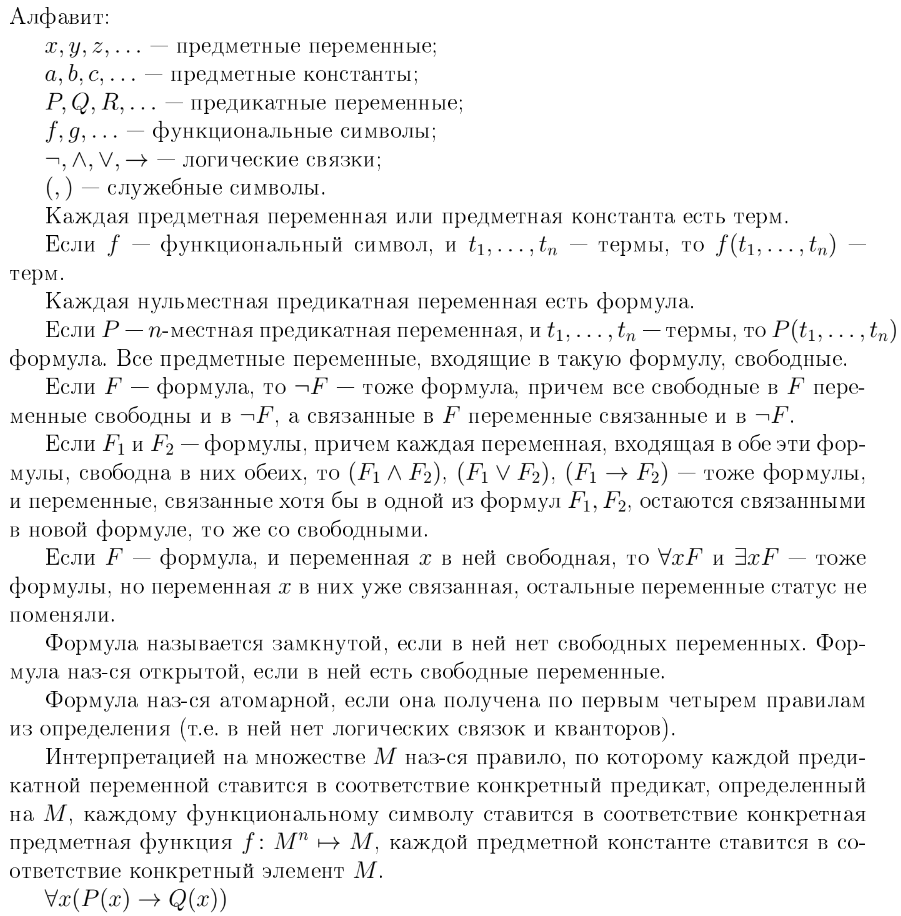
Секвенциальное ИВ эквивалентно исчислению высказываний

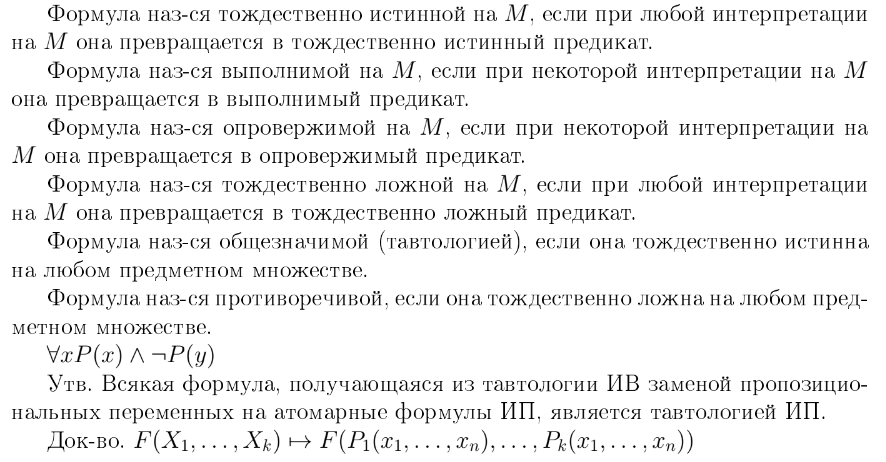
*Исчисление предикатов*

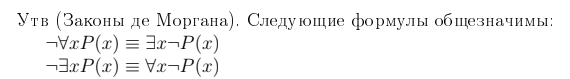
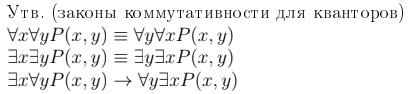
*Кванторы*

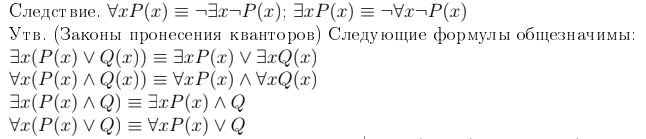
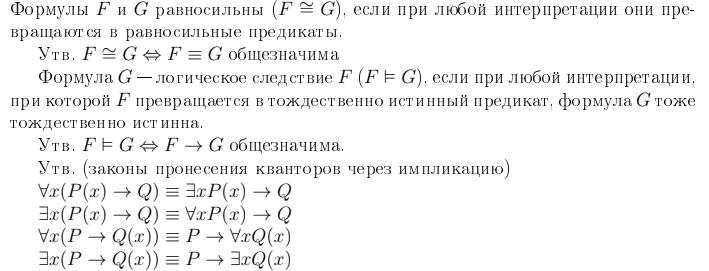
*Численные кванторы*

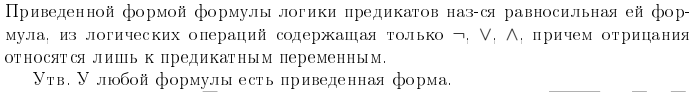
*Ограниченные кванторы*

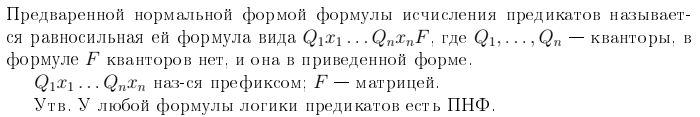
*Формулы и интерпретации*

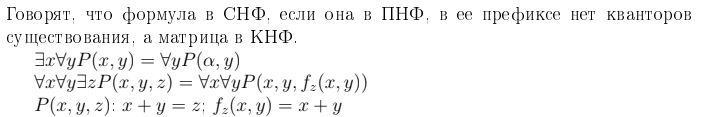


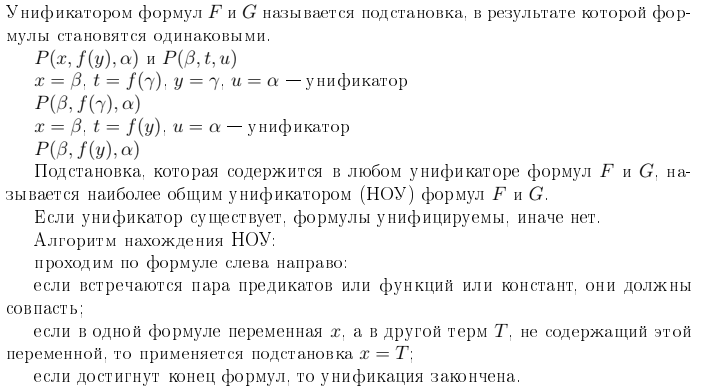
*Законы логики предикатов*

*Равносильность формул*

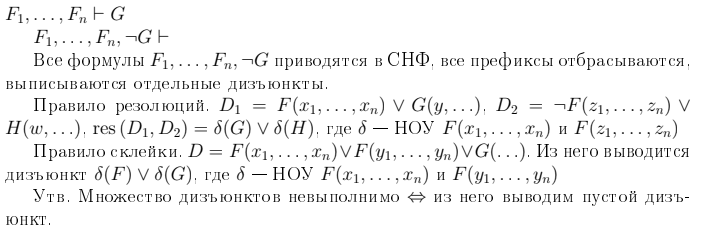
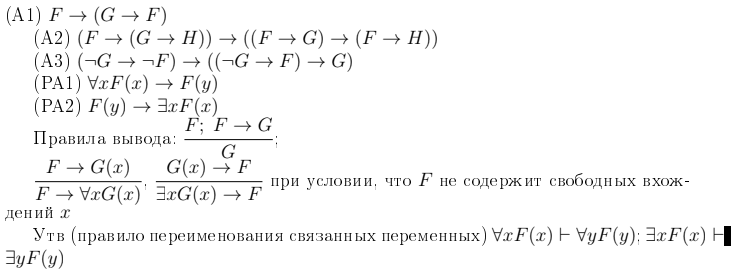
*Приведённая форма*

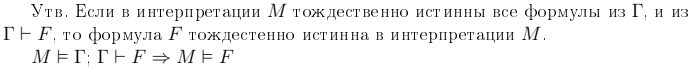
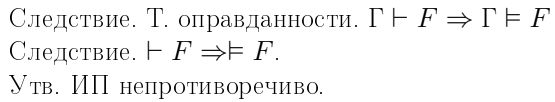
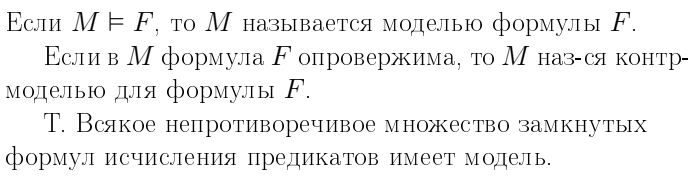
*Предварённая нормальная форма (ПНФ)*

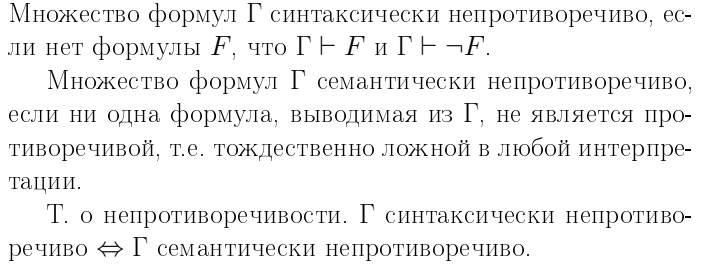
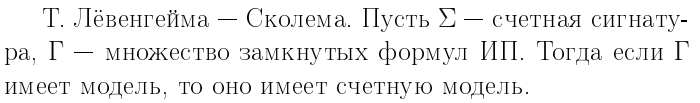
*Сколемовская нормальная форма (СНФ)*

*Унификация*

*Метод резолюций*

*Формальное исчисление предикатов*

 *Теорема о существовании модели*

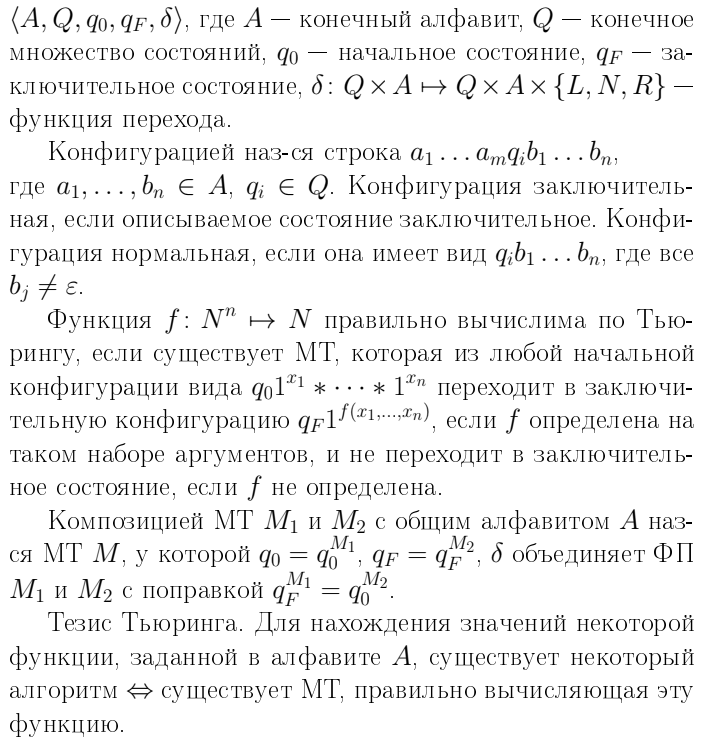
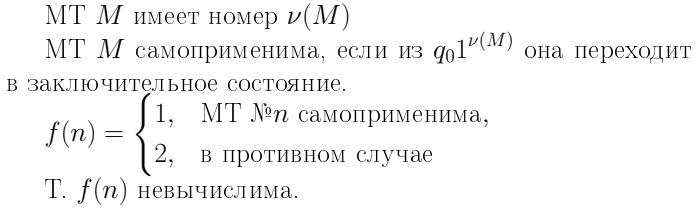
*Непротиворечивость исчисления предикатов*

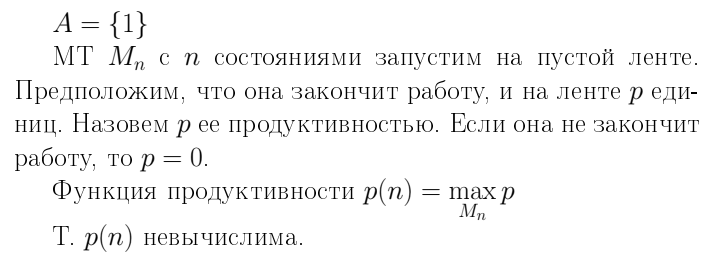
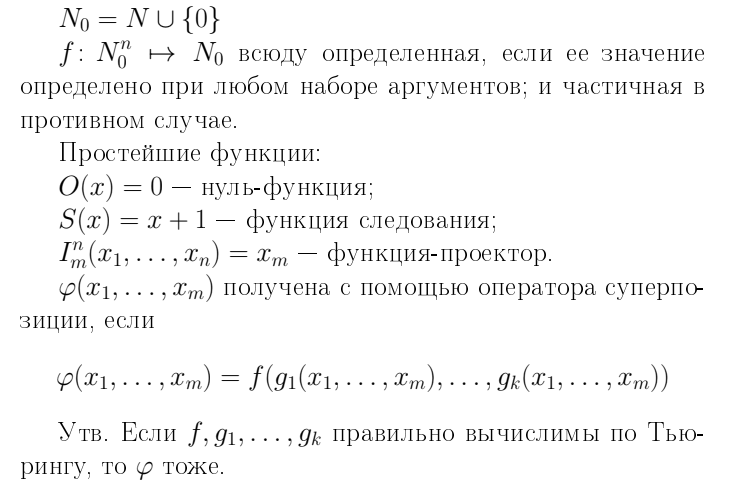
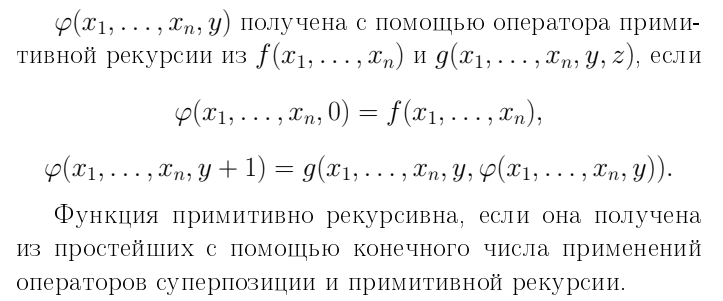
*Полнота исчисления предикатов*

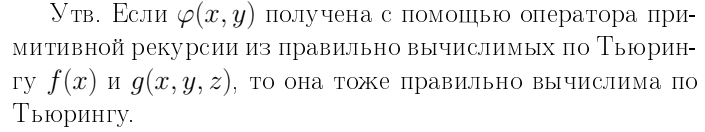
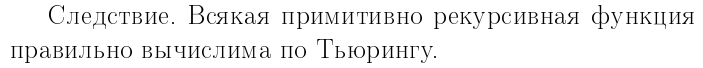
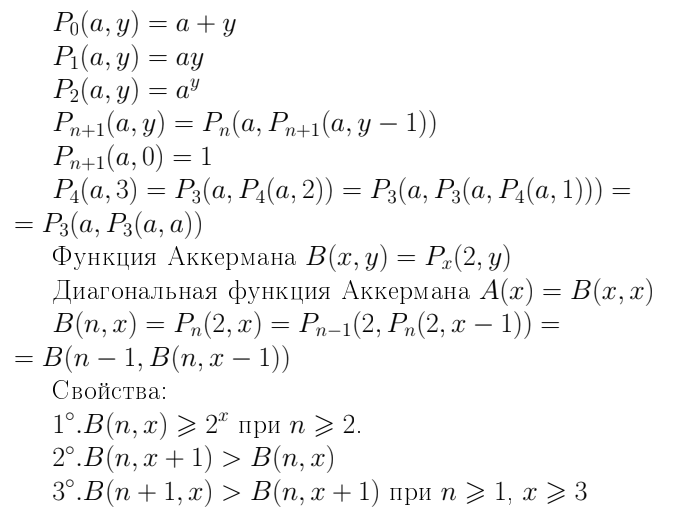
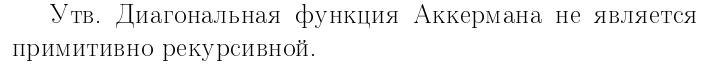
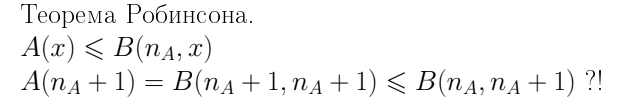
Исчисление предикатов не полно – к аксиомам ИП можно добавить другие аксиомы. В то же время к аксиомам ИВ нельзя добавить новых аксиом.

***Теория Алгоритмов***

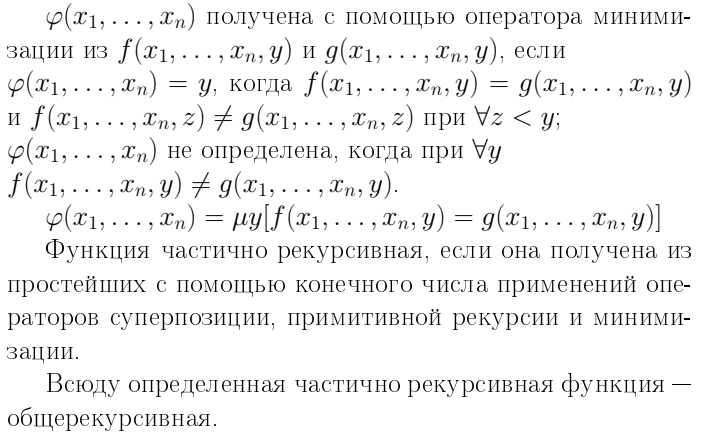
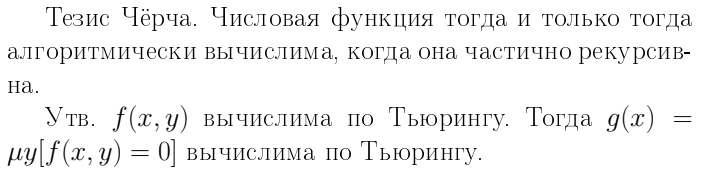
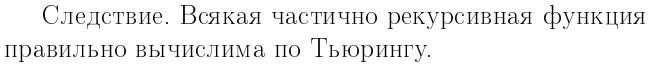
*Машина Тьюринга*

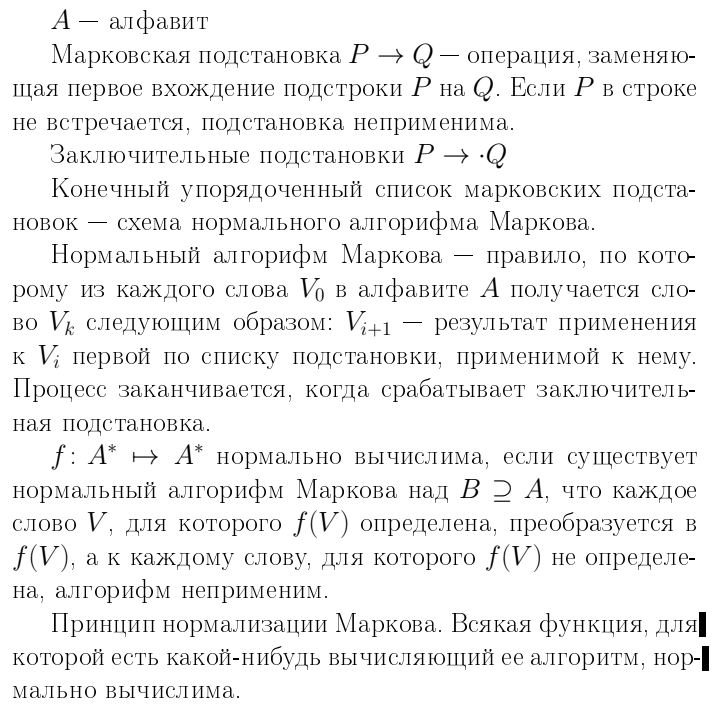
Множество машин Тьюринга счётно. Отсюда следует, что не все функции правильно вычислимы по Тьюрингу.

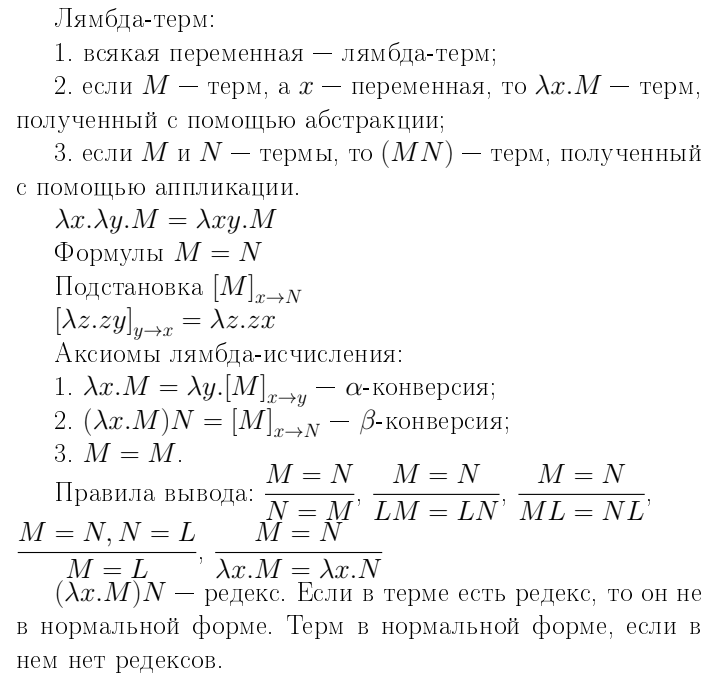
*Примитивно рекурсивные функции*

*Функция Аккермана*

*Частично рекурсивные функции*



*Нормальные алгорифмы Маркова*

*Лямбда-исчисление*

