

ОБ АЛГОРИТМЕ СИНТАКСИЧЕСКОГО АНАЛИЗА ЯЗЫКОВЫХ ТЕКСТОВ (ОБЩИЕ ПРИНЦИПЫ И НЕКОТОРЫЕ ИТОГИ)¹⁾

Алгоритм, рассматриваемый в настоящей заметке, представляет собой часть более сложной системы, назначение которой — автоматический синтаксический анализ текста. Пол синтаксическим анализом здесь понимается определение смысловых связей между объектами текста, то есть между словами в пределах простых предложений и между простыми предложениями в составе сложных.

Вся система анализа в целом исключает, помимо алгоритма синтаксического анализа и нескольких вспомогательных алгоритмов (отчасти технического характера), алгоритм морфологического анализа. Морфология с — к и м а н а л и з о м называется обработка отдельно взятых словоформ (см.стр. 51), в результате которой каждой словоформе ставится в соответствие ее и н ф о р м а т и я (см.стр. 52) — характеристика, отражаяшая в явной форме те свойства словоформы, которые необходимы для последующего синтаксического анализа. К началу синтаксического анализа весь текст оказывается представлением в виде последовательности информации о словоформах, так что алгоритм синтаксического анализа имеет дело не со словоформами, а только с соответствующими информационными.

Алгоритм морфологического анализа опубликован (со всеми необходящими пояснениями²⁾) и здесь рассматриваться не будет. Подробное описание алгоритма синтаксического анализа и сам алгоритм приводятся в статье автора

1) Описываемая работа выполнена по плану Института Языкоизучания АН СССР.

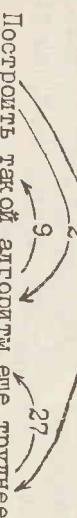
2) "Проблемы кибернетики", вып. 6, 1961, стр. 207—276.

"Об автоматическом синтаксическом анализе" Г.; в данной заметке очень кратко, в полуутилитарной форме, излагается основные принципы строения этого алгоритма и предварительные итоги работы над ним. Цели показать преимущества принятого подхода и примененных принципов не ставятся. Задача заметки - чисто констатирующая: охарактеризовать существующий алгоритм именно в том виде, какой он имеет в данный момент (со всеми его явными и неявными недостатками). Этот алгоритм отнюдь не претендует на единственность или хотя бы на оптимальность. Его следует рассматривать только как одно из возможных решений проблемы синтаксического анализа.

Не имея возможности уделить здесь специальное внимание тем исследованием, которые были использованы автором или которые содержат идеи, близкие к его собственным, мы ограничимся их простым упоминанием. Это исследование О.С.Кулагиной, Т.М.Молошной, Г.С.Пейтина и Л.Н.Засориной, В.Ингве, Э.Эттингера и его сотрудников, М.Шерга, И.Роудс, К.Харпера, Д.Лейса, М.Корбе и других.²⁾

1. Для представления результатов синтаксического анализа, то есть для изображения связей между словами и между предложениями, используется триплет одно от него не имеющее среще венное ино и доминантного (ОНД). Эти отношения бинарны; они антисимметричны, антисимметричны и антитранзитивны. Одни из членов отношения НД считается главным ("хозяином"), другой - зависимым ("слугой"). В простом предложении все слова должны быть зависимыми ("слугами"), кроме склоня-

мого (которое рассматривается как "вершина" предложения). В сложном предложении должны быть зависимыми все предложения, кроме главного. Каждое слово должно иметь только одного "хозяина" (другое слово), но может иметь сколько угодно "слуг"; каждое предложение может иметь "двух" "хозяев" (обязательно разного уровня: одного "хозяина" - предложение, а другого "хозяина" - слово в этом предложении) и также сколько угодно "слуг". Они изображаются (в содержательной записи) нумерованными стрелками, направленными от "хозяина" к "слуге". Например:



Построить такой алгоритм еще труднее

Можно сказать, что синтаксический анализ состоит в том, чтобы определенным образом расставить в тексте нумерованные стрелки.

Эзистическая задача - какая расстановка стрелок должна считаться правильной? - не ставится. Принимается, что человек (например, автор алгоритма) умеет правильно расставить стрелки в любом тексте (на заданном языке), то есть умеет определить связи между объектами текста. Требуется, чтобы алгоритм, используя known и набор сведений, расставлял стрелки так же, как это делает человек, в произвольном (потенциально бесконечном) тексте; при этом объем данных, которым снабжается алгоритм, должен быть достаточным мал по сравнению с объемом текстов, которые анализируются алгоритмом.

1) Предполагается опубликовать эту статью в одном из последующих выпусков "Проблемы кибернетики".
2) Одновременно, автор считает приятным долгом выражить свою искреннюю признательность всем тем, чьей работой над алгоритмом: В.В.Иванову, Л.Н.Юрланской, О.С.Кулагиной, А.А.Лапунову и многим другим, прочитавшим эту заметку в рукописи и сделавшим ряд замечаний.

- ции, принадлежащий множеству, избегающий ошибок).
3. 2-е объектное (присвоить букве индекс, сведение вычислений к сложениям).
4. 3-е объектное (перевод текста с английского на русский язык, сравнивать самолет с ракетой по скорости).
5. Определительное (обычная запись, вычислительный процесс, действовать машинально, чисто автоматически).
6. Указательное (этот человек, тех решений).
7. Притяжательное (орудие вычислителя, их компакта).
8. Кванторное (все данные, любая буква, некоторые процессы).
9. Объектно-предиктивное (такие таблицы, такой подход).
10. Порядковое (первое слово, шестая строка, XX век, 1953 год).
- II. Количественное (пять страниц, трем отделам, из ста восьми шагов, много способов, сколько текстов).
12. Агентивное (решено машиной, исполнение романса певицей, вычисляется алгоритмом, наше отставание, его полет).
13. Субстантивно-атtribутивное (отверстие диаметром 6 мм, стол высотой 2 м, такого рода утверждение).
14. Партиципативное (блок устройства, элемент множества).
15. Общегенетичное (лист бумаги, пример алгоритма, понятие алфавита, преимущество метода).
16. Обстоятельственное (находится позади барьера, квадрат слова, пишуре записана на ленте, поддается для реализации, однако на- яснялось).
17. Субъектно-определительное (он вернулся усталым, учел стариком).
18. Объектно-предиктивное (наши его устали).
19. Апосиативное (угол ABC, фигура Y(X), часть Г).

20. Сравнительное (сильнее первого мотора, более низкий, чем стержень C_2).
21. Элективное (каждый из разрядов, две из колонок, многие из первых трех).
22. 1-е присвязочное (будет полным, этот четырехугольник есть квадрат, являющееся доста- точным).
23. 2-е присвязочное (быть трех типов, могут быть следующего рода).
24. 1-е вспомогательное, или служебное (более четкий, самые полные, не полутил, видели бы).
25. 2-е вспомогательное (сорок три, стремиться к нулю, физика и математика).
26. 3-е вспомогательное, или определенное (без двига- теля, несмотря на отказ).
27. Ограничительное (хотя бы один, только числа, лишь законченные работы).
28. Однородное (операции и константы, целые или не целые числа, нумеруются, но не сливаются).
29. Квазидоридное (общая функциональная схема, обычного графического изображения).
30. Отсюзное (как выход, как для решения).
31. Сопоставительное (чем дальше продвигаемся, тем яснее видим).
- Примеченный набор ОНД не является окончательным ни в смысле состава, ни в смысле названий самих ОНД и их последовательности (в известной мере отражавшей внутренние связи между ними).
- П. Несобходимо отметить, что способ описания связей между объектами текста и способом изображения связей – это вещи совершенно различные (хотя и связанные). Тот факт, что для рассматриваемого алгоритма принято представление связей между синтаксической структуру с помощью "ветвями" и с "вершиной" в скобках, еще не обуслав-

левает единственного подхода к обнаружению синтаксической структуры. И наоборот, принятый в данном алгоритме способ обнаружения синтаксической структуры не связан необходимым образом с представлением этой структуры посредством ОНЦ. Так, например, не внося принципиальных поправок в существующий алгоритм, можно было бы с помощью небольших, преимущественно технических, изменений сделать так, чтобы обнаруженная синтаксическая структура изображалась совсем другим ОНЦ или даже вообще как-нибудь иначе (например, с помощью скобок).

Что происходит в процессе анализа? С помощью определенной последовательности операций (в данной работе — это "собственно алгоритм" см. пункт X) текст разбивается на определенные части, отсекаемые селениами (в данной работе единицы анализа — это синтагмы и другие содержательные сочетания, см. пункт IX); единицы анализа собраны в особом списке (см. пункт IX), где им присвоены связи (в данной работе это указания о постоянстве нумерованных стрелок). Таким образом, следует различать три вещи: метод "разрезания" текста на части, то есть способ сведения текста к единицам анализа; выбор единиц анализа, в терминах которых представляется текст; способ представления результатов анализа, реализованный в виде указаний о переработке информации, записываемых единицам анализа. Использованным в рассматриваемом алгоритме единицам анализа (например, синтагмам) можно было бы вместо данных нумерованных стрелок присвоить другие стрелки или вообще не стрелки, а правила постановки скобок; с другой стороны, те же самые ОНЦ могли бы быть присвоены другим единицам анализа и т.д. Поэтому: 1) методика анализа, 2) единицы анализа и 3) способ изображения связей должны рассматриваться и определяться отдельно и независимо друг от друга (разумеется, с учетом существующих между ними связей).

Ш. В анализируемом тексте различаются три типа отрезков: гипотетическая (психоная) словоформа (последовательность букв между двумя пробелами; знаки препинания также считаются исключением словоформами), гипотетическая серия (последовательность словоформ между двумя знаками препинания или союзами, перед которыми нет запятой) и гипотетическая фраза (последовательность словоформ между знаками препинаниями слов). В результате работы алгоритма эти гипотетические (исходные) объекты превращаются в окончательные, или приведенные: приведенная сера словоформа, приведенная фраза. "Приведенная словоформа" — это обобщенное название для всех лексических единиц (слов-лексем и несвободных сочетаний — эквивалентов слов). "Приведенным сегментам" называются высказывания с полной или частичной предикативностью, пределенная словоформа" — это обобщенное название для всех лексических единиц (слов-лексем и несвободных сочетаний — определительные (в том числе — причастные) обороты. Введение такой единицы, как приведенный сегмент, оказалось удобным для анализа в силу синонимии (взаимозаменимости) простых предложений и названных оборотов в пределах русского языка, а также во многих других языках (в частности, при переводе с одного языка на другой). "Приведенная фраза" есть аналог синтаксической единицы (то есть предложения — простого или сложного, но не являющегося частью другого предложения). Приведенная фраза — это максимальный отрезок текста, в пределах которого утилизируются синтаксические связи (данном алгоритмом).

Дадим примеры указанных отрезков.

В следующем списке:

| | | | | | | | | | |
|---------------|------------|----------------|----------|--------|----|--------|--------|----|----|
| 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | 10 |
| Н.И. Голубков | исследовал | еще | двадцать | шесть | | | | | |
| 11 | 12 | 13 | 14 | 15 | 16 | 17 | 18 | 19 | |
| видов, | так | как | его | первый | и | второй | следи- | | |
| 20 | 21 | 22 | 23 | 24 | 25 | 26 | 27 | 28 | |
| дели | результаты | представленные | на | рис. | 5 | | | | |

а. 27 гипотетических словоформ (перенумерованы сверху), 4 гипотетических сегмента (римские цифры сверху и разделены знаком " | ")

и 4 гипотетических фразы (разделены знаком " | ").

б. 17 приведенных словоформ (подчеркнуты так:),

3 приведенных сегмента (I – до т а к к а к , 2 – до п р е д с т а в л е н и е , 3 – до конца)

и 1 приведенная фраза (весь отрывок целиком).

Таким образом, строго различаются гипотетические, или исходные, объекты, "нагрубо" выделяемые в тексте (вспомогательными алгоритмами) и являющиеся как бы "сырым" (точнее, "полуфабрикатом") для алгоритма автоматического анализа, и окончательные, или приведенные, объекты, которые получаются в результате применения алгоритма к исходным объектам и являются его "продукцией".

Г. Необходимые сведения о текстовых объектах (то есть характеристики этих объектов) представляются в виде информации. Информация есть последовательность признаков (граф), принимающих определенные значения.

Поскольку инфоформа, используемая в рассматриваемом алгоритме, предназначена в основном для синтаксического анализа, большинство признаков, образующих эти информационные, являются синтаксическими различительными (дифференциальными) признаками словоформ и сегментов. Часть информации (несколько из составляющих инфоформации) называется фрагментом; фрагмент задается параметрами (двумя целочисленными) символов: названия (номера) граф – содержимое этих граф. Применение фрагментов обеспечивает "сколязящую" классификацию словоформ и сегментов (определенные объекты по одному фрагменту, то есть по одной группе признаков, могут входить в один класс, а по другому фрагменту – быть в разных классах).

Г. Весь процесс анализа проводится последовательно на нескольких уровнях. Сначала из отдельно взятых гипотетических словоформ, точнее – из информации к морфам, на которые эти словоформы разбиваются, выводится информация к словоформам; затем из информации к словоформам

(в пределах сегмента) выводится информация к гипотетическим сегментам; наконец, из информации к гипотетическим сегментам выводится синтаксическая структура фразы. Одновременно гипотетические объекты перерабатываются в окончательные (приведенные).

Соответственно, анализ подразделяется на **Морфологический** (разбор отдельных словоформ и получение информации к ним) и **синтаксический** (все остальное). Синтаксический анализ, в свою очередь, подразделяется на внутрисегментный (разбор отдельных гипотетических сегментов и получение информации к ним) и **межсегментный** (разбор всей фразы в целом).

Г. Гипотетические сегменты введены в качестве удобной промежуточной единицы потому, что в их пределах представляется более простым (чем в объеме всей фразы) описание синтаксико-смысловых связей между словоформами в терминах последовательностей классов словоформ. Во фразе связание по смыслу словоформ могут быть раздelenы различными вставными обработками, в том числе – цепями предложений, то есть линиями последовательностей классов словоформ; в пределах гипотетического фрагмента (последний ни однородных членов, ни вставных обработок и т.д.), очевидно, могут быть перечислены все возможные комбинации классов словоформ. В рассматриваемом алгоритме и была сделана именно такая попытка: для определенных (важных для анализа, что устанавливалось пошагово эмпирически) классов словоформ перечисляются все возможные в пределах гипотетического сегмента комбинации и при каждой комбинации указывается соответствующие ей списки связей. Разумеется, речь идет только о списке. Многие недостатки которой уже сейчас ясны автору.

Так как в пределах гипотетических сегментов многие связи между словоформами не могут быть установлены совсем или устанавливаются недостоверно, то в информации к сегменту применяются Ψ – признаки (указания о неустановленных, но предполагаемых связях) и ρ – признаки (указания о возможных срывах в установленных связях). Эти

признаки используются при межсегментном анализе, где объектами являются гипотетические сегменты, а также те словоформы, для которых при внутрисегментном анализе не были определены связи.

Ул. В ходе межсегментного анализа определяются отношения между гипотетическими сегментами, и те из них, которые являются "разорванными" частями одного и того же простого предложения (или обособленного оборота и т.д.), объединяются в окончательные (приведенные) сегменты. Одновременно застенчивается установление связей между словоформами.

Таким образом, разделение сложного предложения на окончательные части — это не начальный этап анализа, а его окончательный результат.

Ул. Особо надо отметить λ — признаки, которые выражаются на всех этапах анализа и сначала входят в информацию к сегментам, а оттуда — в информацию к фразе. λ — признаки — это указания о синтаксических двусмысленностях, которые не могут быть разрешены даже в простых фразах, без привлечения общего смысла текста (например, . . . решеньяimoto уравнения ля мнотих крих, ока — за вижуся сложни ми . . . ненсно, к че- му относится оказавшися : к урав- бени ий или к кризм). Таким образом, в задачу рассматриваемого алгоритма, помимо определения "правильной" синтаксической структуры фразы, входит выявление других возможных структур, то есть обнаружение и фиксирование синтаксических двусмысленностей.

К. Единицы синтаксического анализа (то есть термины, в которых анализируется текст) являются "содержательные сочетания". Важнейшие из них — это синтаксические соединения управляемого и управляемого, или схемы двумерных сочетаний "хозяин + служба" с одинаковой грамматической структурой. Кроме того, к содержащимся единицам принадлежат фразеологии, чеки и формы, являющиеся Формы, и лечение кон-

тексты омонимов и т.д. Для целей поиска все содержательные сочетания оформляются в виде шаблонов поисковых правил — конфигураций. Все конфигурации имеют одно и тоже строение, независимо от того, какие содержательные сочетания задаются ими.

Конфигурацию можно представлять себе как стандартный бланк, разделенный на 5 частей. Часть I содержит порядковый номер конфигурации. В части II записываются первый и второй член конфигурации, заходящие члены определенного содержательного сочетания. Часть III отведена под "спомогательную информацию" к содержательному сочетанию: называние поисковой операции и все ее параметры (место наполнения и пределы), а также номера дополнительных операторов ("дополнительные условия" и "действия", если не найден второй член конфигурации) (см. пункт 10). В части IV помещается "основная информация" к содержательному сочетанию: название стандартной операции, позволяющей переработку информации, и ее параметры (эта операция фиксирует тот факт, что в тексте обнаружено некое содержательное сочетание), а также номер оператора "дополни-

тельная переработка", часть V отведена под так называемую "переадресацию": здесь записываются номера конфигураций, к которым следует перейти после данной конфигурации в одном из трех возможных случаев (не найден первый член конфигурации; найден первый член, но не найден второй; найдены оба члена). См. также пункт II.

Х. Конфигурации собраны в таблицу соответствующей стандартной формы, не зависящей от языка, — в свободном "синтаксическом словаре". Отдельно от таблицы существует "собственно алгоритм" — инструкция по обращению с этим словарем. Содержательно, сущность этого алгоритма может быть приблизительно сформулирована так¹⁾. "Взяв некоторую конфигурацию (строку) из таблицы, иди в тексте объект по признакам, заданным в графе 2 этой строки

1) В этой формулировке допущено значительное отвлечение действительной картины.

таблицы конфигураций; затем посредством операции, указанной в графе 5 таблицы (с учетом параметров, указанных в графе 6), или второй объект по признакам, заданным в графе 4. В случае неудачи первого поиска обращайся к "переадресации" (соответствующая подграфа графа II таблицы конфигураций, в случае неудачи второго — к нестандартному оператору "Действия, если не найден второй член" (если этот оператор есть в данной конфигурации), а затем опять-таки к "переадресации". В случае удачи обоих поисков проверь выполнение "дополнительных условий" (если они есть), затем выполни стандартную и дополнительную переработку найденных объектов и, наконец, перейди к "переадресации", после чего применение данной конфигурации считается законченным".

В рассматриваемой системе анализа проводится последовательное различие между "собственно алгоритмом" и таблицами. В таблицах собраны языковые "константы" (сведения о конкретном языке, то есть его содержательные сочетания, записанные в стандартной форме конфигураций); "собственно алгоритм" представляет собой последовательность "приказов", образующих правила использования этих "констант". Таблицы конфигураций и работающий с ними "собственно алгоритм" соотносятся так же, как обычные алфавитные словари и правила отыскивания слов в таких словарях.

Поскольку "собственно алгоритм", как это видно из сказанного на стр. 14, ориентирован на работу с определенным местами в таблице стандартной формы (независимо от содержимого этих мест), то он годится для любого языка — при условии, что ему будут даны соответствующим образом заполненные таблицы конфигураций.

(Заметим, что недифференцированное употребление в работах по машинному переводу слова "алгоритм" и в смысле "вся система в целом", и в смысле "собственно алгоритм" фактически означает одинаково термины).

XI. Все языковые особенности, которые по тем или иным причинам не удалось записать в жесткой форме конфигураций, учитываются с помощью уже упомянутых "допол-

нительных операторов". Дополнительный оператор — это небольшой алгоритм (в "старом" смысле слова, то есть последовательность правил, в которой "приказы" перемещаны с "константами"), обрабатывающий некоторый класс конкретных языковых случаев. Дополнительные операторы используются наподобие библиотек подпрограмм, применяемых в программировании. Все они разбиты на три группы. Дополнительные операторы первой группы ("дополнительные условия") проверят выполнение дополнительных условий, которым должны удовлетворять члены некоторых конфигураций. Операторы второй группы ("дополнительные переработки") осуществляют все дополнительные переработки информации (помимо постановки нумерованной стрелки), которые требуются для фиксации обнаруженной связи. Операторы третьей группы ("действие, если не найдет второй член") выполняют переработки информации, обусловленные отсутствием в анализируемом отрезке второго члена конфигурации (имеется в виду случая, когда отсутствие какого-либо элемента дает некоторые сведения о синтаксической структуре отрезка).

Номера дополнительных операторов помечены в соответствующих графах конфигурации, и "собственно алгоритм" обращается к дополнительным операторам по этим номерам. Применение дополнительных операторов обеспечивает всей системе известную гибкость. Так как каждый дополнительный оператор может быть изменен, расширен или совсем опущен и это не затрагивает ни таблицу конфигураций, ни "собственно алгоритм", ни другие дополнительные операторы, то полученные ошибки и недочеты могут исправляться с помощью дополнительных операторов и т.д., когда таблица конфигураций уже заполнена и вносить в нее исправления нежелательно. С другой стороны, количество дополнительных операторов и их объем могут быть уменьшены посредством расширения таблицы конфигураций — горизонтального (добавления новых граф) и вертикального (добавления новых строк). Однако пока вопрос об оптимальном соотношении между объемом набора дополнительных

операторов и объемом таблицы (имеет место обратная зависимость) остается открытым.

XI. Для упрощения просмотра таблиц конфигураций применен метод "адресов". Суть дела в следующем: каждый объект на данном уровне анализа получает "адреса" — указания о месте, где он будет обрабатываться на следующем уровне. Так, при морфологическом анализе слова-формы в информации к ней записываются номера тех первых по порядку конфигураций внутрисегментного анализа, которыми должна обрабатываться эта информация; при внутрисегментном анализе для гипотетического сегмента определяются номера¹⁾ тех первых конфигураций межсегментного анализа, которым должен обрабатываться этот сегмент.

Таким образом, "адрес" информации — это номер строки в таблице конфигураций, где должна начаться обработка этой информации. В каждой строке таблицы указывается номер следующей по порядку строки, где обработка должна продолжаться.

Информации берутся последовательно одна за другой, при движении по фразе слева направо. Каждая информация является "сигнализатором" для одной или двух конфигураций, "адреса" (номера) которых записаны в ней. Конфигурации для обработки "сигнализатора" не отыскиваются в таблице, а выбираются из нее непосредственно по "адресам".

XII. "Собственно алгоритм" синтаксического анализа записывается с помощью набора стандартных алгоритмических операторов (САО). Из этих же САО построены нестандартные операторы, использованные в таблице конфигураций (см. пункт X).

В исходном наборе насчитывается около трех десятков САО. Этот набор можно рассматривать как систему

1) По некоторым соображениям (отчасти технического характера) эти номера оказалось целесообразнее записывать не в информации к гипотетическому сегменту, а в информации к тем словоформам, которые оставались необработанными в процессе внутрисегментного анализа.

комплексной логической машины, предназначенной для автоматического анализа текста. Существенно, что все САО построены из операторов О.С.Кулакиной¹⁾, и, следовательно, легко сводимы к ним.

XIII. Синтаксический анализ организован циклически. При внутрисегментном анализе каждый гипотетический сегмент обрабатывается пять раз (сначала выявляются более очевидные связи, затем — на базе уже выявленного — менее очевидные и т.д.); соответственно, таблица конфигураций для внутрисегментного анализа разбита на пять разделов (пять групп конфигураций). Для межсегментного анализа также предполагается пять циклов (то есть пять повторных просмотров всей фразы целиком).

Х. "Собственно алгоритм" и строение таблицы конфигураций не зависят от конкретного языка, и поэтому их можно считать общей схемой алгоритмов синтаксического анализа (аналогично общей схеме алгоритмов морфологического анализа²⁾). При переходе от языка к языку меняется только "заполнение" таблицы конфигураций и нестандартные операторы, форма же таблицы и "собственно алгоритм" остаются неизменными.

Укажем некоторые количественные характеристики алгоритма синтаксического анализа:

а. "Собственно алгоритм" состоит из 67 стандартных операторов ("оператор употреблений"); при программной имплементации на трехадресных ЭВМ это эквивалентно (очень применительно!) программе, насчитывающей около 500 строк.

б. Таблица конфигураций внутрисегментного анализа ("заполненная" для русского языка, с преимущественной ориентацией на научно-технический текст) имеет 263 строки. Каждая строка при двоичном кодировании требует около 200 битов (двоячных единиц информации).

1) "Проблемы кибернетики", 1959, вып.2, стр.289-302.
2) "Проблемы кибернетики", 1961, вып.6, стр.207-276.

В. Общее число дополнительных операторов (расчитанное также на русский научно-технический текст) - около

250. Длина дополнительных операторов колеблется от одного до пятидесяти САО; средняя длина дополнительного оператора 4-5 САО. По очень грубой оценке, общий объем программ, реализующих все дополнительные операторы, должен быть около 12 000 приказов (на трехадресной ЭВМ).

В эти подсчеты не включены конфигурации межсегментного анализа (ориентировано, около двухсот) и соответствующие дополнительные операторы, а также вспомогательные алгоритмы (см.стр. 45), поскольку работа над ними еще не окончена.

В заключение отметим те недостатки алгоритма, которые ясны уже сейчас и устранение которых связано с выполнением отдельных самостоятельных исследований. Эти недостатки можно разбить на три группы:

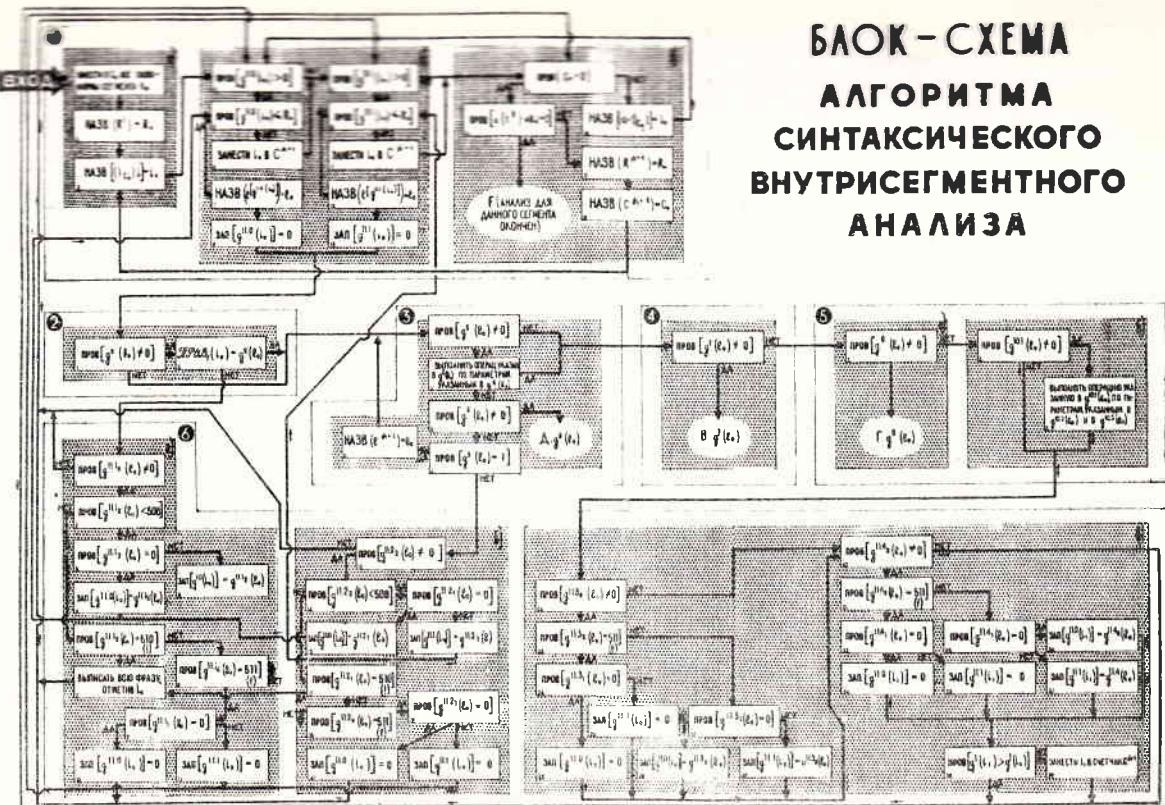
а. Диагностические - недолгота таблиц конфигураций (учтены не все содержательные сочетания русского языка, не все допустимые комбинации классов слов в тексте и т.д.).

б. Недостатки в самом поиске - отсутствие четкого разделения особенностей языка и особенностей алгоритмической техники (отсутствует составление отдельно от конфигураций перечни содержательных сочетаний, которые обращались бы в таблицу конфигураций по точно сформулированным правилам).

в. Технические - наличие большого числа нестандартных операторов, абсолютное разделение анализа на внутрисегментный и межсегментный, использование повторных циклов обработки и ряд других.

Детальное выяснение путей усовершенствования рассматриваемого алгоритма связано с его длительной практической и теоретической проверкой, в особенности - с применением разработанной общей формы алгоритма к более широкому перечню "содержательных сочетаний" русского языка и к другим языкам.

БЛОК-СХЕМА АЛГОРИТМА СИНТАКСИЧЕСКОГО ВНУТРИСЕГМЕНТНОГО АНАЛИЗА



| СИГНАЛИЗАТОР | КОНФИГУРАЦИЯ | | | | | | | | ИНФОРМАЦИЯ К КОНФИГУРАЦИИ | | | | | | | | | | ПРИМЕРЫ | |
|--|------------------------------|----|--------------------------------|-----|-----------------|----|----|-----|---------------------------|-----|----|----|-----------------------|----|------------------|----|-----|-----|------------------|---|
| | ПЕРВЫЙ ПРИЧИНОЙ ИЗМЕНЕНИЯ | | ВТОРОЙ ПРИЧИНОЙ ЧИСЛОВЫХ КОДОВ | | ВСПОМОГАТЕЛЬНЫЕ | | | | ОСНОВНАЯ | | | | СТАНДАРТНАЯ ЗАПИСЬ | | ПЕРЕДАЧА СИГНАЛА | | | | | |
| | 21 | 22 | 4.1 | 4.2 | 81 | 82 | 83 | 84 | 85 | 86 | 87 | 88 | 89 | 90 | 91 | 92 | 93 | 94 | | |
| | 1 | 2 | 1 | 2 | 1 | 2 | 3 | 4 | 1 | 2 | 3 | 4 | 1 | 2 | 3 | 4 | 1 | 2 | 3 | 4 |
| Линейчатые пары из седьмого и восьмого битов основного адреса | 161 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 3 | 101 | 0 | 0 | 3 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 301 | 4.4 | 5000000000000000 | Самый большой размер. |
| Все пары из седьмого и восьмого битов основного адреса (из конфигурации 139, 140, 152, 153 адрес) | 162 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 3 | 32 | 101 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 301 | 4.4 | 5000000000000000 | очень быстро приближалась к верху |
| Линейчатые пары из седьмого и восьмого битов основного адреса (из конфигурации 139, 140, 152, 153 адрес) | 163 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 3 | 101 | 14 | 0 | 3 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 301 | 4.4 | 5000000000000000 | небольшие зазоры |
| Линейчатые пары из седьмого и восьмого битов основного адреса (из конфигурации 139, 140, 152, 153 адрес) | 164 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 3 | 101 | 0 | 0 | 3 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 301 | 4.4 | 5000000000000000 | небольшие зазоры |
| Линейчатые пары из седьмого и восьмого битов основного адреса (из конфигурации 139, 140, 152, 153 адрес) | 165 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 3 | 31 | 101 | 102 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 301 | 4.4 | 5000000000000000 | небольшие зазоры |
| Словоформы способные управлять только адресом, но не другими подлежащими, принадлежащими к одному и тому же адресу | 166 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 3 | 0 | 0 | 0 | 2 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 301 | 4.4 | 5000000000000000 | сменен достаточно сильно |
| Словоформы способные управлять только адресом, но не другими подлежащими, принадлежащими к одному и тому же адресу | 167 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 301 | 4.4 | 5000000000000000 | можно при этом сразу закинуть в часть наименование |
| Словоформы способные управлять только адресом, но не другими подлежащими, принадлежащими к одному и тому же адресу | 168 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 3 | 402 | 402 | 91 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 301 | 4.4 | 5000000000000000 | развиваясь в указанном направлении сильнее интенсивно |
| | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | множество A будет тогда присоединять только такие элементы. |

| | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | |
|---------------------------------|---------|-----|----|---|---|----|----|-----|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|--|
| Словоформы с основой | 132-43 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | Несколько словоформ с одинаковыми |
| Словоформы с основой | 133-403 | 402 | 0 | 1 | 0 | 12 | 12 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | Несколько словоформ с одинаковыми |
| Словоформы с основой | 134-400 | 91 | 0 | 0 | 0 | 12 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | Несколько словоформ с одинаковыми |
| Словоформы с основой | 135-413 | 0 | 1 | 0 | 0 | 12 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | Несколько словоформ с одинаковыми |
| Словоформы с основой | 136 | 0 | 0 | 0 | 0 | 32 | 0 | 0 | 0 | 2 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | Когда эти части будут взяты |
| Словоформы с основой | 137 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | Правила которой строго сформулированы и которым приписываются |
| Словоформы с основами век и год | 138 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 3 | 101 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | тогда для техники XVII века в только в 1957 году |
| Словоформы с основами времена | 139 | 402 | 91 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | производить все времена вычисления в горелка, прогревавшая два часа его ана |
| Словоформы с основами времена | 140 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 3 | 101 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | дано для этого имеются два отверстия вправо от рейки в взять таблицу целиком |
| Словоформы с основами времена | 141 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 3 | 101 | 0 | 0 | 2 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | тысяча шестидесяти пять миллионов двести девять | |

СЛОВОФОРМА ВСЕ,
ИЕ ВСЕ/ВСЕ
(из словаря основ, [адрес])

ВСЯМЫЕ ПРИЛАГАТЕЛЬНЫЕ
(из морфологического
анализа, [адрес])

ПРЕДЛОГИ
(из словаря основ, [адрес])

ПРЕДЛОГИ
(от конфигураций 119, 120,
[адрес])

СЛОВОФОРМЫ-ФОНДОМЫ
СУЩЕСТВИТЕЛЬНЫХ РИСОВАНИЙ
ИЗ СЛЕНДИКАВЫХ ОСНОВ-
ТИВ КОМПАКТА, ТЕХНИКИ КОТОР-
ХОВЫХ АНАЛИЗА, [адрес]

| | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | |
|-----|-----|---|---|---|---|----|-----|-----|-----|---|----|---|---|---|------------------|----|--------|---|----|-----------------|----|----|-----|------------------|-------|-------|---|---|---|-----|-------|
| 112 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 3 | 402 | 101 | 0 | 3 | 0 | 0 | 0 | НСК ₁ | Ли | 222656 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 111 | 12230 | 0 | | | | | | |
| 113 | 91 | 0 | 0 | 0 | 1 | 12 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | НСК ₁ | Ли | 222656 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 111 | 12230 | | | | | | |
| 114 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 3 | 402 | 0 | 0 | 1 | 10 | 0 | 0 | 0 | НСК ₁ | Ли | 222656 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 111 | 12230 | | | | | |
| 115 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 3 | 403 | 0 | 0 | 3 | 10 | 0 | 0 | 0 | НСК ₁ | Ли | 222656 | 0 | 19 | МП ₂ | Ли | 5 | 0 | 0 | 0 | 1 | / | 0 | 0 | | |
| 116 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 3 | 402 | 0 | 0 | 3 | 10 | 0 | 0 | 0 | НСК ₁ | Ли | 222656 | 0 | 0 | 0 | 23 | 26 | 0 | 3МП ₂ | Ли | 8 | 0 | 0 | 1 | 113 | 12230 |
| 117 | 404 | 7 | 0 | 0 | 1 | 3 | 101 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | НСК ₁ | Ли | 222656 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 118 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 3 | 402 | 0 | 0 | 3 | 0 | 0 | 0 | 0 | НСК ₁ | Ли | 222656 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 119 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 3 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | НСК ₁ | Ли | 24059 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 120 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 22 | 22 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | | |
| 121 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 3 | 402 | 0 | 0 | 3 | 0 | 0 | 0 | 0 | НСК ₁ | Ли | 252259 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 122 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 3 | 14 | 0 | 0 | 0 | 3 | 0 | 0 | 0 | НСК ₁ | Ли | 0230 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |

НАШИ ПОКА НИКЕМ НЕ РЕШЕННЫЕ ЗАДАЧИ!
НАШИ И ВАШИ УСПЕЛИ!

ВСЁ МЫ УРАВНЕНИЕ (1) ИМЕЕТ РЕШЕНИЕ

ВСЁ СВОЙСТВО 1, ВСЁ МНОЖЕСТВО 1
ВСЁ РЯДЫ 1, ВСЁ ЭТО ОЧЕНЬ ВАЖНО

ВСЁ СЛАДНЕЕ СТАНОВИТСЯ НАЖИМ 1
ВСЁ БОЛЕЕ ШИРОКИЕ ПОЛОСЫ

ВСЁ ВАЖНЕЕ ПРИ ТАКОМ ПОДАДЕ ОСОБЕННОСТИ, ВСЁ ЛЕГКО ВЫЧИСЛИМОЕ
ПРОСТЫМИ МЕТОДАМИ РАССТОЯНИЕ

РАССМАТРИВАЮТСЯ ТОЛЬКО ЦЕЛЫЕ ЧИСЛА!
ЭТО ПОЛНОЕ РЕШЕНИЕ 3 ТОЧКОВЫХ МЕТОДОВ.

ОПЕРАЦИИ С ЦЕЛЫМИ И С НЕЦЕЛЫМИ
ЧИСЛАМИ, В КРУПНЫЕ ПЛЕСТЬЮ ФЛАНКИ

ДЛЯ ПОЛУЧЕНИЯ 1 В МАТРИЦЕ 1, ЧЕРез НИ;
ПРИ ЭТОМ МЫ НАДЕМСЯ, ЧТО 1 К ПЕРВОМУ
ЧИСЛО 0 НЕ ПОДОДАЕТСЯ, ЧТО ЭТО ОТСЛОК АВ
НЕ ПОДАУТСЯ, ЕСТЬ ФУНДАМЕНТАЛЬНО РАЗ-
ЛИЧНЫЕ ФОРМЫ.

ДЛЯ СТАНКИ НА ВСТРЕЧУ 1 В ПРИЧИНЕ 1 АДРЕС.

НЕСМОТРЯ НА ИСКЛЮЧИТЕЛЬНО ВАЖНОЕ ДЛЯ
ДОСТИЖЕНИЯ ЦЕЛЯ ДАННЫЕ.

МНОГОЗНАЧНОЙ ЛОГИКИ 1 ОПЫТНЫЙ ФИЛОС.

СИГНАЛИЗATOR
ПОДАДЕ

КОНФИГУРАЦИЯ

ИНФОРМАЦИЯ К КОНФИГУРАЦИИ

ВСПОМОГАТЕЛЬНЫЙ

ОСНОВНАЯ

ПРИМЕРЫ

СЛОВОФОРМА ЭТО
(из словаря основ, [адрес])

ТИР
(из словаря основ, [адрес])

СОРТИРОВКА
ДЛЯ ВСЕХ СУЩЕСТВИТЕЛЬНЫХ
ПРИЛАГАТЕЛЬНЫХ (от
конфигураций 86, 100, 190,
[адрес])

ВСЯДНЫЕ СЛОВА
(из словаря основ, [адрес];
от конфигурации 1, [адрес])

СЛОВОФОРМА ВСЕГО
(из словаря основ, [адрес])

СЛОВОФОРМА С ОСНОВОЙ
ИСКАДЧИ-

| СИГНАЛИЗATOR | 2 | | 3 | | 4 | | 5 | | 6 | | 7 | | 8 | | 9 | | 10 | | 11 | | 12 | | 13 | | 14 | | | | | | | |
|--------------|-----|-----|-----|-----|----|----|-----|-----|-----|----|----|----|----|----|------------------|------------------|--------|------------------|------------------|----|----|----|-----|----|----|------|------|----|-----|---|---|---|
| | 21 | 22 | 4.1 | 4.2 | 51 | 52 | 53 | 54 | 55 | 56 | 57 | 58 | 59 | 60 | 61 | 62 | 63 | 64 | 65 | 66 | 67 | 68 | 69 | 70 | 71 | 72 | 73 | 74 | | | | |
| 123 | 9.1 | 14 | 0 | 0 | 1 | 3 | 101 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | НСК ₁ | Ли | 27060 | 3МП ₂ | Ли | 1 | 0 | 111 | 0 | 0 | 1 | / | 1 | / | | | |
| 124 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 3 | 402 | 0 | 0 | 3 | 0 | 0 | 0 | 0 | НСК ₁ | Ли | 272460 | 3МП ₂ | Ли | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 2230 | 0 | 0 | 0 | | | |
| 125 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 5 | 400 | 12 | 0 | 5 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | НСК ₁ | Ли | 028046 | 3МП ₂ | Ли | 22 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 2591 | 1 | / | / | | |
| 126 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 3 | 402 | 8.1 | 101 | 1 | 1 | 3 | 0 | 0 | 0 | НСК ₁ | Ли | 29046 | 3МП ₂ | Ли | 22 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 2591 | 1 | / | / | | |
| 127 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 3 | 401 | 412 | 12 | 2 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | НСК ₁ | Ли | 0303062 | 3МП ₂ | Ли | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 195 | / | | |
| 128 | 9.1 | 14 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | | | |
| 130 | 9.1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 3 | 101 | 101 | 0 | 2 | 0 | 3 | 0 | 0 | 0 | НСК ₁ | Ли | 03219 | 3МП ₂ | Ли | 5 | 0 | 149 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 131 | 401 | 402 | 0 | 1 | 0 | 12 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | НСК ₁ | Ли | 0108 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |

ЭТО КАК РАЗ ТОТ РЕЗУЛЬТАТ КОТОРОГО
МЫ ОЖИДАЛИ! ЭТО ПРЯМАЯ МАТРИЦА.

ЭТО ЛЕГКО ВЫЧИСЛИМАЯ ПО МЕТОДУ ВАСИЛЬЕВА
ВЕЛИЧИНА. ЭТО НАС НЕ ИНТЕРЕСУЕТ, ЭТО МЫ РАССМОТРИМ ПОЗНЕЕ.

РОВНО—ЭТО ЧЕТЫРЕХУГОЛЬНИК. ВЫПИНЫ—
ЭТО НЕРАВЕНСТВО.

ОБЪЕКТ НАШЕГО ИССЛЕДОВАНИЯ 1 ПОЛ
АДДИТИВНЫХ ИДЕАЛ 1, РЕЗУЛЬТАТ
СЧЕТА 1 РЕШЕНИЕ ЗАДАЧИ;

СТРЕМИТЬСЯ К УСПЕХУ 1 ЗНАЧИТ
ПРИГЛАШАТЬ ВСЕ ИСКУССТВА.

МЫ, ВПРОЧЕМ, ТАК НЕ ПОСТУПИМ...

ВОЗЬМЕМ ВСЕГО ДВЕ СТРОКИ. ПРИ
ЭТОМ ИСПОЛЬЗУЕТСЯ ВСЕГО НЕСКОЛЬКО
ИЗ ЭТИХ ПРАВИЛ. И ВСТО ПРИМЕНЕНО
ДЕЛЯТЬ ТАБЛИЦУ.

ВСЕ ДЕЛАМ ЗА ИСКЛЮЧЕНИЕМ КОНДИ-
САТОРА.

| | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | |
|--|----|---|---|---|---|---|--|------|------|-----|---|----|---|-----|------|------|---|---|---|--------|-------|
| | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | |
| СЛОВОФОРМА ЖЕ [из СЛОВАРЯ ОСНОВ АДРЕС: СЧИТАЕТСЯ НАРЕЧИЕМ И ИМЕ- ЕСТЬ ОНОЖИЧИВУЩАЯ ИНФОРМА- ЦИЯ ПРОТИВОК СОЗДА] | 36 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | ЧИСЛЕННОЕ НЕЧИСЛЕННОЕ РОДЫ ЕДИНСТВО ЧАСТЬ 3 400.401.402.1 1 001 | НКР | 1/11 | АДР | 0 | 0 | 0 | ЗАП | 1/11 | 0 | 0 | 0 | 1 | / 0 0 | |
| СЛОВОФОРМА ТАК [из СЛОВАРЯ ОСНОВ АДРЕС] | 37 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | ЧИСЛЕННОЕ НЕЧИСЛЕННОЕ РОДЫ ЕДИНСТВО ЧАСТЬ 3 401.402.0 1 1 0 0 | НКР | 1/11 | АДР | 0 | 0 | 0 | 2 0 | ЗАП | 1/11 | 0 | 0 | 0 | 1591 | / 0 0 |
| СЛОВОФОРМЫ СТОЛЬ, СТОЛЬ- КОМ [из СЛОВАРЯ ОСНОВ АДРЕС] | 38 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | ЧИСЛЕННОЕ НЕЧИСЛЕННОЕ РОДЫ ЕДИНСТВО ЧАСТЬ 3 101 0 0 3 4 0 0 | ПРОВ | 1/11 | АДР | 0 | 0 | 0 | 21 | ЗАП | 1/11 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 0 0 |
| СЛОВОФОРМА КОЛЬ [из СЛОВАРЯ ОСНОВ АДРЕС] | 39 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | ЧИСЛЕННОЕ НЕЧИСЛЕННОЕ РОДЫ ЕДИНСТВО ЧАСТЬ 3 32 10 0 0 0 4 0 | ПРОВ | 1/11 | АДР | 0 | 0 | 0 | 1 | ЗАП | 1/11 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 0 0 |
| СЛОВОФОРМА ИСКАСТЕСЬ [из СЛОВАРЯ ОСНОВ АДРЕС] | 40 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | ЧИСЛЕННОЕ НЕЧИСЛЕННОЕ РОДЫ ЕДИНСТВО ЧАСТЬ 3 12 12 0 0 0 0 0 | ПРОВ | 1/11 | АДР | 0 | 0 | 3 | 14 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 0 0 | |
| СЛОВОФОРМА ЕСЛИ [из СЛОВАРЯ ОСНОВ АДРЕС] | 41 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | ЧИСЛЕННОЕ НЕЧИСЛЕННОЕ РОДЫ ЕДИНСТВО ЧАСТЬ 3 12 0 0 0 0 0 0 | ПРОВ | 1/11 | АДР | 0 | 0 | 0 | 14 | СПЕР | 1/11 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 0 0 |
| СЛОВОФОРМА АДРЕС [из СЛОВАРЯ ОСНОВ АДРЕС] | 42 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | ЧИСЛЕННОЕ НЕЧИСЛЕННОЕ РОДЫ ЕДИНСТВО ЧАСТЬ 3 12 0 0 0 0 0 0 | ПРИВ | 1/11 | АДР | 0 | 0 | 0 | 14 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 0 0 | |
| СЛОВОФОРМА СТОЛЬ- КОМ [из СЛОВАРЯ ОСНОВ АДРЕС] | 43 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | ЧИСЛЕННОЕ НЕЧИСЛЕННОЕ РОДЫ ЕДИНСТВО ЧАСТЬ 3 3 6 12 0 3 6 0 0 0 | ПРОВ | 1/11 | АДР | 0 | 0 | 0 | 14 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 0 0 | |
| СЛОВОФОРМА КОЛЬ [из СЛОВАРЯ ОСНОВ АДРЕС] | 44 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | ЧИСЛЕННОЕ НЕЧИСЛЕННОЕ РОДЫ ЕДИНСТВО ЧАСТЬ 3 12 0 0 0 0 0 0 0 0 | ПРОВ | 1/11 | АДР | 0 | 10 | 4 | 13 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 0 0 | |
| СЛОВОФОРМА ЕСЛИ [из СЛОВАРЯ ОСНОВ АДРЕС] | 45 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | ЧИСЛЕННОЕ НЕЧИСЛЕННОЕ РОДЫ ЕДИНСТВО ЧАСТЬ 3 0 0 0 0 0 0 0 0 0 | ПРОВ | 1/11 | АДР | 0 | 0 | 0 | 2 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 48 0 | |
| СЛОВОФОРМА ИСКАСТЕСЬ [из СЛОВАРЯ ОСНОВ АДРЕС] | 46 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | ЧИСЛЕННОЕ НЕЧИСЛЕННОЕ РОДЫ ЕДИНСТВО ЧАСТЬ 3 12 0 0 0 0 0 0 0 0 | ПРОВ | 1/11 | АДР | 0 | 0 | 0 | 24 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 0 48 | |
| СЛОВОФОРМА ЕСЛИ [из СЛОВАРЯ ОСНОВ АДРЕС] | 47 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | ЧИСЛЕННОЕ НЕЧИСЛЕННОЕ РОДЫ ЕДИНСТВО ЧАСТЬ 3 12 0 0 0 0 0 0 0 0 | ПРИВ | 1/11 | АДР | 0 | 11 | 0 | 6 | СПЕР | 1/11 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 0 0 |
| СЛОВОСЧЕТАНИЯ ТАК, КАК [от Конкрим 41] ИЛИ СКОРО [от Конкрим 45], ЧТО КАСАЕТСЯ СЛОВОСЧЕТАНИЯ [от Конкрим 44]. СЛОВОФОРМА ЕСЛИ [от Конкрим 47]. СЛОВО- ФОРМА КОЛЬ, ПОСКОЛЬКУ [из СЛОВАРЯ ОСНОВ АДРЕС] | 48 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | ЧИСЛЕННОЕ НЕЧИСЛЕННОЕ РОДЫ ЕДИНСТВО ЧАСТЬ 3 400.12 0 3 1 0 0 | НКР | 1/11 | АДР | 9 | 12 | 0 | 25 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 0 0 | |
| СЛОВОФОРМА ТАКЖЕ [из СЛОВАРЯ ОСНОВ АДРЕС] | 49 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | ЧИСЛЕННОЕ НЕЧИСЛЕННОЕ РОДЫ ЕДИНСТВО ЧАСТЬ 3 12 0 0 0 0 0 0 0 0 | ПРИВ | 1/11 | АДР | 0 | 0 | 0 | 14 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 0 50 | |
| СЛОВОФОРМА ГИТОМУ [из СЛОВАРЯ ОСНОВ АДРЕС] | 50 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | ЧИСЛЕННОЕ НЕЧИСЛЕННОЕ РОДЫ ЕДИНСТВО ЧАСТЬ 3 12 0 0 0 0 0 0 0 0 | ПРОВ | 1/11 | АДР | 0 | 0 | 0 | 26 | СА | 1/11 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 0 0 |
| СЛОВОФОРМА ГИТОМУ [из СЛОВАРЯ ОСНОВ АДРЕС] | 51 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | ЧИСЛЕННОЕ НЕЧИСЛЕННОЕ РОДЫ ЕДИНСТВО ЧАСТЬ 3 12 0 0 0 0 0 0 0 0 | ПРОВ | 1/11 | АДР | 0 | 0 | 0 | 2 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 0 0 | |
| СЛОВОФОРМА ГИТОМУ [из СЛОВАРЯ ОСНОВ АДРЕС] | 52 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | ЧИСЛЕННОЕ НЕЧИСЛЕННОЕ РОДЫ ЕДИНСТВО ЧАСТЬ 3 12 0 0 0 0 0 0 0 0 | ПРОВ | 1/11 | АДР | 0 | 0 | 0 | 27 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 0 0 | |

| | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | |
|--|----|----|---|---|---|---|-----|-----|-----|-----|----|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|
| СЛОВОФОРМА ТО (из словаря основ, I адрес) | 68 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 3 | 102 | 12 | 0 | 0 | 2 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | |
| СЛОВОФОРМА ТИ (из словаря основ, I адрес) | 69 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 3 | 102 | 12 | 0 | 0 | 2 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | |
| СЛОВОФОРМА ТИ (из словаря основ, I адрес) | 70 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 12 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| СЛОВОФОРМА ТО (из словаря основ, I адрес) | 71 | 91 | 0 | 0 | 0 | 1 | 401 | 411 | 412 | 12 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| СЛОВОФОРМА ТИ (из словаря основ, I адрес) | 72 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 3 | 400 | 12 | 0 | 3 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| СЛОВОФОРМА ТИ (из словаря основ, I адрес) | 73 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 12 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| СЛОВОФОРМА ТИ (из словаря основ, I адрес) | 74 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 12 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| СЛОВОФОРМА ТИ (из словаря основ, I адрес) | 75 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| СЛОВОФОРМА ТИ (из словаря основ, I адрес) | 76 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 12 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| СЛОВОФОРМА ТИ (из словаря основ, I адрес) | 77 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 101 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| СЛОВОФОРМА ТИ (из словаря основ, I адрес) | 78 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 3 | 401 | 0 | 2 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| СЛОВОФОРМЫ СОСНОВОЙ САМ- (из словаря основ, I адрес) | 79 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 3 | 101 | 0 | 0 | 3 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| СЛОВОФОРМА БОЛЕЕ (из словаря основ, I адрес) | 80 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 3 | 401 | 402 | 12 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| СЛОВОФОРМА МЕНЕЕ (из словаря основ, I адрес) | 81 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 403 | 12 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| СЛОВОФОРМЫ НАИБОЛЕЕ + НАИМЕНЕЕ (из словаря основ, I адрес) | 82 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 3 | 101 | 0 | 0 | 3 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| СЛОВОФОРМЫ НАИБОЛЕЕ + НАИМЕНЕЕ (из словаря основ, I адрес) | 83 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 3 | 402 | 101 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| СЛОВОФОРМЫ НАИБОЛЕЕ + НАИМЕНЕЕ (из словаря основ, I адрес) | 84 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 402 | 12 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| СЛОВОФОРМЫ НАИБОЛЕЕ + НАИМЕНЕЕ (из словаря основ, I адрес) | 85 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 3 | 101 | 0 | 0 | 3 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |

КАК МОЖНО ВЫШЕ ? КАК МОЖНО
БОЛЕЕ ЧИСТЫЙ КЛАЙН, КОТОРЫЙ.

КАК . ТАК И
ПЕРЕД ТЕМ КАК ПЕРЕЙТИ ПОСЛЕ ТОГО КАК
МЫ РАССМОТРИМ И ВТОРОЕ ЧИСТОВОЕ.

ЧТО ЕСТЬ СИСТЕМУ КОМАДА.

ОНА ВРАЩАЕТ КНИГУ, ТО ТЕРЯЕТ ВЗАИМНОЕ
ДЕЙСТВИЕ, ТО ВЫШЕ, ТО НИЖЕ НУЛЯ.

ИЛИ ОДИН ЧЕРТЕЖ.

ДО САМОМУ МЕСТА В МИЛЛИМЕТРЫ.

МЫ НЕ ВИДИМ ? НЕ НА ДАННОМ
ОТРЕЗКЕ ? НЕ ВСЕЙ ПУТЬ.

И РАССМОТРИМ ЖЕ ВЫШЕ ВТОРУЮ ЗАДАЧУ
ВОДОДОДАДОВОГО КАНАЛА И МАССОВОГО КАНАЛА.

ВОДОДОДАДОВОГО КАНАЛА И МАССОВОГО КАНАЛА.

САМЫЙ ПОЛНЫЙ «САМОМУ ЧИСТОМУ»

ВОЗВРАЩЕНИЕ В САМОМ ДЕЛЕ, ТАНДЕМ ЧИСЛО ?
НА САМОМ ДЕЛЕ ЭТОГО НЕ ПОЛУЧИТСЯ.

НАМ ДОСТАТОЧЕН БОЛЕЕ ИЛИ МЕНЕЕ
ЧИСТЫЙ РАСТВОР.

БОЛЕЕ ВАЖНЫЕ И МЕНЕЕ ЦЕЛЬНЫЕ.

СКАЗКИ БОЛЕЕ АВХ ТОЧЕК И АЛЯ
ЭТОГО НУЖНО НЕ МЕНЕЕ ШЕСТИ ГРУПП.

ЭТО БОЛЕЕ ЧЕМ ВАЖНЫЙ РЕЗУЛЬТАТ.
ИМЕЕТ НЕ МЕНЕЕ ЧЕМ ШЕСТЬ МЕСТ.

ПОЛУЧИМ ТОГДА НЕ БОЛЕЕ, ЧЕМ ОДНО.

НАИБОЛЕЕ ШАРОКИЙ И НАИМЕНЕЕ
ЧИСТЫЙ.

| | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | |
|---|-----|-----|----|---|---|---|---|-----|-----|-----|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|
| СЛОВОФОРМА В ТРЕТЬЕМ МЕСЯЦЕ (от конфигурации 253-256, II адрес) | 255 | 7 | 0 | 1 | 0 | 1 | 3 | 402 | 93 | 14 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | |
| СЛОВОФОРМА В ТРЕТЬЕМ МЕСЯЦЕ (от конфигурации 253-256, II адрес) | 256 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 3 | 402 | 102 | 93 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | |
| СЛОВОФОРМА В ТРЕТЬЕМ МЕСЯЦЕ (от конфигурации 253-256, II адрес) | 257 | 7 | 0 | 1 | 0 | 0 | 3 | 402 | 91 | 14 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | |
| СЛОВОФОРМА В ТРЕТЬЕМ МЕСЯЦЕ (от конфигурации 253-256, II адрес) | 258 | 401 | 20 | 0 | 1 | 1 | 3 | 402 | 91 | 14 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | |
| СЛОВОФОРМА В ТРЕТЬЕМ МЕСЯЦЕ (от конфигурации 253-256, II адрес) | 259 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 3 | 402 | 91 | 14 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | |
| СЛОВОФОРМА В ТРЕТЬЕМ МЕСЯЦЕ (от конфигурации 253-256, II адрес) | 260 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 3 | 402 | 102 | 91 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | |
| ПРЕДЛОГ (от конфигурации 216, II адрес) | 261 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 3 | 101 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| СЛОВОФОРМЫ СОСНОВАМИ ТИПА «МАЛЛОН» + «МУЛАМ» (от конфигурации 141, II адрес) | 262 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| СЛОВОФОРМЫ СОСНОВАМИ ТИПА «МАЛЛОН» + «МУЛАМ» (от конфигурации 141, II адрес) | 263 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 3 | 401 | 402 | 101 | 1 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |

ПРИ ЭТОМ СОСТОЯТСЯ ТОЛЬКО ПОСЛЕДОВАТЕЛЬНОСТЬ A₁ И B₁. ЛИЧНО
МЫ ВИДИМ ФИРМЫ f(x) И g(x)...

АВЛЯЮТСЯ ОБА КОРНЯ НА АВА
ИЛИ НЕТ.

ЕЩЕ БОЛЕЕ ВАЖЕН ПРИНЦИП ПОДГОРЯНИЯ
ДЛЯ КОНКРЕТНОЙ МАШИНЫ.

МУЖИ СРЕДСТВА О ПОРОГАХ ДЛЯ
ВСИХ ДАННЫХ ПО АДРЕСАМ.

ОПЕРАЦИИ ПОДДОБЛЯЮТСЯ
ДО ТРЕХ КОМАД... ПРОГРАММИРОВАНИЕ НА МАШИНЕ - УРАМ...

К ТРИДЦАТИ ДВУМ ТЫСЯЧАМ ТОМОВ...

| СИГНАЛИЗАТОР | КОД ПОЛУЧИТЕЛЯ | КОНФИГУРАЦИЯ | | | | | | | | | | ИНФОРМАЦИЯ К КОНФИГУРАЦИИ | | | | | | | | | | ПРИМЕРЫ | | | | | | | | |
|--|-------------------|---|---|---|----|-----|---|-----|-----|-----|----|---------------------------|---|-----|------------------|-------------------------------|-------------------------------|-----|----|-----|------------------|-------------------------------|-------------------------------|-----|-----|------|---|---|---|---|
| | | 2 | | 3 | | 4 | | 5 | | 6 | | 7 | | 8 | | 9 | | 10 | | 11 | | 12 | | | | | | | | |
| | | ПЕРВЫЙ ПРИЧАСТИЕМЫЙ ЧЛЕН КОНФИГУРЫ ¹ | | ВТОРОЙ ПРИЧАСТИЕМЫЙ ЧЛЕН КОНФИГУРЫ ² | | 4.1 | | 4.2 | | 5.1 | | 5.2 | | 6.1 | | 6.2 | | 7.1 | | 7.2 | | 8.1 | | 8.2 | | | | | | |
| | | 1 | 2 | 1 | 2 | 3 | 4 | 1 | 2 | 3 | 4 | 1 | 2 | 3 | 4 | 1 | 2 | 3 | 4 | 1 | 2 | 3 | 4 | 1 | 2 | 3 | | | | |
| КИФИНИТИВЫ И АБСОРИБИ- ЧАСТИЯ (от конфигураций 92, 127, 156, II адрес) | | 195 | 7 | 90 | 10 | 1 | 3 | 402 | 902 | 91 | 1 | 1 | 0 | 0 | ИСК ₂ | Л ¹ И ² | 47 | 58 | 0 | 75 | ЗАП ₃ | Л ¹ Л ² | 2 | 1 | 198 | 0 | 0 | 0 | 1 | |
| КИФИНИТИВЫ И АБСОРИБИ- ЧАСТИЯ (от конфигураций 92, 127, 156, II адрес) | | 196 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 3 | 402 | 91 | 14 | 1 | 1 | 1 | 0 | ИСК ₂ | Л ¹ И ² | 59 | 0 | 85 | ЗАП ₃ | Л ¹ Л ² | 2 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | |
| КИФИНИТИВЫ И АБСОРИБИ- ЧАСТИЯ (от конфигураций 92, 127, 156, II адрес) | | 197 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 3 | 402 | 91 | 14 | 1 | 1 | 0 | ИСК ₂ | Л ¹ И ² | 84 | 10 | 85 | ЗАП ₃ | Л ¹ Л ² | 2 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | |
| КИФИНИТИВЫ И АБСОРИБИ- ЧАСТИЯ (от конфигураций 92, 127, 156, II адрес) | | 198 | 7 | 0 | 1 | 0 | 1 | 3 | 402 | 902 | 91 | 1 | 1 | 0 | 0 | ИСК ₂ | Л ¹ И ² | 47 | 58 | 0 | 75 | ЗАП ₃ | Л ¹ Л ² | 2 | 1 | 2010 | 0 | 0 | 0 | 1 |
| КИФИНИТИВЫ И АБСОРИБИ- ЧАСТИЯ (от конфигураций 92, 127, 156, II адрес) | | 199 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 3 | 402 | 91 | 14 | 1 | 0 | 0 | 0 | ИСК ₂ | Л ¹ И ² | 59 | 0 | 75 | ЗАП ₃ | Л ¹ Л ² | 2 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | |
| КИФИНИТИВЫ И АБСОРИБИ- ЧАСТИЯ (от конфигураций 92, 127, 156, II адрес) | | 200 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 3 | 402 | 91 | 14 | 1 | 1 | 0 | ИСК ₂ | Л ¹ И ² | 84 | 10 | 75 | ЗАП ₃ | Л ¹ Л ² | 2 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | |
| НЕСТОРОННИЕ ПРИЛА- ГАТЕЛЬНЫЕ (от конфигу- раций 198, II адрес) | | 201 | 7 | 0 | 1 | 0 | 1 | 3 | 402 | 91 | 14 | 1 | 1 | 0 | 0 | ИСК ₂ | Л ¹ И ² | 59 | 0 | 76 | ЗАП ₃ | Л ¹ Л ² | 2 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | |
| НЕСТОРОННИЕ ПРИЛА- ГАТЕЛЬНЫЕ (от конфигу- раций 198, II адрес) | | 202 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 3 | 402 | 91 | 14 | 1 | 1 | 0 | ИСК ₂ | Л ¹ И ² | 84 | 10 | 76 | ЗАП ₃ | Л ¹ Л ² | 2 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | |
| НЕСТОРОННИЕ ПРИЛА- ГАТЕЛЬНЫЕ (от конфигу- раций 198, II адрес) | | 203 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 3 | 101 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | ИСК ₂ | Л ¹ И ² | 21 | 24 | 54 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | | | |

| СИГНАЛИЗАТОР | КОД ПОЛУЧИТЕЛЯ | КОНФИГУРАЦИЯ | | | | | | | | | | ИНФОРМАЦИЯ К КОНФИГУРАЦИИ | | | | | | | | | | ПРИМЕРЫ | | | | | | | | |
|---|-------------------|---|---|---|---|-----|---|-----|-----|-----|-----|---------------------------|---|-----|---|------------------|-------------------------------|-----|----|-----|------------------|-------------------------------|----|-----|-----|---|---|-----|---|---|
| | | 2 | | 3 | | 4 | | 5 | | 6 | | 7 | | 8 | | 9 | | 10 | | 11 | | 12 | | | | | | | | |
| | | ПЕРВЫЙ ПРИЧАСТИЕМЫЙ ЧЛЕН КОНФИГУРЫ ¹ | | ВТОРОЙ ПРИЧАСТИЕМЫЙ ЧЛЕН КОНФИГУРЫ ² | | 4.1 | | 4.2 | | 5.1 | | 5.2 | | 6.1 | | 6.2 | | 7.1 | | 7.2 | | 8.1 | | 8.2 | | | | | | |
| | | 1 | 2 | 1 | 2 | 3 | 4 | 1 | 2 | 3 | 4 | 1 | 2 | 3 | 4 | 1 | 2 | 3 | 4 | 1 | 2 | 3 | 4 | 1 | 2 | 3 | | | | |
| ПРИЧАСТИЕМЫ, ОПОНИ- МОВНЫЕ С ПРИЧАСТИМИ (из списка основ, II адрес) | | 231 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 3 | 402 | 81 | 0 | 3 | 1 | 3 | 0 | ИСК ₂ | Л ¹ И ² | 68 | 47 | 94 | ЗАП ₃ | Л ¹ Л ² | 22 | 0 | 0 | 0 | 1 | 259 | 1 | |
| ПРИЧАСТИЕМЫ, ОПОНИ- МОВНЫЕ С ПРИЧАСТИМИ (из списка основ, II адрес) | | 232 | 3 | 0 | 1 | 8 | 0 | 0 | 14 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | ИСК ₂ | Л ¹ И ² | 0 | 0 | 19 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| КРУГЛЫЕ ПРИЧАСТИЯ СРЕД- НЕГО РОДА (от конфигу- раций 94, 105, II адрес) | | 233 | 6 | 90 | 7 | 1 | 1 | 3 | 402 | 91 | 101 | 1 | 1 | 0 | 0 | ИСК ₂ | Л ¹ И ² | 0 | 0 | 82 | ЗАП ₃ | Л ¹ Л ² | 1 | 1 | 259 | 0 | 0 | 0 | 1 | |
| СУЩЕСТВИТЕЛЬНЫЕ, СПО- СОБНЫЕ УПРАВЛЯТЬ СУ- ЩЕСТВИТЕЛЬНЫМИ В РОДИТЕЛЬСКОЙ ПАДЕЖЕ (из списка основ, из модифицированного ана- лиза и от конфигурации 198, I адрес) | | 234 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 3 | 402 | 91 | 101 | 1 | 1 | 0 | 0 | ИСК ₂ | Л ¹ И ² | 0 | 0 | 82 | ЗАП ₃ | Л ¹ Л ² | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 259 | 0 | |
| СЛОВОФОРМЫ НЕТ (от конфигурации 93, I адрес) | | 235 | 3 | 7 | 1 | 1 | 0 | 3 | 402 | 91 | 101 | 1 | 1 | 0 | 0 | ИСК ₂ | Л ¹ И ² | 69 | 49 | 12 | ЗАП ₃ | Л ¹ Л ² | 2 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | |
| СЛОВОФОРМЫ НЕТ (от конфигурации 93, I адрес) | | 236 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 3 | 402 | 91 | 14 | 1 | 1 | 0 | 0 | ИСК ₂ | Л ¹ И ² | 0 | 0 | 95 | ЗАП ₃ | Л ¹ Л ² | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | |
| | | 237 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 3 | 402 | 91 | 101 | 1 | 1 | 0 | 0 | ИСК ₂ | Л ¹ И ² | 84 | 51 | 95 | ЗАП ₃ | Л ¹ Л ² | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | |

ПРИНЯТЫЕ ПОДОБНЫЕ ДОПУСШИЯ¹
ЭТИ РУБАНЫ МОГУТ БЫТЬ РАССМОТРЕНИИ
ВЫБОРЫ АДДИЦИИ ПОСЛЕДСТВИЯ
ДЛЯ ПРИЧАСТИЯ

ПОПЫТКА НАЧАТЬ СРАЗУ РЕШЕНИЯ⁽¹⁾
(2) МОЖЕТ БЫТЬ ПОЛЕЗНА.
ДЕЙСТВИЯ СЛЕДУЮТ ПРОИСХОДИТЬ
ПОСЧЕРЕДНО.

ЦИКЛЫ С ТАКИМ ШАГОМ ОРГАНИЗО-
ВАТЬ НЕЛЬЗЯ.
НЕ УМЕНИЩАЩА ЦІ, ПРИСТУПИМ І
НО РАЗНОБІГАЮЩАСТЬ ІДІОМІА
ІМІТЬ НЕ МОГЕТЬ. НІЧОГО НЕ ОБ-
НАРУЖИВАЄ СЛІДУЮЩИЙ ПРОГНОЗ.

ПРЕЧИСЛЕННЯ ОСОБЛИВОСТЕЙ
ОБНАРУЖИТЬ НЕ УДАЛЕТЬ
КАДАРЕ ^Q МОЖЕТ РАССМОТРІВАТИСЬ
ПЕРШІ ТРИ СТРОКИ І ПЕРШІ
ДВА РЯДИ.

ПОДАЮЩИЙ СОСТАВОВ ОБНАРУЖІ-
ЧЕНО НЕ БЫЛО.
ОТЫСКАНИЕ ПОСРЕДСТВОМ ПРЯМО-
ГО ПЕРЕВОРА ТЕХ ОТВЕТОВ, КО-
ТОРЫЕ І ЗАМЕНА Х НА У ПРИ-
ВОДИТЬ К ОШИБКЕ

ТАКИХ ДЛЯЧНИХ У НАС НЕТ
НЕ ТАКИХ В ТАБЛИЦІ. ТАКИХ НІЧЕГА.

| | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | |
|---|-----|----|---|---|---|---|---|------|------|----|---|---|---|---|--------|-----|-----|------|------|-----|------|------|-----|----|---|-----|---|-----|---|---|---|
| ПОДАЧЕ ПРИМАТЕЛЬНЫЕ СО СВЯЗЫВАЮЩИМИ СЛОВАМИ [от конфигураций 117, 118 адрес] | 204 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 3 | 10.1 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | ИХ2 | /4* | Л21 | 2657 | ЗАП2 | 4,4 | 5 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | | | |
| ПРЕДЛОГИ [от конфигу- рации 19, 24, 7 адрес] | 205 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 3 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | ИХ2 | /4* | Л21 | 2659 | ЗАП2 | 4,4 | 26 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 1 | | | |
| Г Р У П П А 3 ($R_3 = 222$) | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | |
| ПОДАЧЕ ПРИМАТЕЛЬНЫЕ С ЗАВИСИМЫМИ СЛОВА- МИ [от конфигураций 191-104, 11 адрес] | 205 | 91 | 0 | 0 | 0 | 1 | 2 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | ИХ2 | /4* | Л21 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 21 | 1 | 21 | 1 | 208 | 0 | 0 | |
| СОЧИНЕНИЕЛЯЩИЙ СОЗДА | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | |
| ПОДАЧЕ ПРИМАТЕЛЬНЫЕ С ЗАВИСИМЫМИ СЛОВАМИ СТОЛЧИК ПОСЛЕ ЗАПОДО [от конфигурации 205, 11адр] | 207 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 3 | 10.1 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 210 | 1 | 209 | 0 | | |
| ПОДАЧЕ ПРИМАТЕЛЬНЫЕ С ЗАВИСИМЫМИ СЛОВАМИ СТОЛЧИК ПОСЛЕ СОЧИНЕ- НИЕЛЯЩЕГО СОЗДА [от кон- фигурации 207, 11адр] | 208 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 3 | 10.1 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | ИХ2 | /4* | Л21 | 0 | 45 | 87 | ЗАП2 | 4,4 | 5 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | |
| ПОДАЧЕ ПРИМАТЕЛЬНЫЕ С ЗАВИСИМЫМИ СЛОВАМИ, АН- БО СОГЛАСОВАНЫ С ПРЕДЛО- ГОМ, АНГО НЕ СТОЛЧИК НИ ПОСЛЕ ЗАПОДО НИ ПОСЛЕ СОЗДА СОЗДА [от конфигурации 206, 11адр] | 209 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | ПРЕДЛ2 | /4* | Л21 | 0 | 61 | 0 | 88 | ЗАП2 | 4,4 | 26 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| ПОДАЧЕ ПРИМАТЕЛЬНЫЕ С ЗАВИСИМЫМИ СЛОВАМИ НЕ СОГЛАСОВАНЫ С ПРЕДЛО- ГОМ, АНГО НЕ СТОЛЧИК НИ ПОСЛЕ ЗАПОДО НИ ПОСЛЕ СОЗДА СОЗДА [от конфигурации 206, 11адр] | 210 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 3 | 91 | 10.1 | 14 | 1 | 0 | 0 | 0 | ИХ2 | /4* | Л21 | 0 | 6246 | 89 | ЗАП2 | 4,4 | 5 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | |
| ПОДАЧЕ ПРИМАТЕЛЬНЫЕ СО СВЯЗЫВАЮЩИМИ СЛОВА- МИ [от конфигурации 117, 118 адр] | 211 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 3 | 10.1 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | ИХ2 | /4* | Л21 | 0 | 57 | 0 | 0 | 4,6 | 6 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | |

ПОЛНЫЕ $\frac{1}{2}$ ЯЩИКОВ И УКАЗАННЫЕ
 $\frac{1}{2}$ ПЕРЕЧИСЛАЮТСЯ ВЫШЕ

ДЛЯ КАЖДОГО Q НАЙДЕТСЯ \bar{Q} ,
НО ИЗ РЯДОВЫХ МЫ ВЫВЕДЕМ

ГРУППА 3 ($R_3 = 222$)

“ДОСТАТОЧНО РАЗДВИНУТЬ В СТОРОНЫ
И ВСЕМЯ ЦЕННЫЕ ДЛЯ НАС И
Но не сводимые к предста-
щему заданию,

61
ОТВЕТ ЗАДАЧИ, ПОЛУЧЕННЫЙ ПО
50
ИКАЗАННОЙ ФОРМУЛЕ,

ПРИМЕРОВ, ПРИВЕДЕННЫХ НАМИ
выше и послуживших иллю-
страцией к сказанному,

РЕШЕННОЙ НАМИ УЖЕ РАНЬШЕ
ЗАДАЧИ, ¹⁶ ВСЕ НАЧАВШИЕ ПОР-
ТИТЬСЯ ДЕТАЛЯМ ¹⁶

ПРИВЕДЕНИЕ ЧИСЛА В КРАВЫМ ДОЛГИМ

| ОПИСАНИЕ | КОМПЛЕКСНАЯ КОМПОНИТЕНТАЦИЯ | | | | | | | | | | | | ПРИМЕЧАНИЯ | | | | | | | | | | | | | | | | | |
|--|-----------------------------|---|----|---|----|---|----|-----|-----|----|----|---|------------|---|-----|---|-----|----|-----|------------------|------------------|------|-----|-----|-----|-----|---|-----|-----|-----|
| | 21 | | 22 | | 41 | | 42 | | 51 | | 52 | | 60 | | 102 | | 103 | | 111 | | 122 | | 123 | | 124 | | | | | |
| | 1 | 2 | 1 | 2 | 1 | 2 | 3 | 4 | 1 | 2 | 3 | 4 | 1 | 2 | 3 | 4 | 1 | 2 | 3 | 4 | 1 | 2 | 3 | 4 | 1 | 2 | 3 | 4 | | |
| СУЩЕСТВУЮЩИЕ В ИМ- ВЫЙ ПАДЕКЕ [ИЗ МОРФО- ЛОГИЧЕСКАЯ И ОТ КОМФ- ГРАФИЧЕСКАЯ 107,276 II АДРЕС] | 246 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 74 | 16 | 61 | ЗАП ₂ | 11.4 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 248 | |
| СКАЗУЕМОЕ В ПЕРВОМ И ВТОРОМ ЧЛН И СКАЗУ- ЕМЬЕ, ДЛЯ КОТОРЫХ АНДО УЖЕ НАДАНО АНДО НЕ НУЖНО ПОДАЛЕКАЩЕЕ [ОТ КОМФИГРАЦИЯ 90,168, 246,247 II АДРЕС] | 247 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 75 | 14 | 61 | ЗАП ₂ | 11.4 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 248 | |
| СКАЗУЕМОЕ В ПЕРВОМ И ВО ВТОРОМ ЧЛН И СКАЗУ- ЕМЬЕ, ДЛЯ КОТОРЫХ УЖЕ НАДАНО ПОДАЛЕКАЩЕЕ [ОТ КОМФИГРАЦИЯ 248, II АДРЕС] | 248 | 7 | 90 | 1 | 0 | 1 | 3 | 402 | 91 | 14 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 76 | 0 | 85 | ЗАП ₁ | 11.1 | 2 | 1 | 250 | 0 | 0 | 1 | 252 | 1 | |
| СКАЗУЕМОЕ В ПЕРВОМ И ВО ВТОРОМ ЧЛН И СКАЗУ- ЕМЬЕ, ДЛЯ КОТОРЫХ УЖЕ НАДАНО ПОДАЛЕКАЩЕЕ [ОТ КОМФИГРАЦИЯ 248, II АДРЕС] | 249 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 3 | 402 | 402 | 91 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 77 | 10 | 75 | ЗАП ₁ | 11.1 | 2 | 0 | 0 | 1 | 252 | 1 | 252 | 1 | |
| СКАЗУЕМОЕ В ПЕРВОМ И ВТОРОМ ЧЛН И СКАЗУ- ЕМЬЕ, ДЛЯ КОТОРЫХ УЖЕ НАДАНО ПОДАЛЕКАЩЕЕ [ОТ КОМФИГРАЦИЯ 248, II АДРЕС] | 250 | 7 | 0 | 1 | 0 | 1 | 3 | 402 | 91 | 14 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 80 | 0 | 75 | ЗАП ₁ | 11.1 | 2 | 1 | 252 | 0 | 0 | 1 | 252 | 1 | |
| СКАЗУЕМОЕ В ТРЕТЬЕМ ЧЛ- НЕ [ОТ КОМФИГРАЦИЯ 91, II АДРЕС] | 251 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 3 | 402 | 402 | 91 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 77 | 10 | 75 | ЗАП ₁ | 11.1 | 2 | 0 | 0 | 1 | 252 | 1 | 252 | 1 | |
| СКАЗУЕМОЕ В ПЕРВОМ И ВТОРОМ ЧЛН И СКАЗУ- ЕМЬЕ, ДЛЯ КОТОРЫХ УЖЕ НАДАНО ПОДАЛЕКАЩЕЕ [ОТ КОМФИГРАЦИЯ 248,251 II АДРЕС] | 252 | 7 | 0 | 1 | 0 | 0 | 3 | 402 | 91 | 14 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 76 | 0 | 10 | 75 | ЗАП ₁ | 11.1 | 2 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 257 |
| СКАЗУЕМОЕ В ТРЕТЬЕМ ЧЛ- НЕ [ОТ КОМФИГРАЦИЯ 91, II АДРЕС] | 253 | 7 | 90 | 1 | 0 | 1 | 3 | 402 | 402 | 91 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 78 | 0 | 75 | ЗАП ₁ | 11.1 | 2 | 1 | 255 | 0 | 0 | 1 | 257 | 1 | |

ΓΡΥΠ Π Α 4 (R₁=237)

МЕДИАМИНИСТРАЦИЯ
— ТЕАТРАЛ. ЧУВСТВЕННЫЕ
И САМОВЫРАЗИТЕЛЬНЫЕ
ПРЕДСТАВЛЕНИЯ ОТ
МОСКОВСКИХ КОМПАНИЙ
(ДЛЯ ПОДРОБНОГО УЧЕБНИКА)
102, 104, 108, 110, 112, 116,
121, 124, 126 АРДЕС: УПРА-
ВЛЕНИЕ ГАУПОВ ГАДЕС)

СЛОВОФОРМЫ МАЛО, НЕ-
СКОЛЬКО МНОГО И КО-
ЛИЧЕСТВ. ЧИСЛЕНТЕЛЬНИК В
НМ - ВИМ. ПАДЕЖЕ (ИЛИ КОН-
ФИГУРАЦИЯ 108, 1 АДРЕС)

**КРАТКИЕ ПРИЛАГАТЕЛЬНЫЕ
В СРАВНИТЕЛЬНОЙ СТЕПЕНЬ
(ИЗ МОРФОЛОГИЧЕСКОГО АН-
СИЛА 1-й ЛИНЕИ)**

СЛОВОФОРМА ЕСТЬ ИЗ СЛУЖАЩИХ ОСНОВ (АДРЕС);
АНАМНЕТИЧЕСКИЕ ФОРМЫ ОТ БЫТИЯ
(ОТ КОНФИГУРАЦИИ) 179.
Д. 55. 1 АДРЕС

“ДЕСЯТАЧНО БЛИЖНИХ ДРУГ
К АЛЛУГА ПОВЕРАНОСТИ И СВОДИ-
СЯ К ДОСТУПНЫМ ДЛЯ КАЖДОГО
ДЕЙСТВИЯМ”

МАЛО ПОДГОТОВЛЕН // НЕСКОЛЬКО
СТРАННЫЕ ЯВЛЕНИЯ БЫЛИ ЗАМЕЧЕНЫ

несколько недостаточно развиты

ТАКИХ РЯДОВ МЫ РАССМОТРИМ
ШЕСТЬ: ОН МНОГО ЧИТАЕТ

ЦИФРЫ ЧИСЕЛ ВСКОНЕЧНО МНОГО
НУЖНЫХ НАМ КНИГ ВСЕГО ШЕСТЬ

50 61
WILHELM GÖTTSCHE

ВАЖНЕЕ ПОЛУЧЕННЫХ РАНЬШЕ РЕЗУЛЬТАТОВ

НО СКОРОСТЬ ЕСТЬ ФУНКЦИЯ ОТ ВРЕ-
МЕНИ И У ТЕЛА ЕСТЬ СКОРОСТЬ И СТЬ
ПУТЬ И ЭТА ВЕЛИЧИНА ЕСТЬ
ПУТЬ И ЧТО И БУДЕТ ОТВЕТ

ГРУППА 5 ($R_s=275$)

СЛОВОДОРНЫ ЕГО, ЕЕ
ИХ (от ПОНФИГУРАЦИИ
102. ГАДРЕС) И СУЩЕСТ-
ВИТЕЛЬНЫЕ В РОД ПЛАДЕ-
ЖЕ (из МОРФОЛОГ АНАЛИ-
ЗА И ТАКИХ)

СУЩЕСТВИТЕЛЬНЫЕ В РОДА
ПАДЕЖ С РАСПРОСТРАНЕН-
НЫМ ПРЕПОЗИТИВНЫМ ОП-
РЕДЕЛЕНИЕМ (от конфигурации 210 гв9) [ЛАР]

СУЩЕСТВИТЕЛЬНЫЕ В РОД
ПАДЕЖ С РАСПРОСТРА-
НЕННЫМ ПРЕПОЗИТИВ-
НЫМ ОПРЕДЕЛЕНИЕМ
(от конфигурации 240,
II АДРЕС)

СУЩЕСТВИТЕЛЬНЫЕ В ИМ-
ВИН ГРОД НАК В ИМ-ВИН
ГРОД ГЛАТ-ПРЕДА ПАДЕЖЕ
ИЗ МОРФОЛОГИЧ АНАЛИ-
ЗА. [1 АДРЕС]

ФОРМУЛЫ (ОТ КОНФИГУРАЦИИ ИД ПО ДАРЕСІ)

СПОСОБЫ ИЗМЕРЕНИЯ И ИСЧИСЛЕНИЯ ПРЕДИКАТОВ... | СОДЕРЖИМОЕ ЕЁ РАВНО ЧИСЛУ ЦИФРОВ

ПОДОБНЫХ МОРНІЙ В ДАННОМ
УРАВНЕНИИ НЕ ОКАЖЕТСЯ.

“⁽⁴⁾
количество описываемых этой
системой объектов...

ПОКРАСЕННЫЙ КРАСНОЙ КРАСКОЙ ШАРОВ
В ЛЕВОЙ УРНЕ НЕ СОДЕРЖИТСЯ, И

ФОРМУ ИСЧИСЛЕНИЯ РАССМАТРИВАЮТСЯ НИЖЕ II ТОЧКИ ГЛОССИИ М ОДИНАКОВЫ В ЭТОМ ОТНОШЕНИИ.

однако смешение смысла не может произойти, и при нем номера нет цифров распологаются в двух колонках, однако функции в ней не

УГОЛ АБС. || ПРЯМАЯ А

| СИГНАЛИЗАТОР | КОМПЛЕКТНОСТЬ | КОНФИГУРАЦИЯ | | | | | | | | | | ИНФОРМАЦИЯ К КОНФИГУРАЦИИ | | | | | | | | | | ПРИМЕРЫ | | | | | | | | | | | |
|--|---------------|---|-----|-----|-------------------|-----|-----|-------------------|-----|-----|--------------------|---------------------------|--------------------|--------------------|----------|--------------------|--------------------|----------|--------------------|--------------------|----------|--------------------|--------------------|----------|--------------------|-----|------|-----|---|-----|---|-----|---|
| | | 1 | | 2 | | 3 | | 4 | | 5 | | 6 | | 7 | | 8 | | 9 | | 10 | | 11 | | | | | | | | | | | |
| | | ПЕРВЫЙ АКТИВНЫЙ ЧЛЕН КОНФИГУРАЦИИ | 2.1 | 2.2 | ЧЛЕН КОНФИГУРАЦИИ | 4.1 | 4.2 | ЧЛЕН КОНФИГУРАЦИИ | 5.1 | 5.2 | ОТКЛЮЧАЮЩИЙ ПРИЛАД | АДДОКУНГ | СТАНДАРТНАЯ ЗАПИСЬ | ОТКЛЮЧАЮЩИЙ ПРИЛАД | АДДОКУНГ | СТАНДАРТНАЯ ЗАПИСЬ | ОТКЛЮЧАЮЩИЙ ПРИЛАД | АДДОКУНГ | СТАНДАРТНАЯ ЗАПИСЬ | ОТКЛЮЧАЮЩИЙ ПРИЛАД | АДДОКУНГ | СТАНДАРТНАЯ ЗАПИСЬ | ОТКЛЮЧАЮЩИЙ ПРИЛАД | АДДОКУНГ | СТАНДАРТНАЯ ЗАПИСЬ | | | | | | | | |
| КОДИЧЕСТВЕННЫЕ ЧИСЛЫ-РЕАЛЬНЫЕ (из словаря основ. I адрес) | 103 | НЕ ИМЕЮЩИЙ ПОДДЕРЖИВАЮЩИХ ПРИЛАДОВ | 402 | 0 | 0 | 0 | 1 | 3 | 101 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | НОК ₂ | /** | 0 | 91 | 28 | 50 | ЗМ ₂ | 4,4 | 11 | 0 | 104 | 0 | 0 | 1 | / | 0 | 0 | |
| | 104 | СУЩЕСТВУЮЩЕЕ МЕСТОМЕНИЕ НЕ СОВОДНОЕ СЛОВО, НЕ ЧИСЛОСТИТЕЛЬНОЕ | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 3 | 402 | 0 | 0 | 3 | 0 | 0 | 0 | НОК ₂ | /** | 0 | 91 | 0 | 50 | ЗМ ₂ | 4,4 | 11 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 225 | 0 | 0 | |
| | 105 | СУЩЕСТВУЮЩЕЕ ЧИСЛОСТИТЕЛЬНОЕ | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 3 | 101 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | ПРОВ ₂ | /** | 0 | 91 | 28 | 50 | ЗМ ₂ | 4,4 | 25 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | / | 0 | 0 | |
| | 106 | СУЩЕСТВУЮЩЕЕ ЧИСЛОСТИТЕЛЬНОЕ | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 3 | 3 | 101 | 0 | 0 | 2 | 0 | 0 | 0 | ПРОВ ₂ | /** | 0 | 0 | 0 | 50 | ЗМ ₂ | 4,4 | 25 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | / | 0 | 0 |
| | 107 | СУЩЕСТВУЮЩЕЕ В МНОГИХ РЕД. ПЛАД | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 3 | 402 | 101 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | НОК ₂ | /** | 0 | 0 | 0 | 53 | ЗМ ₂ | 4,4 | 11 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | / | 247 | 0 |
| | 108 | СУЩЕСТВУЮЩЕЕ ВО МНОГИХ РЕД. ПЛАД | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 3 | 401 | 402 | 0 | 3 | 1 | 1 | 0 | 0 | НОК ₂ | /** | 0 | 20 | 53 | ЗМ ₂ | 4,4 | 11 | 0 | 0 | 0 | 224 | 1 | 225 | 0 | 0 | |
| | 109 | ЧИСЛО СУЩЕСТВУЮЩЕЕ МЕСТОМЕНИЕ НЕ СОВОДНОЕ СЛОВО, НЕ ЧИСЛОСТИТЕЛЬНОЕ, НЕ ФОРМАКА | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 3 | 401 | 402 | 101 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | НОК ₂ | /** | 0 | 0 | 54 | ЗМ ₂ | 4,4 | 11 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | |
| | 110 | СУЩЕСТВУЮЩЕЕ ЧИСЛОСТИТЕЛЬНОЕ | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 3 | 401 | 402 | 402 | 3 | 1 | 0 | 0 | 0 | НОК ₂ | /** | 0 | 21 | 54 | ЗМ ₂ | 4,4 | 11 | 0 | 0 | 1 | 246 | 1 | 225 | 0 | 0 | |
| | 111 | СУЩЕСТВУЮЩЕЕ ЧИСЛОСТИТЕЛЬНОЕ НЕ МЕСТОМЕНИЕ | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 3 | 101 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | НОК ₂ | /** | 0 | 28 | 55 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1203 | 1 | / | 0 | 0 | | |
| | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | |

| СИГНАЛИЗАТОР | КОМПЛЕКТНОСТЬ | КОНФИГУРАЦИЯ | | | | | | | | | | ИНФОРМАЦИЯ К КОНФИГУРАЦИИ | | | | | | | | | | ПРИМЕРЫ | | | | | | | | | |
|---|---------------|---|-----|-----|-------------------|-----|-----|-------------------|-----|-----|--------------------|---|--------------------|--------------------|----------|--------------------|--------------------|----------|--------------------|--------------------|----------|--------------------|--------------------|----------|--------------------|---|---|---|---|---|---|
| | | 1 | | 2 | | 3 | | 4 | | 5 | | 6 | | 7 | | 8 | | 9 | | 10 | | 11 | | | | | | | | | |
| | | ПЕРВЫЙ АКТИВНЫЙ ЧЛЕН КОНФИГУРАЦИИ | 2.1 | 2.2 | ЧЛЕН КОНФИГУРАЦИИ | 4.1 | 4.2 | ЧЛЕН КОНФИГУРАЦИИ | 5.1 | 5.2 | ОТКЛЮЧАЮЩИЙ ПРИЛАД | АДДОКУНГ | СТАНДАРТНАЯ ЗАПИСЬ | ОТКЛЮЧАЮЩИЙ ПРИЛАД | АДДОКУНГ | СТАНДАРТНАЯ ЗАПИСЬ | ОТКЛЮЧАЮЩИЙ ПРИЛАД | АДДОКУНГ | СТАНДАРТНАЯ ЗАПИСЬ | ОТКЛЮЧАЮЩИЙ ПРИЛАД | АДДОКУНГ | СТАНДАРТНАЯ ЗАПИСЬ | ОТКЛЮЧАЮЩИЙ ПРИЛАД | АДДОКУНГ | СТАНДАРТНАЯ ЗАПИСЬ | | | | | | |
| СЛОВОФОРМЫ С ОСНОВОЙ РЕЧЬ- (из словаря основ. I адрес) | 25 | СЛОВОФОРМЫ С ОСНОВОЙ РЕЧЬ- (из словаря основ. I адрес) | 401 | 402 | 0 | 1 | 0 | 12 | 0 | 0 | 0 | ЛЮБАЯ ФОРМА ОТЧИТИТЬ* | НОК ₂ | /** | 0 | 0 | 14 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | |
| | 26 | СЛОВОФОРМЫ С ОСНОВОЙ СОБСК- (из словаря основ. I адрес) | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 12 | 0 | 0 | 0 | ЛЮБАЯ ФОРМА ОТ ДРЕССАВАТЬ* | ПРОВ ₂ | /** | 0 | 0 | 0 | 14 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | | |
| | 27 | СЛОВОФОРМЫ С ОСНОВОЙ ДРУГ- (из словаря основ. I адрес) | 402 | 0 | 1 | 0 | 1 | 12 | 0 | 0 | 0 | ЛЮБАЯ ФОРМА ОТ ДРУГ* | ПРОВ ₂ | /** | 0 | 0 | 0 | 14 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | |
| | 28 | СЛОВОФОРМЫ С ОСНОВОЙ ОДИГ-САЛ- (из словаря основ. I адрес) | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 12 | 0 | 0 | 0 | ЛЮБАЯ ФОРМА ОТ ДРУГОЙ* | ПРОВ ₂ | /** | 0 | 13 | 0 | 14 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | |
| | 29 | СЛОВОФОРМЫ С ОСНОВОЙ ВЕРОГ-НОСТ- ВИДИМОСТ- | 402 | 0 | 1 | 0 | 1 | 12 | 0 | 0 | 0 | ЛЮБАЯ ФОРМА ОТ ДРУГОЙ* | ПРОВ ₂ | /** | 0 | 0 | 0 | 14 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | |
| | 30 | СЛОВОФОРМЫ С ОСНОВОЙ ОБРАЗ- | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 12 | 0 | 0 | 0 | ЛЮБАЯ ФОРМА ОТ ДРУГОЙ* | ПРОВ ₂ | /** | 0 | 13 | 0 | 14 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | |
| | 31 | СЛОВОФОРМЫ С ОСНОВОЙ ВСЁЙ- ВСЮ-НОСТ- | 401 | 402 | 0 | 1 | 0 | 12 | 0 | 0 | 0 | СЛОВОФОРМА ВСЁЙ- ВСЮ-НОСТ | ПРОВ ₂ | /** | 0 | 0 | 0 | 13 | СТЕР | /** | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | |
| | 32 | СЛОВОФОРМЫ С ОСНОВОЙ ОБРАЗ- | 401 | 402 | 0 | 1 | 0 | 12 | 0 | 0 | 0 | ПРИЛАД, РАВНЯЮЩИЙСЯ ОТ | ПРОВ ₂ | /** | 0 | 3 | 0 | 10 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | |
| | 33 | СЛОВОФОРМА ЧЕМ- (из словаря основ. I адрес) | 91 | 0 | 0 | 0 | 0 | 12 | 0 | 0 | 0 | НЕЧЕМ НОД. ЕДИЧ ТВОРЧА ОБРАЗОВАТЬ ОДНОМУЗЫКАМ | ПРОВ ₂ | /** | 0 | 9 | 0 | 20 | ЗМ ₂ | 4,4 | 31 | 0 | 0 | 0 | 147 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | |
| | 34 | СЛОВОФОРМА ЧЕМ- (из словаря основ. I адрес) | 91 | 0 | 0 | 0 | 0 | 12 | 0 | 0 | 0 | СЛОВОФОРМА ЧЕМ- НЕЧЕМ НОД. ЕДИЧ ТВОРЧА ОБРАЗОВАТЬ ОДНОМУЗЫКАМ | ПРОВ ₂ | /** | 0 | 0 | 0 | 14 | СТЕР | /** | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | |
| | 35 | СЛОВОФОРМА ЧЕМ- (из словаря основ. I адрес) | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 3 | 403 | 0 | 0 | 2 | 1 | 0 | 0 | ПРОВ ₂ | /** | 0 | 16 | 0 | 16 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |

ТЕМ НЕ МЕНЕЕ, ЧИ НЕ МОЖЕМ...

ЧИ ЛУЧШЕЕ ЧИ ХУЖЕЕ ВСЕГДА И
ЗДОРОВЬЕ БОЛЕЕ ВАЛЮТНОЕ, ЧИ
СУММА ОПРЕДЕЛЯЕТСЯ ТЕМ ЧЕМ...

ПОВЕРХНОСТИ РАССКАЗЫВАЮ ЧАСТЬЮ ДРУГУЮ
НА РАЗНЫЕ ЧАСТИ...

КОНДЕНСАТОРЫ ПОЛУЧАЮТ ЗАРЯД ОДИНОЧНО
ОТ ДРУГИХ...

ЭТИ ДАННЫЕ, ПО ВСЕМ ВИДАМОСТИ (ПО
ВСЕЙ ВЕРОЯТНОСТИ), НАДЕЖНЫ.

ТАКИМ ОБРАЗОМ, ПРОБЛЕМА ВЫРАСТАЕТ. И
ИСПОЛЬЗУЮТСЯ, ГЛАВНЫМ ОБРАЗОМ, ТЕ
ПРАВИЛА... (С. АНАЛОГИЧНЫМ, ТОНЧИМ,
СЛЕДУЮЩИМ И ТД. ОБРАЗОМ.)

ЧИ ЛУЧШЕЕ ЧИ ХУЖЕЕ ВСЕГДА И
ЗДОРОВЬЕ БОЛЕЕ ВАЛЮТНОЕ, ЧИ
СУММА ОПРЕДЕЛЯЕТСЯ ТЕМ ЧЕМ...

ЧИ ЛУЧШЕЕ ЧИ ХУЖЕЕ ВСЕГДА И
ЗДОРОВЬЕ БОЛЕЕ ВАЛЮТНОЕ, ЧИ
СУММА ОПРЕДЕЛЯЕТСЯ ТЕМ ЧЕМ...

,ЭТО СТЕРЖЕНЬ СДАЛЮТ ПО ОТНОШЕНИЮ К ОГ-
ВЕРСИИ II, СВОДЯМ ЛИ ДАННЫЙ РЕЗУЛЬТАТ К...

Производство олово отстает. Температура оказалась при этом значительно ниже. В детали были замерглены прочно и надежно. Неоспоримо огромное преимущество такого покрытия.

...И ТРУДНО СРАЗУ ПРОВЕРИТЬ ВСЕ ВОЗМОЖНОСТИ... ЕСТЕСТВЕННО ПРИ ЭТОМ ПРЕДОЛАГАТЬ, ЕСЛИ ПРОСТО ПОКАЗАТЬ ВСЕ ПРИЕМЫ...

ЕСТЕСТВЕННО, ЧТО БЫЛ ВЫБРАН ПЕРВЫЙ ПУТЬ, КОТОРЫЙ... И, ОЧЕДИНО, ЧТО ДОПЛЕЩЕНА ОШИБКА.

“ЭТО УТВЕРЖДЕНИЕ ПРИ $x=1$ ОЧЕВИДНО. ТЕМПЕРАТУРА ВОДЫ ВЫШЕ, ЧЕМ ТЕМПЕРАТУРА ВОЗДУХА. ВИЗУАЛЬНО ЗАМЕТНО ЯРКОЕ СВЕЧЕНИЕ.”

СРАВНИТЕЛЬНО НЕВОЛЮЧИЙ НОМЕР. Л. ДОСТАТОЧНО ВЫСТРЕЛЫМИ ПОЛЕЗАНИЯМИ. Л. МЫ, КОНЕНЧА, В ЭТОМ ВАРИАНТЕ РЕКОМЕНДУЕМ Л. АПГРЕДАЛ, ОЧЕНЬ ЧАСТО, РАБОТЫ НУДО.

..И РАКЕТА СПРЫТСЯ ДВИГАТЬСЯ БЫСТРЕЕ!
ТОЧНОЕ ТО РЕШЕНИЕ, КОТОРОЕ...
ЭТА ВЕЛИЧИНА ВЫДАЕТ РАССМАТРИВАТЬСЯ

КАК РАСТУЩАЯ... ПРЕСТАВЛЯЕТСЯ ЗАМЫЧИВЫМ СВЕСТИ РЕШЕНИЕ ЗАДАЧИ К СЛЕДУЮЩИМ ПРЕОБРАЗОВАНИЯМ: ОЦЕНИВАТЬ ЗУМАЩУЮ ПО ВНЕШНИМ ПРИЗНАКАМ ВБЛЮДЕНИЕ НЕВЕРНЫМ.

МЫ ТОЛЬКО ПОСТАРАЕМСЯ ПОЛУЧИТЬ
БОЛЕЕ ПРОСТОЕ ВЫРАЖЕНИЕ. ЭТО ВЕР-
НО ИЩЕ ЕСТЬ # 5

85 МЕСЯЦ

*—ИМ К КАКИМ РЕЗУЛЬТАТАМ... И
ИМ ДЛЯ КОГО МЕ НОВОСТЬ*

Эти вычисления не сводимы ни к повторным сложениям, ни к каким-либо иным арифметическим действиям.

ЭТИ ДАННЫЕ БЕРУТСЯ КАК ПРИМЕР. !
ДИЛЮЧНО КАК МЕХАНИЧЕСКОМУ ПЕРЕ-
МЕЩЕНИЮ ЗДЕСЬ НЕ УЧАВЛЯЕТСЯ
ВНИМАНИЯ.

ЭТА ЦЕЛЬ РАССМАТРИВАЕТСЯ АВТОРОМ
КАК ЛЕГКО ДОСТИНИМАЯ.

⁶ ДАР НАС КАК ДАР ІМ'ЯНОЇ НЕСУВЛЕСТВЕННО-

6.
РАССМОТРИМ, ПРЕДАЕ ВСЕГО, ТАКИЕ ЧИСЛА.

отрезок a будет замкнут, если...
...примкнутом станет различным при переходе к более сильной лигне

ДАННЫЕ РАЗМЕЩАЮТСЯ В ТАБЛИЦАХ
СОДЕРЖАЩИХСЯ В ОПЕРАТИВНОМ
ЗУ КУСКИ ПРОГРАММЫ, КАКДОЕ
ИЗ НЕИЗВЕСТНЫХ

МАШИНА ТРЕБУЕТ СТРОГОГО ОПРЕДЕЛЕНИЯ АЛГОРИТМА

ТАКУЮ ПОСЛЕДОВАТЕЛЬНОСТЬ
НАШ АЛГОРИТМ ОБРАБАТЫВАЕТ
ЗА M ШАГОВ.

...НАГРЕВ ДОЛЖЕН БЫТЬ РАВ-
НОМЕРНЫМ; В. МАШИНА НАЧА-
ЛА ОСТАНАВЛИВАТЬСЯ...

ДЛЯ ОБРАБАТЫВАЮЩИХ ЭТУ ИН-
ФОРМАЦИЮ ПРОГРАММЫ

СТРЕЛКИ, НЕ ПЕРЕСЕКАЮЩИЕ
СТОРОН АВ И СА,

ЭТИ ДОБАВЛЕНИЯ, НЕ МЕНЯЮЩИЕ
ОБЩЕЙ КАРТИНЫ СОБЫТИЙ,

УПРЕДЛОГОВ, ТРЕБУЮЩИХ ВИНИТЕЛЬНОГО И ДАТЕЛЬНОГО ПАДЕЖЕЙ:

