# **UID v1.0**

```
by digi cs Jul-Oct 2024
```

cosmogen@gmail.com

Куда я вас веду? В галактику Андромеды.

Данная библиотека предоставляет сервис для генерации UID ( Unidue ID ) - уникальных строк с контролируемой структурой.

Уникальные строки в AWK могут иметь множество применений из которых важнейшим является их **использование в качестве указателей**.

Указатели являются наиболее мощным способом адресации данных в AWK...

Каждый указатель может адресовать неограниченное количество массивов и строк располагаемых в глобальных массивах-полях по индексу его строки:

```
ARRAY[ ptr ]
```

Применение указателей выводят язык AWK на совершенно новый качественный уровень открывая в этом языке программирования новые измерения и возможности. Фактически можно говорить о новом типе данных с которым умеет работать AWK: указателях.

Смотрите раздел POINTERS IN AWK.

Также данная библиотека включает в себя реализацию **HID** ( Hidden ID ) — совершенно необходимого в программировании на AWK ресурса особенно (но не только) в части работы с массивами (смотрите раздел **HIDs IN AWK** ).

Библиотека протестирована и полностью работоспособна для обычного и байтового (-b) режимов gawk.

## **USE**

Для использования выполните:

```
@include "uid.lib"
```

В библиотеке реализована динамическая инициализация. Это означает что ресурсы библиотеки можно вызывать из любых точек кода (в т.ч. и из BEGIN{}-зон файлов включаемых в общий исходник ранее — до инклуда данной библиотеки).

Инициализация библиотеки **произойдёт автоматически** в момент первого вызова любой из её функций, но не позднее выполнения BEGIN {}-зоны данной библиотеки.

Уникальные строки (uid) генерируются с помощью объявляемых uid-генераторов.

При объявлении uid-генератора - ему передаются параметры определяющие содержимое генерируемых этим генератором строк (т. е. определяющие то, из чего они будут состоять).

Адресуются uid-генераторы с помощью указателй — любой строки.

Общая структура генерируемых уникальных строк показана ниже:

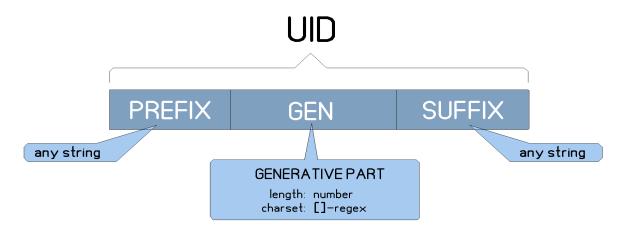


Diagram 1

Префикс и суффикс добавляются соответственно слева и справа к генеративной части uid которая может быть любой длины (length) и состоять из перебора символов указываемых параметром charset.

Чтобы **сгенерировать уникальную строку** с помощью некоторого объявленого ранее **uid-генератора** вызывается функция:

uid::get( ptr )

где: ptr — указатель на uid-генератор с помощью которого производится генерация строки

PERFORMANCE: 5.7 Muid/sec for i7/2Ghz

Для того чтобы **объявить независмый uid-генератор** вызывается функция:

```
uid::set( ptr, prefix, suffix, length, charset )
    example:
    ptr = "Gen1"
    uid::set( ptr, "<", ">", 3, "01" )
```

Объявляется uid-генератор с указателем "Gen1" имеющий префикс "<", суффикс ">" и генеративную часть из трёх символов из числа: "0" и "1".

... и теперь начинаем генерировать с помощью объявленного uid-генератора строки:

Символы в генеративной части uid перебираются инкрементально также как это делают цифровые разряды в числах.

При выборе всех возможных комбинаций символов возникает фатальная ошибка.

- > Параметр *charset* подаётся в виде строки: []-фрагмента регулярного выражения соответствующего тем символам которые разрешены для применения в генеративной части uid. При этом выбор символов (из которых выбирает данное регулярное выражение) ограничен символами в диапазоне: \x00-\xFF.
- > Параметр *charset* может быть не указан ( == """). в этом случае значением по-дефолту станет: "\**xC0-\xEF**"- что соответствует 48ми символам с hex-кодом: от C0 до EF.
- > Параметр *length* определяет количество символов в генеративной части uid-генератора. **оно может быть любым** >= 1.
- > Параметр length может быть не указан ( == ""). в этом случае значением по-дефолту станет: 4

# **UID-GENERATOR**

Character set представляет собою список-массив перечисляющий последовательно все возможные комбинации которые данный character set может вернуть.

В зависимости от необходимости charset список-массив может содержать в себе как список всех возможных **одиночных** символов ( например при нечётном length ), так и все комбинации **двух** таких-же возможных символов ( например при length > 1 )

Ниже приведён пример одиночного и двойного charset список-массива:

```
single character set list array for characters: "A-C"

[ "" ] = "A"
[ "A" ] = "B"
[ "B" ] = "C"
[ "C" ] = - (undefined)

double character set list array for characters: "01"

[ "" ] = "00"
[ "00" ] = "01"
[ "01" ] = "10"
[ "10" ] = "11"
[ "11" ] = -
```

Uid-генератор имеет два character set: low и high и два счётчика \_COUNTL и \_COUNTH соответственно - содержащие последние значения полученые от character set

Таким образом осуществляется перебор 1-4 символов для генеративной части uid.

Если length превышает значение 4, то используются «надстроенные» uid-генераторы — не имеющие собственного префикса и суффикса, но по сути — повторяющие структуру тех-же «объявляемых» uid-генераторов.

В зависимости от length создаётся нужное количество таких "надстраиваемых» uid-генераторов из расчёта: один uid-генератор на каждые следующие 1-4 символа в генеративной части uid.

Ниже показана структура uid-генератора:

# **UID-GENERATOR STRUCTURE**

namespace uid

```
_PREFIX[ ptr ] = "prefix"
_SUFFIX[ ptr ] = "suffix"

_COUNTPTR[ ptr ] = countptr

_CHARSETL[ ptr ] = charsetptr

_CHARSETH[ ptr ] = last returned low-part

_COUNTL[ countptr ] = last returned hi-part

_NEXT[ countptr ] = ptr to next uid-generator
_HIPFX[ countptr ] = last uid returned from the next uid-generator

CHARSET[ charsetptr ][ ... ] character set list-array
```

Обратите внимание что поля \_COUNTL, \_COUNTH, \_NEXT и \_HIPFX находятся не по указателю ptr, а по указателю countptr который хранится в поле \_COUNTPTR[ ptr ].

И также младший и старший character set: они не привязаны к ptr, они привязаны к указателям charsetptr хранящихся в полях \_CHARSETL[ ptr ] и \_CHARSETH[ ptr ] соответственно.

Из этого можно вывести для понимания тот важный момент что и счётчики \_COUNTL/\_COUNTH и младший/старший character set могут быть у uid-генератора удалёнными — т. е. чьими-то ещё ( от какого-то другого uid-генератора ).

И этот факт выводит на идею о двух дополнительных режимах в которых помимо основного (независимого) может быть синициализирован uid-генератор.

Первый режим это когда uid-генератор использует удалённые ( чьи-то ) character set, но при этом имеет свои собственные префикс и суффикс, а главное - собственные счётчики перебора символов в character set (т. е. ведёт собственный отсчёт комбинаций в генеративной части генерируемых строк, но при этом использует чужую генеративную часть как образец: та-же длина и из тех-же символов)

Такой uid-генератор будет генерировать уникальные строки с собственным префиксом и суффиксом и иметь генеративную часть полностью аналогичную удалённому uid-генератору от которого используется character set, но при этом имея собственную последовательность перебора символов в генеративной части

Для установки uid-генератора в этом режиме называемом режимом удалённого character set, используется функция:

Объявляется uid-генератор с указателем "Gen1" имеющий префикс "<", суффикс ">" и генеративную часть из трёх символов из числа: "0" и "1".

Обявляется uid-генератор с указателем "Gen2" имеющий префикс "[" суффикс "]" и генеративную часть аналогичную генеративной части uid-генератора "Gen1" (т. е. имеющую ту-же длину (3) и состоящая из тех-же символов: 0 и 1).

... и теперь начинаем генерировать с помощью обоих объявленых uid-генераторов строки:

```
while ( 1 ) {
    print ++CNT ":\t" ptr1 "\t" uid::get( ptr1 )
    print CNT ":\t" ptr2 "\t" uid::get( ptr2 ) }

outputs:

1:    Gen1 <000>
1:    Gen2 [000]
2:    Gen1 <001>
2:    Gen1 <110>
7:    Gen2 [110]
8:    Gen1 <111>
8:    Gen2 [111]

fatal: uid::get( Gen1 ): out of uid range
```

> Параметр *charsetptr* может быть не указан ( == "") и в этом случае будет взят указатель на **дефолтовый uid-генератор**.

Ещё одним из возможных режимов uid-генератора является режим когда и character set и счётчики \_COUNTL/\_COUNTH uid-генератора удалённые (т. е. не свои, а от какого-то другого uid-генератора)

Такой uid-генератор будет генерировать уникальные строки с собственным префиксом и суффиксом, но при этом будет иметь генеративную часть генерируемую другим uid-генератором.

Для установки uid-генератора в этом режиме называемом режимом разделённого character set используется функция:

Объявляется uid-генератор с указателем "Gen1" имеющий префикс "<", суффикс ">" и генеративную часть из трёх символов из числа: "0" и "1".

Обявляется uid-генератор с указателем "Gen3" имеющий префикс "{" суффикс "}" и генеративную часть от uid-генератора "Gen1" (т. е. именно её, а не её аналог)

... и теперь начинаем генерировать с помощью обоих объявленых uid-генераторов строки:

```
while ( 1 ) {
    print ++CNT ":\t" ptr1 "\t" uid::get( ptr1 )
    print ++CNT ":\t" ptr3 "\t" uid::get( ptr3 ) }

outputs:

1:    Gen1 <000>
2:    Gen3 {001}
3:    Gen1 <010>
4:    Gen3 {011}
5:    Gen1 <100>
6:    Gen3 {101}
7:    Gen1 <110>
8:    Gen3 {111}
```

> Параметр *countcharsetptr* может быть не указан ( == "") и в этом случае будет взят указатель на **дефолтовый иіd-генератор**.

При установке uid-генераторов в режимах удалённого или разделённого character set можно ссылаться не только на независимо объявленные uid\_генераторы, но и на такие-же uid-генераторы — работающие в режимах удалённого либо разделённого character set.

# PREDEFINED UID-GENERATORS

Библиотека предоставляет два предустановленых uid-генератора: дефолтовый и hid-генератор.

Оба предустановленых uid-генератора нельзя отменить или переобъявить...

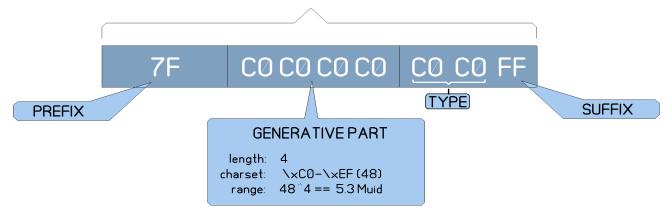
Все другие uid-генераторы могут быть свободно переобъявлемы в любом режиме.

### **DEFAULT UID-GENERATOR**

указатель: "" (пустая строка)

Дефолтовый uid-генератор генерирует строки со следующей структурой:

# DEFAULT UID GENERATOR (8 bytes)



# Diagram 2

uid::set( "", "\x7F", "\xC0\xC0\xFF", 4, "\xC0-\xEF")

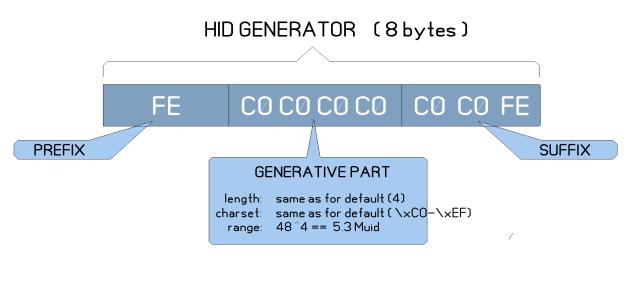
Дефолтовый uid-генератор необходим библиотеке для нормального функционирования и не может быть отменён или переобъявлен.

Смотрите раздел POINTERS IN AWK.

# **HID-GENERATOR**

указатель: "hid"

Hid-генератор генерирует строки со следующей структурой:



# Diagram 3

uid::setcs( "hid", "\xFE", "\xC0\xC0\xFE" )

# HIDs IN AWK

**Hid** является **очень важным ресурсом** программирования в AWK.

Всякий раз когда вы собираетесь **сохранить** в некотором **массиве** какие-то сторонние **данные** — вы вынуждены раз за разом придумывать ответ на один и тот-же вопрос: **под какими индексами** это делать?

Действительно, ведь в массиве находятся некоторые **«рабочие» индексы** — нам крайне необходимо чтобы **«служебные»** индексы никак **не конфликтовали** с возможными **«рабочими»** индексами.

И если мы просто, допустим, будем указывать «служебные» индексы прямой строкой:

```
A[ "LIST" ]
```

... то по понятным причинам мы очень быстро на такой конфликт как раз и нарвёмся.

Важным также остаётся и **читабельность кода**: если вы начнёте усложнять строку индекса в массиве какими-то дополнительными символами - чтобы минимизировать вероятность **возможных конфликтов** с рабочими индексами — то вы неизбежно потеряете её в читабельности:

```
A[ "\xFELIST\xFE" ]
```

Возникает замкнутый круг: мы хотим предельно ясной записи индекса, но такая запись может вступить в конфликт с рабочими индексами. Если-же мы будет усложнять индекс, то неизбежно будем терять в комфорте.

### HID является системным решением данной проблемы.

Hid — это глобальная переменная - называемая «несущей» - которая объявляется с помощью функции hid() и которой присваивается так называемое сильное значение генерируемое hid-генератором.

Суть присваемого hid-переменной значения заключается в том, **чтобы не быть похожим ни на что** — ни на возможные данные, ни на возможные «рабочие» индексы в массивах.

Пользователь может активно использовать несущие hid-переменные как своего рода «служебные» индексы в массивах - для доступа к какой-либо дополнительной, сопутствующей информации сохраняемой внутри массива:

```
A[ SOME ] BMCCTO: A[ "SOME "]
```

**ВАЖНО!** Негативным фактором при использовании hid является тот факт, что если hid переменная не объявлена или её имя написано с ошибкой - то пользователь об этом никак прямо не узнает и код начнёт выполнять непредсказуемые действия (необъявленная переменная будет возвращать пустую строку вместо специального значения).

Поэтому следует **внимательно относится к написанию hid** в коде и следить за тем чтобы все используемые hid были предварительно объявлены.

Некоторые служебные индексы которые нам понадобятся: - локальные: т. е. внутренние в указанном namespace. А некоторые, нужны такие, чтобы в любом namespace объявлялись одним и тем-же значение(глобальные).

Объявления hid должны производится **в полном объёме в каждом namespace** где они используются.

Так называемые **суперглобальные hid** — несущими переменными которых являются суперглобальные переменные — также **обязательны** для **объявления в каждом namespace** в которых они используются.

Объявление hid производится с помощью присваивания несущей hid-переменной результата возвращаемого функцией hid() вызванной со строкой имени объявляемого hid в качетсве параметра:

```
hid::get( name, code )
    example:
        SOME_ = hid::get( "SOME_" )
        print hexdump( SOME_ )
    outputs (например):
        FE CO C1 C2 C3 C4 C5 FE
```

Объявляется **hid** с именем: *name*. Несущей hid-переменной *name* присваивается некоторое специальное значение.

Параметр *code* позволяет пользователю произвести **объявление hid** используя собственное **специальное значение**. Если *code* != «», то оно становится **новым специальным значением**. В противном случае специальное **новое значение** будет стенерированно **hid-генератором**.

В некоторых случаях пользователю просто нужно **специальное значение**, но не нужна его регистрация как hid:

> Если параметр *пате* равен **пустой строке** ( == "" ), то функция hid() просто возвращает новое специальное значение:

```
... = hid::get()
```

Параметр *name* содержит имя объявляемого hid. Имя может быть дано с указанием namespace или без него. В качестве **namespace-разделителя** можно использовать '::' или ''

Если hid *name* до этого момента объявлен не был, то функция hid() **вернёт новое** специальное значение и сохранит его в ассоциации с *name* .

При дальнейших попытках объявления того-же *name* функция hid::get() будет просто возвращать сохранённое значение.

> Если *name* не содержит **namespace-разделителя**, то производится **объявление глобального hid**:

```
GLOBAL = hid::get( "GLOBAL " )
```

Глобальный hid в любом namespace несёт одно и то-же значение.

```
@namespace = "one"

BEGIN{

    GLOBAL_ = hid::get( "GLOBAL_" )

@namespace "two"

BEGIN{

    GLOBAL_ = hid::get( "GLOBAL_" )

# one::GLOBAL_ == two::GLOBAL_
```

> Если параметр *name* содержит **namespace-разделитель**, то производится **объявление локального hid**:

```
@namespace "some"

BEGIN{

LOCAL_ = hid::get( "some::LOCAL_" )
```

Локальный hid объявляется только для своего namespace и всегда несёт своё собственное значение.

> Если в параметре *name* **не указывается namespace**, то используется тот namespace, который **указывался функции** hid::get() **последним**:

```
@namespace "some"

BEGIN{

LOCAL1_ = hid::get( "some.LOCAL_" )

LOCAL2 = hid::get( ".LOCAL2 " )
```

# HID[]

Для того чтобы понять является-ли некоторая строка одним из «служебных» индексов пользователь может применять проверку эксистенса этой строки в качестве индекса в суперглобальном массиве HID.

Например внутри for-in цикла:

```
for ( i in A )
    if ( i in HID )
        continue
    else ...
```

Суперглобальный массив **HID** содержит в качестве индексов все специальные значения присвоенные hid.

```
hid::name( code )
```

Параметр *code* должен быть значением одной из объявленых несущих hid-переменных.

Если code не является таким значением, то функция вовзвращает null.

Функция возвращает имя hid с кодом code.

# POINTERS IN AWK

Для лучшего понимания того, как использовать указатели в AWK рекоммендуется прежде всего ознакомиться с исходным кодом самой библиотеки:

- вы увидите как следует располагать данные относительно указателя:

```
FIELD[ ptr ]
```

Например: некоторый указатель *ptr* имеет обязательное свойство: ID располагаемый в:

```
ID[ ptr ]
```

- как узнать: является-ли *ptr* указателем:

Для определения является-ли строка *ptr* **действующим указателем** необходимо выполнить:

```
if ( ptr in ID )
# ptr указатель
else # ptr что-то другое
```

Тела указателей имеют характерную структуру легко распознаваемую с помощью регулярных выражений среди данных: каждый указатель начинается с символа  $\xspace$ х и затем через 6 байт, заканчивается символом  $\xspace$ х  $\xspace$ 

Таким образом «что-то другое» - в примере выше - может означать что строка *ptr* это любая другая строка состоящая из данных и указателей.

Суть предлагаемой методики работы с данными состоит в том, что исходная строка для нас: это смесь данных и указателей.

Для поиска указателей любого типа предлагается использовать регулярное выражение:

```
/\x7F....\xFF/
```

Если искать надо указатели конкретного типа(ов), то следует указывать возможные символы в поле типа искомого указателя (два предпоследних байта в указателе — см. *Diagram 2*):

```
/\x7F....\xT0\xT1\xFF/
где: \xT0 и \xT1 — символы-идентификаторы типа (класса) искомого указателя
```

Для того, чтобы «не наехать» каким-либо сторонним регулярным выражением на тела указателей лежащих среди данных следует избегать символа  $\xspace$  (при движении вправо) и символа  $\xspace$  (при движении влево).

### FYI

Uid-генераторы в моём энвайрименте также используются для генерации имён временных файлов

Настоятельно не советую экспериментировать с настройками дефолтового и hid генераторов: поверьте, взятые на вооружение структуры генерируемых ими строк — взяты не с потолка или откуда-нибудь. Для меня лично они являются указателями уже третьего поколения.

# ПЕРСПЕКТИВЫ

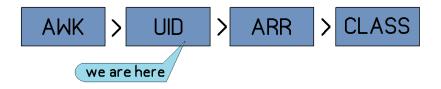
На первом этапе нам необходимо поднять общий уровень базовой техники программирования в AWK.

Данная библотека относится к базовой технике программирования на AWK

Следующим релизом станет библотека ARR — для работы с массивами (также базовая техника).

Затем последует релиз библиотеки CLASS — представлящая из себя классовую имплементацию для AWK: основы базовой техники и описание приёмов ООП в AWK.

Гипотетический план публикаций библиотек для AWK на 2024-2025 год:



# **AUTHOR**

Классовая имплентация в AWK является ключевым моментом для дальнейшего всестороннего развития этого языка.

Моя личная «галактика Андромеды» находится в области работы с комплексным регулярным выражением, и именно туда я вас веду.

Благодарю Вас за интерес и за Ваше внимание!

That's all folks!:)

Kind Regards
Denis Shirokov

# **RESPECT DUE**

All awkers from all the world!

gawk Team