

Инфраструктура и процессный подход для обеспечения качества и безопасности операционной системы специального назначения

Докладчики:

Фокин Максим Сергеевич Тележников Владимир Юрьевич

Операционная система специального назначения «Astra Linux Special Edition» (далее по тексту — операционная система)



Операционная система обеспечивает защиту любой информации, с любым грифом ограничения доступа:

Операционная система функционирует на различных типах устройств с различными процессорными архитектурами

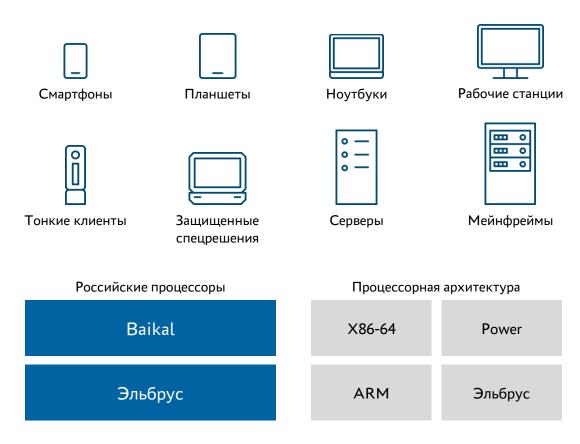
Коммерческая тайна

Конфиденциальная информация

Государственная тайна:

- гриф «секретно»
- гриф «совершенно секретно»
- гриф «особой важности»

И другие



Основные направления формирования методологии разработки безопасного системного ПО

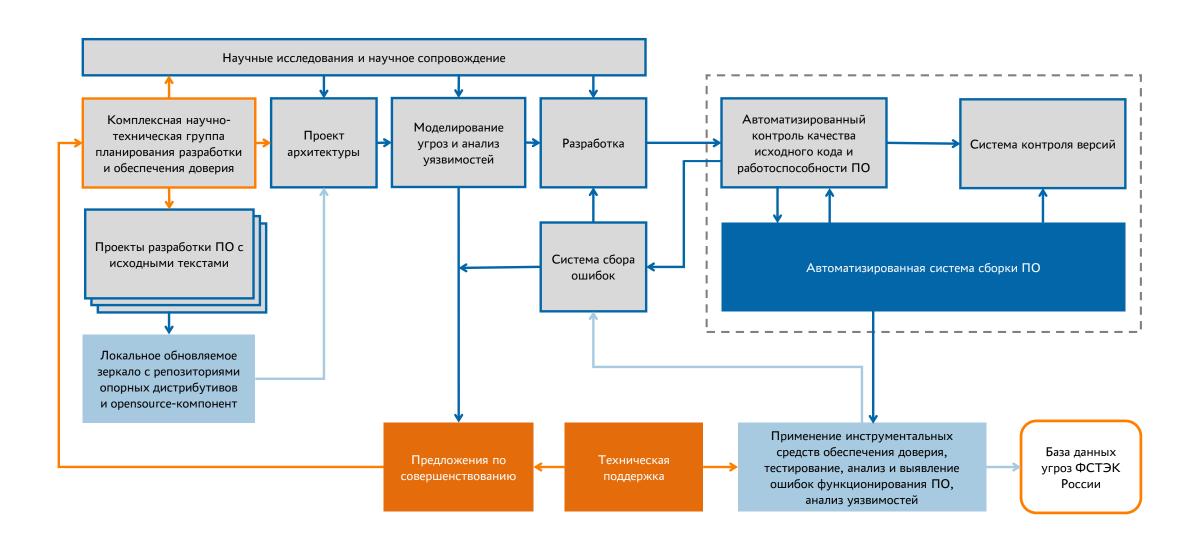




Процессное обеспечение качества и безопасности операционной системы

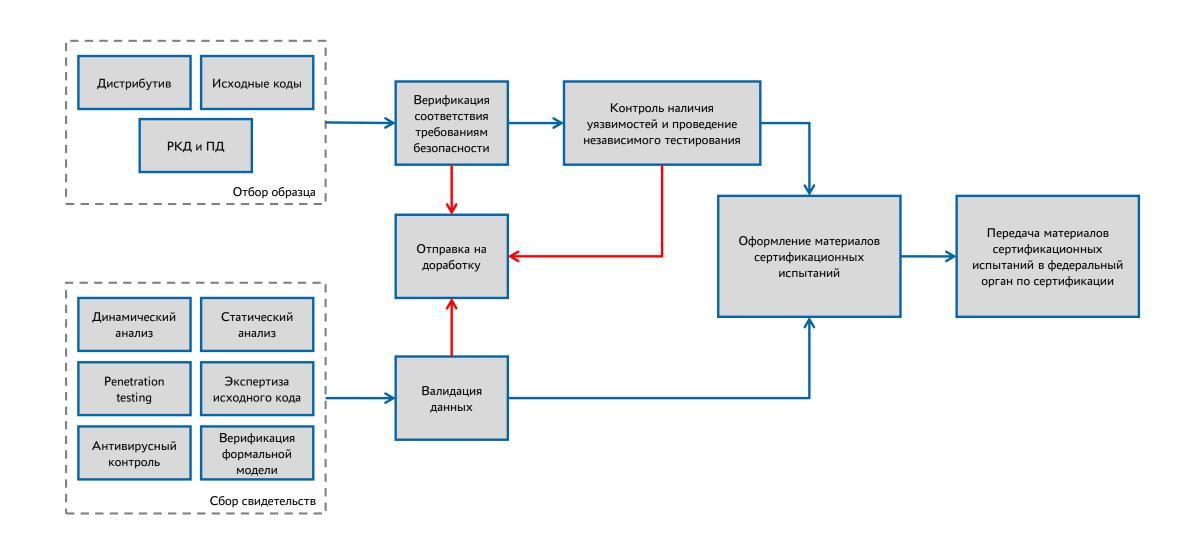
Процессы обеспечения доверия и контроля качества операционной системы





Проведение сертификационных испытаний

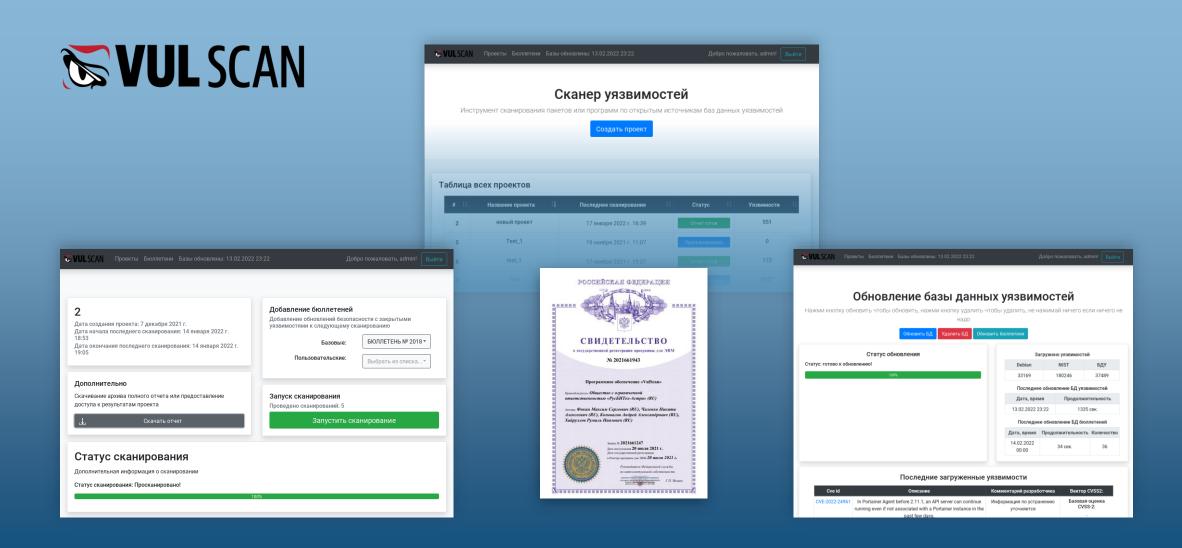






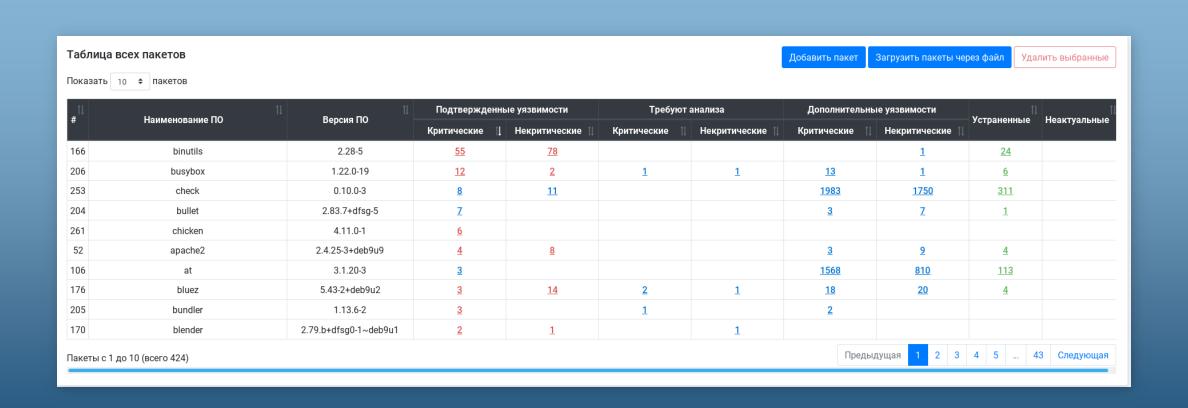
Инструмент поиска уязвимостей в ПО





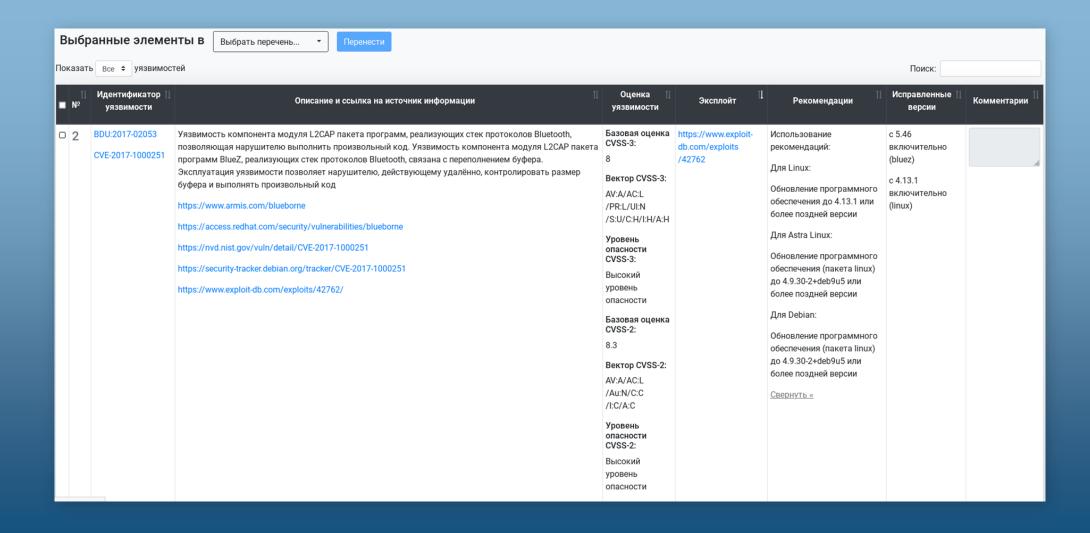
Инструмент поиска уязвимостей в ПО. Таблица результатов





Инструмент поиска уязвимостей в ПО. Представление информации об уязвимости



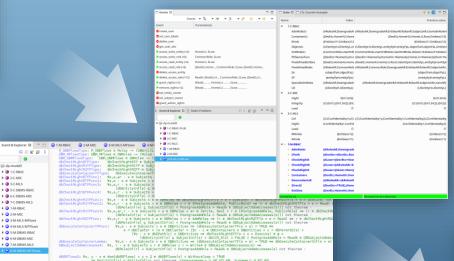


Верификация формальной модели и ее реализации в программном коде операционной системы



		$access_read(x, x', y, \alpha_p)$				
1.1	x, y	$x \in S$, сол $y \in E \cup R \cup N \cup AR$, то существует $f \in R \cup AR$: (k , f , read) $\in AR$, k , (сил $y \in E$, f or, read) $\in AR$ (f , cyulectrayer контейнер $c \in C$ такой, что execute_container(x , c , y) $=$ true, u не существует запрешающей point $n \in NR$ такой, что f , n , read) $\in AA$ и (y , read) $\in AR(m)$, [can $y \in R \cup NR \cup AR$, f to $(y, read) \in AR(f)$, [ean) $y \in R \cup AR$, f to f and f to f	ecnu $y \in E$, to $A' = A \cup \{(x, y, read_i)\}$, ecnu $y \in R \cup NR \cup AR$, to $AA' = AA \cup \{(x, y, read_i)\}$			
1.2	x'	$x' \in S$, $[ecnn y \in R \cup NR \cup AR, \tauo i_i(y)] \le i_i(x)$, для $e \in [y]$ либо $(x, e, read_i) \in A$, либо $(x, e, write_i) \in A]$, $[ecnu y \in R \cup NR \cup AR u i_i(y) > i_i(w), \tauo (x', i_eentity, write_i) \in A]$	-			
2.1	αp	[ecn $y \in E \setminus DB \not\in To \ \alpha_r = \emptyset$], [ecn $y \in DB \not\in To \ n$ in $(k, rostgres, admin, role, read.) \in A, k in k \in DB \not\in To \ n in (k, r, read.) \in A, k in (k, r, read.) \in B, (k, r, read.) \in A, (k, r, read.)$	ecns $y \in DB_c E$, T or $A = A \cup \{(x, db_entify(y), read_s)\}$, ecns $y \in DB_c R$, to ecns $db_login(y) = \emptyset$, T of $db_login(y) = y, AA^* = AA \cup \{(x, y, read_s)\}$, $(x, y, blite, role, read_s)\}$, S is S of S o			
2.2	-	если $y \in DB$, R , то [для $e \in [y[$ либо $(x,e,read_a) \in A$, либо $(x,e,write_a) \in A]$, $[i,(y) \le i,(x)$, и если $y \ne public_role$, то $i,(y) = i,(db_login(x))$, [если $i,(y) > i_low$, то $(x',db_i_entity,write_a) \in A]$	-			

МРОСЛ ДП-модель в математической нотации (более 500 страниц описания)



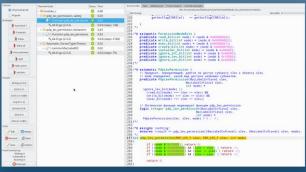
МРОСЛ ДП-модель в формализованной нотации на языке метода Event-B:

- базовая (более 30 тыс. строк кода);
- экспериментальная (редуцированная);
- адаптированная для системных вызовов управления доступом в Операционной системе

Верификация МРОСЛ ДП-модели в формализованной нотации:

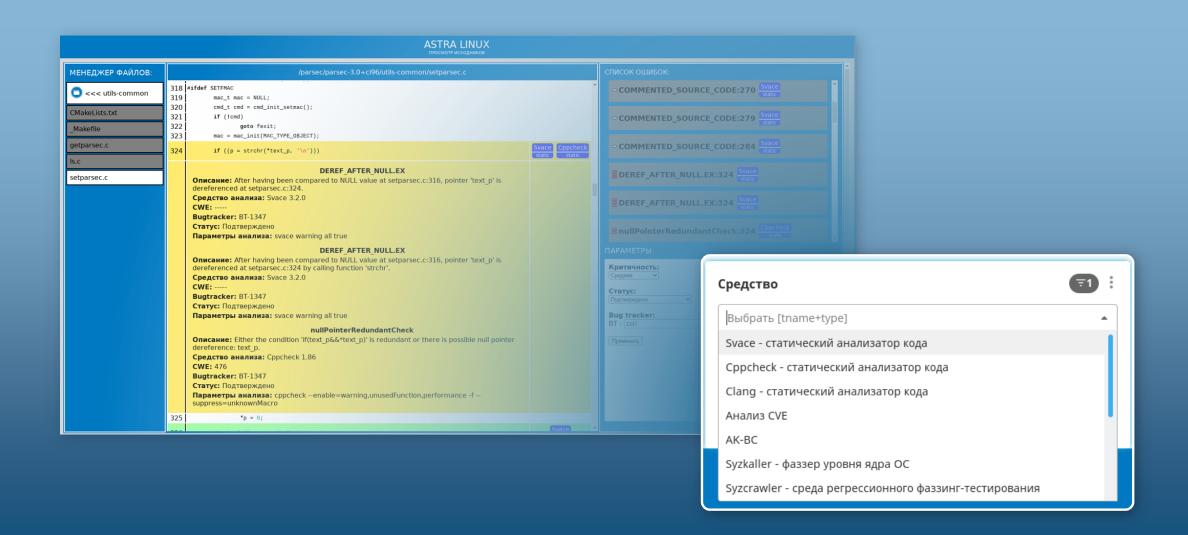
- дедуктивно инструментом Rodin;
- по методу проверки моделей (model checking) инструментом ProB.

Дедуктивная верификация спецификаций на языке ACSL функций подсистемы безопасности PARSEC инструментом Frama-C



Статический анализ кода операционной системы с применением Svace, Clang SA, Cppcheck, AK-BC 3.0





Инструментальные средства фаззингтестирования операционной системы

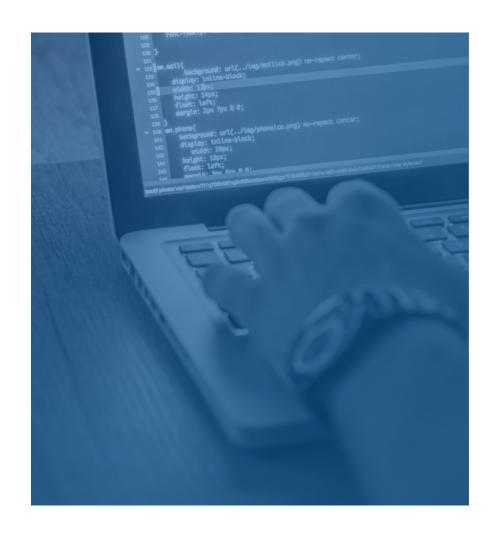


Для ядра и модулей безопасности, функционирующих в пространстве ядра операционной системы:

- SYZKALLER
- SYZCRAWLER

Для остальных компонентов операционной системы:

- Программный комплекс Crusher (ИСП РАН)
- Среда символьного выполнения S2E, KLEE
- Фаззер AFL/AFL++
- Фаззер Libfuzzer



Динамический анализ кода операционной системы с использованием стенда Syzkaller4astra



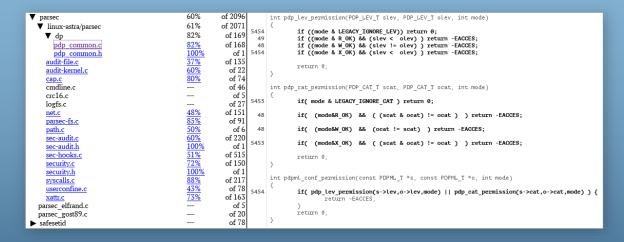


Astra Linux Kernel Parsec SYZ-FUZZER SYZ-EXECUTOR SYZ-MANAGER

SYZ-HUB

Серверы тестирования

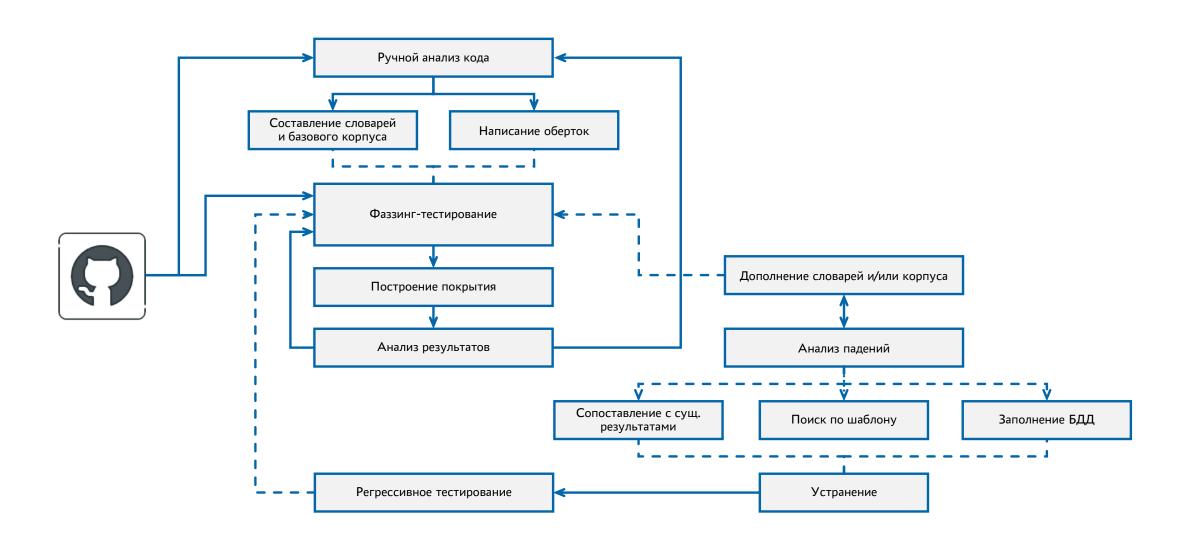
База данных результатов тестирования Расчет покрытия кода



CRASHES + CORPUS

Процесс фаззинг-тестирования утилит пользовательского пространства





Результаты фаззинг-тестирования механизмов защиты операционной системы



Current view:	top level		Lines:		Hit	Tota	I	Coverage	
Test:	cov.info				27	00 3	101	87.1 9	
Date: 2021-11-25 13:15:09		Functions:			2	26	234	96.6 %	
	Directory	Line Coverage ≑				Functions \$			
_	sr/include/x86_64-linux- u/bits		76.5 %		26 / 34	-	0/0		
<u>/u</u>	sr/include		100.0 %		2/2	100.0 %	1/1		
_	sr/include/x86_64-linux- u/sys		100.0 %		1/1	-	0/0		
<u>li</u>	b-aud		88.6 %	1170	/ 1320	97.9 %	94 / 96		
<u>li</u>	b-aud-db-files		90.9 %	189	7 208	100.0 %	11 / 11		
<u>li</u>	b-aux		92.5 %	544	1 / 588	100.0 %	42 / 42		
<u>li</u>	<u>b-base</u>		81.0 %	235	/ 290	100.0 %	24 / 24		
<u>li</u>	b-cap		80.9 %	511	/ 632	93.1 %	54 / 58		

70% – покрытие модулей безопасности PARSEC (поверхности атаки) по базовым блокам;

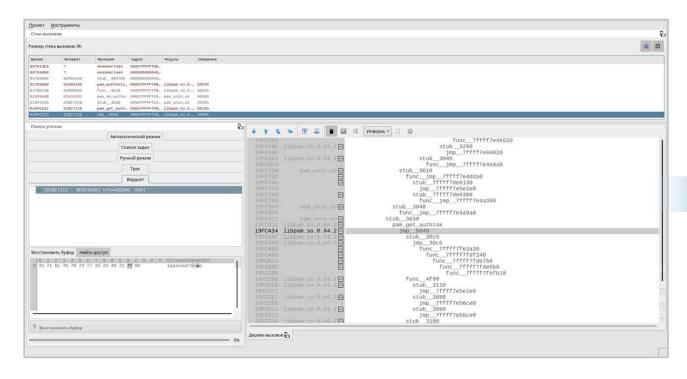
80% – покрытие модулей пользовательского пространства по строкам;

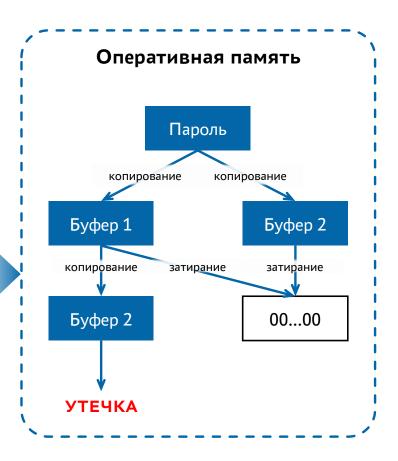
72 часа – среднее время устранения выявляемых ошибок в модулях безопасности.

Анализ помеченных данных при сборе трасс программ инструментом БЛЕСНА (ИСП РАН)



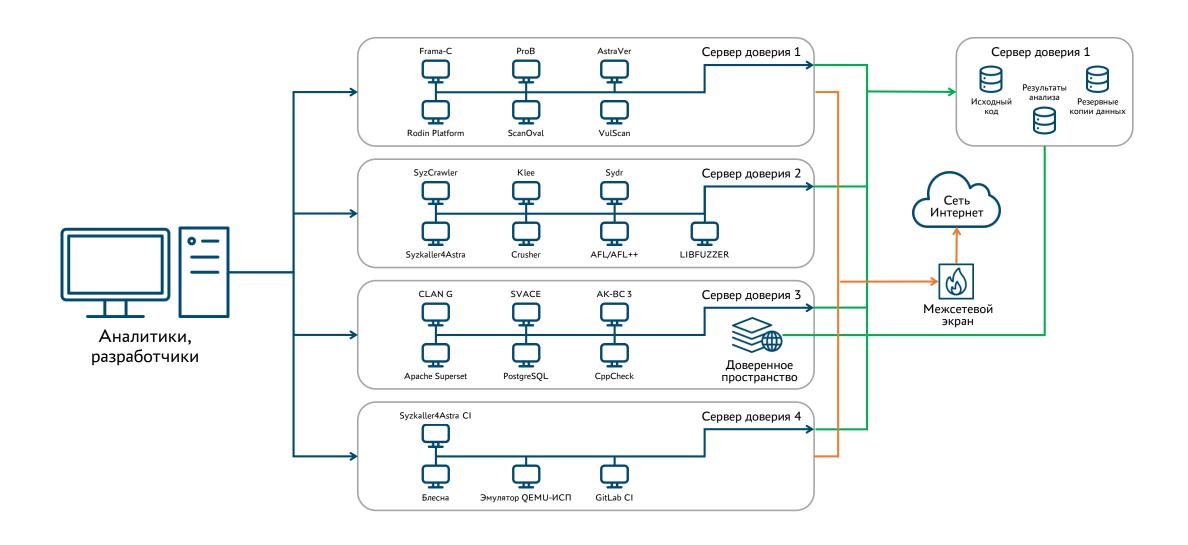
Инструмент БЛЕСНА





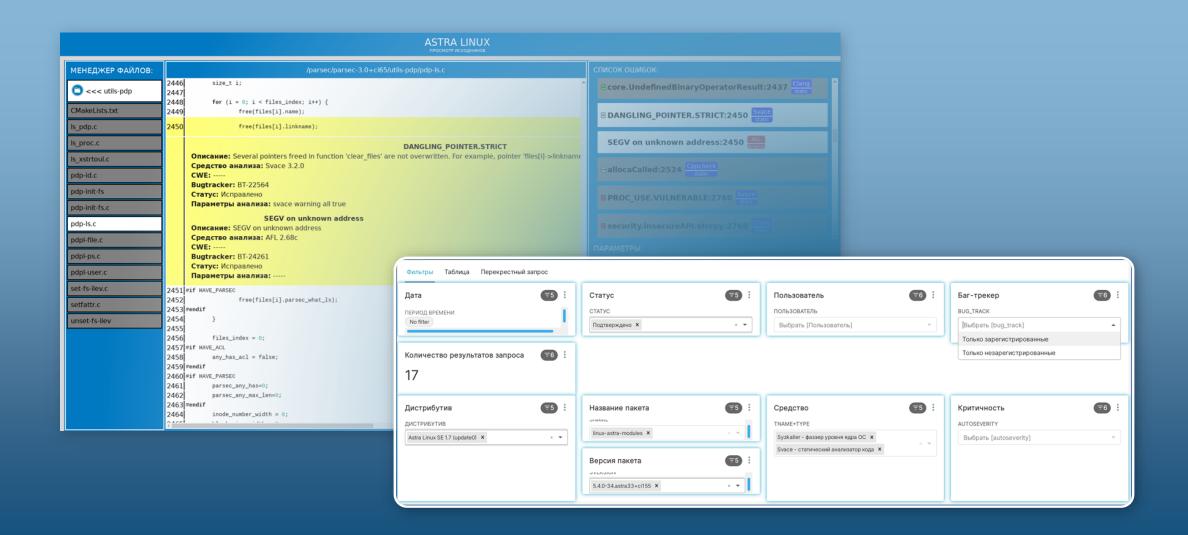
Масштабируемая структура стенда доверия для верификации и анализа кода операционной системы





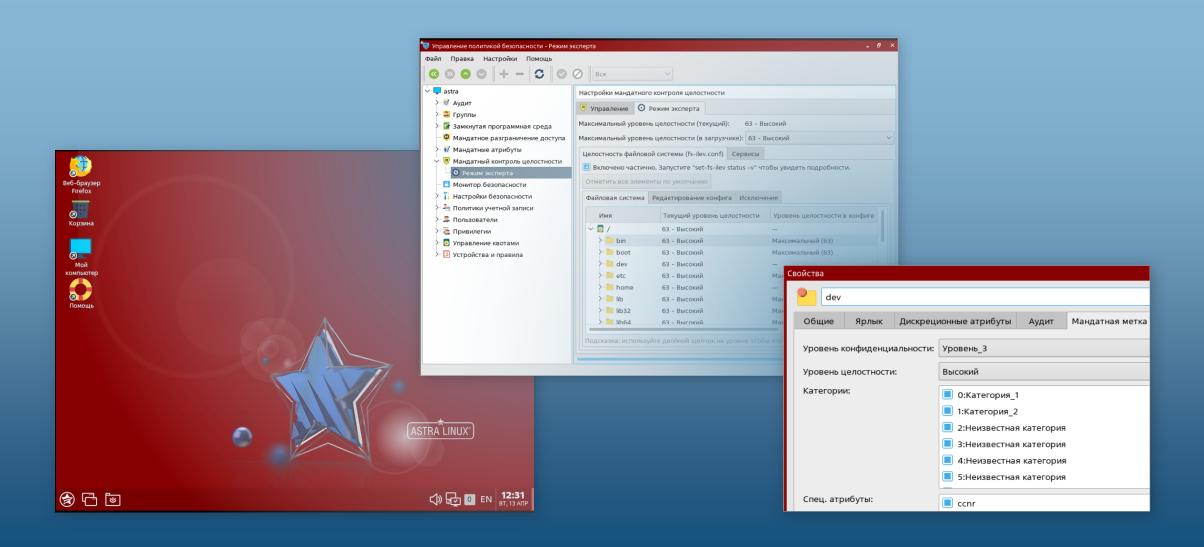
Интерфейс базы данных доверия. Вывод информации об ошибках





Реализация с применением методологии верифицированного механизма защиты операционной системы







Спасибо за внимание!