

# Skein Hashing

Verilog پروژه مستندسازی پیادهسازی سخت افزاری الگوریتم به زبان

گروه ۴

سید پارسا اسکندر کیمیا یزدانی الهه خدایی وحید زهتاب آروین آذرمینا

استاد: فرشاد بهاروند

# چكيدەي مقالە

در این مقاله که در مورد یکی از روشهای hash به نام Skein توضیح داده خواهد شد. و همچنین توضیح و مستند برنامههای داده شده به دو زبان C به عنوان مدل طلایی و verilog به عنوان طرح سختافزاری ، آورده خواهد شد. در انتها نیز تفاوتهای این دو مدل و دلایل اختلاف آنها ( نقاط اشتباه آنها در پیادهسازی ) تحلیل خواهد شد.

# فهرست مطالب

مقدمه	
پیادهسازی سختاه	$\mathbf{Verilog}$ فتافزاری
۱.۲ مقدمه .	
مدل طلایی	
۱.۳ مقدمه	
۲.۳ پیادهسازی ا	زى الگوريتم
توابع و ساختارها	ِها
۱.۴ ساختارها	رها
1.1.6	$\dots \dots $
7.1.9	
٣.١.۴	UBI-BIG
4.1.4	TFBIG-4e, TFBIG-4o
0.1.4	TFBIG-INIT
۲.۴ توابع .	
1.7.6	$\dots \dots $
7.7.8	${f$
٣.٢.۴	sph-skein512

فصل ۱

مقدمه

توضييييييين اسكيييييين

# فصل ۲

# پیادهسازی سختافزاری Verilog

#### ۱.۲ مقدمه

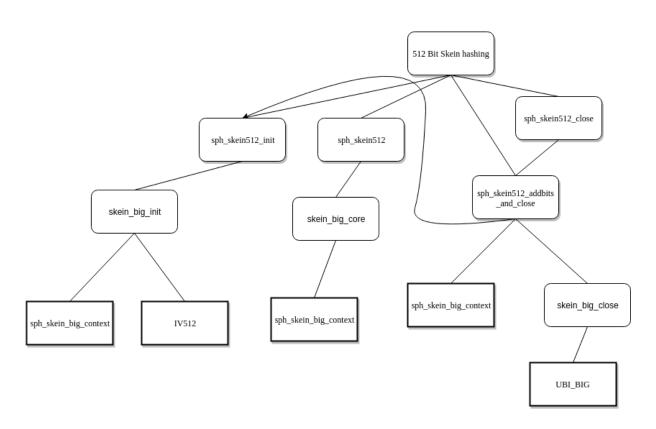
دنیای نرمافزار و سختافزار رایانه در نگاه کلی میتوانند بسیار شبیه به هم باشند، برنامه های نرمافزاری، مقادیری را به عنوان ورودی دریافت کرده، سپس طی روند مشخصی محاسباتی روی آنها انجام داده و در نهایت مقادیری را به عنوان خروجی به کاربر خود تحویل می دهند، قطعات سختافزاری نیز دارای port هایی برای ارتباط با دنیای خارجی و دریافت ورودی و تحویل خروجیهای خود میباشند و از واحدهای مختلف پردازشی و عملیاتی مختلفی برای محاسبه ی خروجیهای مناسب تشکیل شده اند. درعمل میتوان سختافزاری خاص برای اجرای بسیاری از روند های نرمافزاری طراحی و پیاده سازی کرد، ساخت سختافزار خاص مربوط به یک الگوریتم می تواند کاربردهای بسیاری داشته باشد، برای مثال قطعهای که بتواند داده های ورودی را رمزنگاری کند میتواند به صورت گسترده برای ذخیره ی اطلاعات به صورت سریع استفاده شود، سختافزار های اختصاصی الگوریتم ها سریع و بهینه اند و میتوانند به اجرای هرچه سریع تر روندهای پیچیدهای که به الگوریتم مورد نظر وابستگی فراوان دارند کمک کلانی کنند.

## نصل ۳

# مدل طلایی

#### ۱.۳ مقدمه

در مدل طلایی ۴ نوع متفاوت از Skein hash آورده شده است ( ۲۲۴ و ۲۵۶ و ۳۸۴ و ۵۱۲ بیت) که همانطور که در مدل طراحی شده با verilog نیز تنها نوع استاندارد (۵۱۲ بیت)آن پیاده سازی شده است ، در مدل طلایی نیز تنها توضیحات و مستندات این نوع ارائه خواهد شد.



## ۲.۳ پیادهسازی الگوریتم

در شکل بالا تمامی توابع و ساختارهای مورد نیاز و سلسله مراتب آنها برای نوع ۵۱۲ بیتی الگوریتم آورده شده است ، برای توضیح نحوه ی اجرای الگوریتم با شروع از sph-skein-big-context سلسله اجرای برنامه توضیح داده خواهد شد.

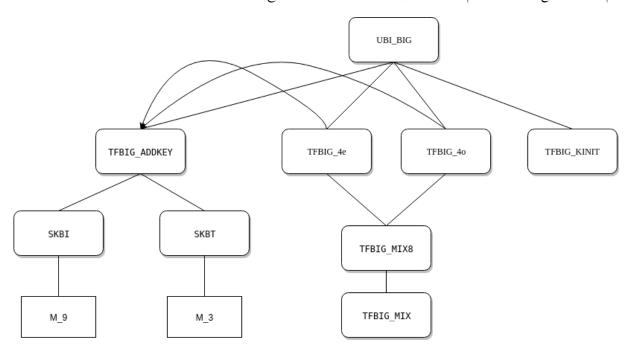
در این برنامه برای ذخیره و استفاده از هش ، از ساختاری استفاده شده است به نام sph-skein-big-context استفاده شده است و هدف برنامه اجرای الگوریتم هش و ذخیره ی خروجی در این ساختار است.

برای اجرای الگوریتم هش ۵۱۲ بیتی ، در سلسلهی اجرا از توابع زیر استفاده شده است :

در ابتدا برنامه با ذخیرهی مقادیر از پیش تعیین شده IV512 در ساختار معرفی شده شروع به کار میکند ، و این کار توسط تابع Sph-skein512-init انجام میگددد.

سپس با در نظر گرفتن ورودی و سایز این ورودی، اجرای الگوریتم هش توسط تابع sph-skein512 شروع میشود و ورودی داده شده تبدیل به هش میشود و با ذخیره شدن در ساختار هش، این تابع پایان میپذیرد.

حال برای فهم درست از توابع مورد استفاده لازم است نحوهی پیادهسازی UBI-BIG توضیح دادهشود. تمامی سلسله مراتب طراحی آن در شکل زیر آورده شدهاست.



## فصل ۴

## توابع و ساختارها

#### ۱.۴ ساختارها

#### sph-skein-big-context \.\.\f

این ساختار مورد نظر برای ذخیره و استفاده از هش است ( شامل مقادیری از هش قبلی و مقادیر جدید محاسبه شده ).

این ساختار شامل یک آرایهی ۶۴ بیتی از کاراکترهاست که به منظور تراز کردن انواع هش استفاده می گردد و هشت عدد ۶۴ بیتی که برای ذخیره ی ۵۱۲ بیت هش استفاده می شوند و همچنین شامل دو عدد با نامهای ptr, bcount است که این دو عدد به طور معمول برابر ۰ هستند که همانند nonce در پیاده سازی وریلاگ آن است.

#### IV512 Y.1.5

این ساختار شامل مقادیر اولیهی هش است. یک عدد ۵۱۲ بیتی را برای خوانا بودن در مبنای ۱۶ و در ۸ بلاک ۱۶ بیتی نگاه میدارد. این مقدار در برنامه به زبان وریلاگ همان midstate است.

#### UBI-BIG W.1.5

این تابع ( در مدلطلایی به صورت define تعریف شده ) طبق الگوریتم skein در ابتدا وظیفهی ۵۱۲ بیتی کردن ورودی در بافر را بر عهده دارد، در ادامه تمامی ۷۲ مرحلهی هش الگوریتم skein را که در مقدمه شرح داده شده است را اجرا میکند.

روند اجرای این تابع بدین صورت است که در ابتدا مقادیر ۸ بیتی در بافر را با استفاده از Encoder به مقادیر ۶۴ بیتی تبدیل می کند، سپس دو مقدار  $t.,t_1$  را که همان tweak همان tweak ها هستند را با استفاده از ورودی ها به دست می آورد و سپس با استفاده از تابع tweak مقادیر جدیدی از داده های قبلی به دست می آورد و سپس ۱۸ بار توابع tweak و tweak صدا می شوند که در هر کدام از این تابع ها ۴ بار تابع در هم سازی توضیح داده شده در مقدمه صدا می شوند.

## TFBIG-4e, TFBIG-4o f.1.f

این تابع برای کدگذاری .P تا  $P_{v}$  طراحی شدهاست. همانطور که پیش تر توضیح داده شده است، ۷۲ بار تابع درهمسازی صدا می شود، و هر ۸ سلسله از این ۷۲ مرحله یکسان است، همچنین در هر ۸ سری ۴ بار با یک کلید و ۴ بار دیگر با یک کلید دیگر اجرا می شود، که به همین دلیل این توابع هر کدام برای آن ۴ باری استفاده می شود که در مرحله ای زوج یا فرد قرار داریم.

این تابع یک ورودی s دارد. تابع p TFBIG-ADDKEY با p تا p و p و p و p و p و p و p و p صدا شدهاست. p و p برای ترتیب به عنوان p دارد. تابع TFBIG-ADDKEY با TFBIG-ADDKEY بستفاده شدهاند. سپس TFBIG-MIX8 پهار بار برای ترتیبهای متفاوتی از p تا p برای تعداد بلاک p برای تعداد بلاک p به صورت جدولهای زیر است، که برای هر راند از p تا p برای تعداد بلاک p برای تعداد بلاک p به صورت جدولهای زیر است، که برای هر راند از p تا p برای تعداد بلاک p برای تعداد بلاک p به صورت جدولهای زیر است، که برای هر راند از p تا p برای ترتیبها چهار عدد جابه جا شده اند. و تفاوت حالتهای زوج و فرد در اعداد استفاده شده است.

$N_w$		4	4 8 16							16							
j		0	1	0	1	2	2 3		0	1	2	3	4	1	5	6	7
	0	14	16	46	36	19	37	Т	24	13	8	47	8	3 :	17	22	37
	1	52	57	33	27	14	42		38	19	10	55	49	) :	18	23	52
	2	23	40	17	49	36	39		33	4	51	13	34	1 4	41	59	17
d =	3	5	37	44	9	54	4 56		5	20	48	41	4'	7 :	28	16	25
	4	25	33	39	30	34	1 24		41	9	37	31	12	2 4	47	44	30
	5	46	12	13	50	10	) 17	1	16	34	56	51	4	1 ;	53	42	41
	6	58	22	25	29	39	43		31	44	47	46	19	) 4	42	44	25
	7	32	32	8	35	56	5 22		9	48	35	52	23	3 :	31	37	20
			i =														
		0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15
	4	0	3	2	1												
$N_w =$	- 8	2	1	4	7	6	5	0	3								
	16	0	9	2	13	6	11	4	15	10	7	12	3	14	5	8	1

#### TFBIG-INIT 6.1.5

این تابع با ورودیهای  $t_{ ext{ iny T}}$  تا  $t_{ ext{ iny T}}$  و  $t_{ ext{ iny A}}$  مقادیر زیر را محاسبه می کند :

$$k_{\mathsf{A}} = C \oplus k_{\cdot} \oplus k_{\mathsf{Y}} \oplus \ldots \oplus k_{\mathsf{Y}}$$

$$t_{\mathtt{Y}}=t_{\mathtt{Y}}\oplus t_{\mathtt{X}}$$

که مقدار ثابت C به آن جهت در فرمول وجود دارد که از  $\cdot$  نبودن تمامی بیتها اطمینان حاصل شود.

## ۲.۴ توابع

## sph-skein512-init \.Y.\f

این تابع مسئولیت مقداردهی اولیهی ساختار هش را بر عهده دارد، که برای آن تابع m skein-big-init را با ورودی اولیهی m IV512 اجرا می کند.

## skein-big-init 7.7.9

این تابع دو ورودی میپذیرد که یکی از آنها آدرس یک ساختار هش است و دیگری مقدار اولیه، که مقادیر متناظر ساختار داده شده را برابر مقادیر اولیه قرار میدهد. که مقدار اولیه در حالت ۵۱۲ بیتی در ساختار IV512 ذخیره شده است.

## sph-skein512 ".Y.F

این تابع، مقدار هش محاسبه شده تا این لحظه را از بین میبرد و