



UNIVERSIDADE FEDERAL DE SERGIPE
CENTRO DE CIÊNCIAS EXATAS E TECNOLOGIA
DEPARTAMENTO DE COMPUTAÇÃO

Desenvolvimento de um Compilador de BRDFs em \LaTeX para linguagem de shading GLSL, através da técnica Pratt Parsing

Trabalho de Conclusão de Curso

Everton Santos de Andrade Júnior



São Cristóvão – Sergipe

2024

UNIVERSIDADE FEDERAL DE SERGIPE
CENTRO DE CIÊNCIAS EXATAS E TECNOLOGIA
DEPARTAMENTO DE COMPUTAÇÃO

Everton Santos de Andrade Júnior

**Desenvolvimento de um Compilador de BRDFs em \LaTeX para
linguagem de shading GLSL, através da técnica Pratt Parsing**

Trabalho de Conclusão de Curso submetido ao Departamento de Computação da Universidade Federal de Sergipe como requisito parcial para a obtenção do título de Bacharel em Ciência da Computação.

Orientador(a): Dra. Beatriz Trinchão Andrade
Coorientador(a): Dr. Gastao Florencio Miranda Junior

São Cristóvão – Sergipe

2024

Resumo

O presente trabalho propõe o desenvolvimento de um compilador de funções de distribuição de reflexão bidirecional (BRDFs) expressas em LaTeX para a linguagem de shading GLSL, utilizando a técnica de Pratt *Parsing* e linguagem de programação Odin. O objetivo é automatizar o processo de tradução de funções complexas de materiais, frequentemente descritas em equações LaTeX, para o código GLSL utilizado em programação de *shaders* para OpenGL. Ao fornecer essa ferramenta, pretende-se não apenas simplificar o trabalho dos desenvolvedores e pesquisadores na área de computação gráfica, mas também democratizar o acesso e compreensão de modelos de materiais complexos. Além disso, ao permitir que as BRDFs sejam expressas em uma forma mais familiar e acessível, como a notação matemática, o compilador reduz a barreira de entrada para aqueles que não estão familiarizados com linguagens programação, de modo a facilitar a colaboração interdisciplinar entre profissionais de diferentes áreas. A validação dos shader de saída do compilador proposto será feita através da ferramenta Disney BRDF Explorer, que auxilia na visualização de BRDF.

Palavras-chave: Compilador, BRDFs, LaTeX, GLSL, Shading, Pratt *Parsing*.

Sumário

1	Introdução	5
1.1	Contexto	5
1.2	Motivação	5
1.3	Objetivo	6
1.4	Estrutura do Documento	6
2	Conceitos	8
2.1	Radiometria	8
2.1.1	Energia Radiante e Fluxo	8
2.1.2	Radiância e BRDF	9
2.2	Modelos de BRDFs	11
2.2.1	BRDF Pura Especular	11
2.2.2	BRDF Difusa Ideal	12
2.2.3	BRDF <i>Glossy</i>	12
2.2.4	BRDF Retro-Refletora	12
2.3	Compiladores	13
2.3.1	Cadeia de Símbolos e Alfabeto	13
2.3.2	Definições de Linguagens	13
2.3.3	Compilador como um Transformação	13
2.3.4	Gramática	13
2.3.4.1	Gramáticas Livres de Contexto (GLCs)	14
2.3.5	Análise Léxica	14
2.3.6	Análise Sintática ou <i>Parsing</i>	15
2.3.7	Pratt Parsing	15
2.3.7.1	Árvores Inclínadas	15
2.3.7.2	Pseudo-código para Análise de Expressões	16
2.3.8	Geração da Linguagem Alvo	16
2.4	Introdução ao Shading e aopipeline de GPU	17
2.4.1	Shader de Vértice	18
2.4.2	Shader de Fragmento	19
3	Revisão Bibliográfica	21
3.1	Mapeamento Sistemático	21
3.1.1	Seleção das Bases	21
3.1.2	Questões de Pesquisa	22
3.1.3	Termos de Busca	22

3.1.4	Critérios	23
3.1.4.1	Critérios de Inclusão	23
3.1.4.2	Critérios de Exclusão	23
3.1.5	Descrição dos Trabalhos Relacionados	24
3.1.5.1	genBRDF: Discovering New Analytic BRDFs with Genetic Programming	24
3.1.5.2	Slang: language mechanisms for extensible real-time shading systems	24
3.1.5.3	Tree-Structured Shading Decomposition	25
3.1.5.4	A Real-Time Configurable <i>shader</i> Based on Lookup Tables	26
3.2	Pesquisa por Repositórios online	27
4	Metodologia	28
4.1	Análise	28
4.2	Especificação da Linguagem	28
4.3	Design de Casos de Teste	29
4.4	Implementação do Compilador	30
4.5	Experimentos de Renderização	30
4.6	Plano de Continuação	30
5	Resultados Iniciais	32
5.1	Parser e Lexer em Odin	32
5.1.1	Parser	32
5.1.2	Gramática	33
5.1.3	Tabela de Símbolos	35
5.1.3.1	Estrutura de Símbolos	35
5.1.3.2	Gerenciamento de Escopo	36
5.1.3.3	Estrutura da Árvore de Sintaxe	36
5.1.4	Implementação do Padrão de Visitante	37
5.1.5	Testing	37
5.1.6	Testes	37
5.1.6.1	Geração de Árvore de Sintaxe	37
5.1.6.2	Precedência de Operadores e Associatividade	38
5.1.6.3	Interpretação Semântica	38
5.2	<i>Ray Tracing</i>	40
5.2.1	Implementação de Materiais	40
5.2.2	Mecanismo de Reflexão de Raios	41
	Referências	42

1

Introdução

1.1 Contexto

Na computação gráfica, a representação realista de cenas tridimensionais depende fortemente da modelagem da luz e dos materiais que compõem os objetos na cena. [referencia] A interação da luminosidade incidente com esses materiais é crucial para a geração de imagens fiéis à realidade. Uma abordagem fundamental para modelar essa interação é por meio das funções de distribuição de refletância bidirecional, conhecidas como BRDFs (do inglês, *Bidirectional Reflectance Distribution Functions*).

As BRDFs, essencialmente, calculam a proporção entre a energia luminosa que atinge um ponto na superfície e como essa energia é refletida, transmitida ou absorvida [referencia]. Na renderização, essas funções são implementadas por meio programas especializados nas unidades de processamento gráfico (GPUs), esses programas são chamados de *shaders*, e cada interface de programação, do inglês *Application Programming Interface* (API), de renderização disponibiliza etapas diferentes onde esses executáveis podem ser programados durante o processo de renderização. Esses *shaders* concedem a capacidade de cada objeto renderizado ter sua aparência configurada por meio de um código que implementa uma BRDF.

1.2 Motivação

Apesar da disponibilidade de linguagens específicas para a programação de *shaders*, que possibilitam a modificação de procedimentos que representam uma BRDF, a aplicação de BRDFs na geração de *shaders* requer conhecimento especializado em programação [referencia?]. Essa barreira técnica pode restringir a exploração dos efeitos visuais por profissionais de áreas não relacionadas à programação. Diante disso, surge a necessidade de ferramentas mais acessíveis para a criação de *shaders*.

No meio acadêmico, as BRDFs são comumente descritas por fórmulas escritas em \LaTeX , uma abordagem promissora para atender a essa necessidade é o desenvolvimento de um compilador capaz de traduzir BRDFs em \LaTeX para *shaders*, assim democratizando a visualização dessas BRDFs. Dado que as fórmulas são equações matemáticas, precisamos retrair a representação da linguagem de entrada para o compilador afim de garantir um projeto útil em tempo hábil.

1.3 Objetivo

Este trabalho visa projetar e implementar um compilador que, a partir de BRDFs escritas como equações em \LaTeX , seja capaz de gerar código de *shading* na linguagem alvo da API OpenGL, considerando a precedência de operadores. O resultado será um *shader* capaz de reproduzir as características de reflexão da BRDF original ou, ao menos, alcançar uma aproximação satisfatória dessas características, levando em conta as limitações da linguagem de *shading* da API, principalmente as representações de dados de forma discreta.

1.4 Estrutura do Documento

No [Capítulo 2](#), descrevemos todos os conhecimentos necessários para entender BRDFs, incluindo quantificação de luminosidade, radiação e conceitos de compiladores, como tokenização e construção da árvore sintática.

Especificamente na [seção 2.1](#), tratamos dos conceitos fundamentais relacionados à luz, como a capacidade de um material refletir raios de luz e sua importância na computação gráfica e renderização. Destacamos a relação entre a intensidade de um pixel de imagem, a iluminação, a orientação da superfície e a definição de funções de refletância, as BRDFs. Já na [seção 2.2](#), destacamos alguns modelos comuns de BRDFs.

A [seção 2.3](#) fornece uma visão abrangente dos elementos essenciais na criação de compiladores. Ela começa com a definição de conceitos fundamentais, como cadeias de símbolos e alfabetos, necessários para entender linguagens formais. Além disso, a seção discute a importância das gramáticas na definição de linguagens e descreve o processo de compilação, incluindo a análise léxica, a análise sintática e o Pratt *Parsing*.

Na [seção 2.4](#), é abordado o processo de *shading* e o funcionamento do *pipeline* de renderização da GPU. Nele, é descrito a transformação de vértices e a determinação da cor dos fragmentos, mostrando exemplos de código.

O [Capítulo 3](#) tem como parte principal um mapeamento sistemático, utilizando termos de busca para identificar trabalhos relevantes sobre o desenvolvimento de compiladores para traduzir BRDFs de \LaTeX para *shaders*. Os critérios de inclusão e exclusão são definidos para filtrar os resultados. Além disso, são descritos os resultados encontrados em diversas bases de

dados, como IEEE Xplore, BDTD, CAPES, ACM Digital Library e Google Scholar, bem como a análise de repositórios online como GitHub e SourceForge.

No [Capítulo 4](#) é descrito o método para desenvolver o compilador proposto, são definidas etapas para alcançar os objetivos especificados neste trabalho e casos de teste são projetados para validação. O plano de continuação, na [seção 4.6](#), detalha as etapas futuras com datas previstas.

O [Capítulo 5](#) descreve a implementação de um analisador léxico, sintático e interpretador na linguagem de programação Odin, incluindo o *parsing* de Pratt. É priorizado simplicidade e clareza, com uma gramática simples. O capítulo também detalha testes desenvolvidos para validar a implementação. A [seção 5.2](#) apresenta o desenvolvimento de um *ray tracer* em Odin com a biblioteca RayLib, modelando raios e materiais para renderização de imagens.

2

Conceitos

2.1 Radiometria

A radiometria trata de conceitos fundamentais relacionados à luz, ela abrange a capacidade de um material de superfície receber raios de luz de uma direção e refleti-los em outra (WOLFE, 1998). No contexto da computação gráfica, a radiometria desempenha um papel crucial na compreensão do comportamento da luz em uma cena.

Na renderização, a intensidade de um pixel da imagem depende de vários fatores, como iluminação, orientação e refletância da superfície. A orientação da superfície é determinada pelo vetor normal em um dado ponto, enquanto a refletância da superfície diz respeito às propriedades materiais da mesma.

Para compreender e interpretar a intensidade de um pixel em uma imagem, é essencial compreender os conceitos radiométricos. A radiometria quantifica o brilho de uma fonte de luz, a iluminação de uma superfície, a radiância de uma cena e a refletância da superfície.

Renderizar uma imagem envolve mais do que capturar cor (DISNEY; LEWIS; NORTH, 2000), requer conhecimento da intensidade de luz em cada ponto da imagem, isto é, a quantidade de luz incidente na cena que alcança a câmera. A radiometria ajuda na criação de sistemas e unidades para quantificar a radiação eletromagnética, considerando um modelo simplificado no qual a luz é tratada como fótons que viajam em linha reta.

2.1.1 Energia Radiante e Fluxo

Vários processos físicos convertem energia em fótons, como radiação de corpo negro e fusão nuclear em estrelas (PROKHOROV; HANSSEN; MEKHONTSEV, 2009). Quantificar a energia radiante total de uma cena é equivalente a quantificar o brilho da imagem, que envolve entender a energia dos fótons colidindo com objetos. A energia radiante Q considera a energia

total de todos os fótons atingindo a cena durante toda a duração, expressa pela fórmula abaixo, onde c é a velocidade da luz, e λ é o comprimento de onda.

$$Q = \frac{hc}{\lambda}$$

$$h \approx 6,626 \times 10^{-34} J \cdot s (\text{Joules por segundo})$$

$$c \approx 3,00 \times 10^8 m \cdot s (\text{metros por segundo})$$

$$\lambda \approx 390 - 700 \times 10^{-3} m (\text{metros})$$

É interessante observar a evolução da energia radiante (Q) ao longo do tempo, isso dá origem ao conceito de fluxo radiante ϕ , que é medida em impactos de cada fóton por segundo em uma superfície, sua unidade é joules por segundo.

$$\phi = \frac{dQ}{dt} [J/s]$$

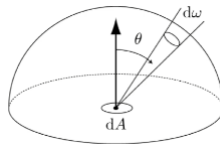
A irradiância E quantifica o número de impactos dos fótons em uma superfície por segundo por unidade de área. Assim, temos uma métrica mais específica para renderizar imagens com precisão.

$$E(p) = \frac{d\phi(p)}{dA} [J/s \cdot m^2]$$

2.1.2 Radiância e BRDF

A radiância, denotada como L , caracteriza a distribuição da luz em um ambiente ao longo de um raio definido por um ponto de origem e uma direção (WARD, 1994). A radiância diz respeito ao cálculo do fluxo por unidade de área em uma superfície considerando toda a luz incidente de todas as direções ω possíveis em um ponto p específico como na ??

Figura 1 – Visualização da radiância em uma direção específica do hemisfério



Fonte: (KEENAN,)

$$L(p, \omega) = \frac{dE_\omega(p)}{d\omega} \quad \left[\frac{J}{s \cdot m^2 \cdot sr} \right]$$

E_ω é função de irradiância numa direção ω

Para acomodar diferentes orientações da superfície e direção do raio, aplicamos o fator $\cos(\theta)$, tal que θ é o ângulo entre a normal da superfície e a direção do ω para obter a fórmula:

$$L(p, \omega) = \frac{dE(p)}{d\omega \cos(\theta)} = \frac{d^2\phi(p)}{dA d\omega \cos(\theta)}$$

A radiância pode fornecer informação sobre o quanto um ponto específico está iluminado na direção da câmera, ela depende não apenas da direção do raio que incide, mas também das propriedades de refletância da superfície. E, no contexto de renderização, a radiância de uma superfície na cena se correlaciona com a irradiância de um pixel em uma imagem da seguinte forma:

$$E(p) = \int_{H^2} L(p, \omega) \cos(\theta) d\omega$$

H^2 é o hemisfério no plano tangente à superfície no ponto p

A principal funcionalidade de um renderizador fotorrealista é estimar a radiância em um ponto p numa dada direção ω_o . Essa radiância é dada pela equação de renderização apresentada por (KAJIYA, 1986). Note que essa equação envolve um termo de radiância recursivo, o caso base ocorre quando não há mais o termo recursivo, isto é, um fonte de luz na qual sua radiância é contribuída apenas por radiância emitida L_e .

$$L_o(p, \omega_o) = L_e(p, \omega_o) + \int_{H^2} F(p, \omega_i, \omega_o) L_i(p, \omega_i) \cos(\theta) d\omega_i$$

L_o é radiância de saída (*outgoing*)

L_e é radiância emitida (i.e. fonte de luz)

L_i é radiância incidente

ω_i é a direção incidente

ω_o é a direção de saída

H^2 são todas as direções no hemisfério no ponto p

θ ângulo entre direção incidente e a normal da superfície

F função de refletância

A Função de Distribuição Bidirecional de Reflectância (BRDF) descreve como a luz reflete de uma superfície em diferentes direções afetando a radiância de saída (MONTES; UREÑA, 2012). Assim, BRDFs encapsulam as propriedades de reflexão de um material, considerando fatores como a rugosidade da superfície, o ângulo de incidência e o ângulo de reflexão. Formalmente uma BRDF pode ser definida por $F(\omega_i, \omega_o)$, onde ω_i é a direção incidente de luz e ω_o é a direção de saída. Para BRDFs fisicamente realistas algumas propriedades devem ser respeitadas.

- A propriedade de positividade, $F(\omega_i, \omega_o) \geq 0$, que garante não existência de energia negativa.
- A reciprocidade de Helmholtz, $F(\omega_i, \omega_o) = F(\omega_o, \omega_i)$, é usada na renderização para otimizar o traçado de raios. Em vez de traçar os raios da fonte de luz à câmera, podemos traçar os raios da câmera à fonte de luz, evitando desperdício computacional em raios que não contribuem para a intensidade de um pixel.
- A conservação de energia, expressa por $\forall \omega_i, \int_{H^2} F(\omega_i, \omega_o) \cos(\theta_o) d\omega_o \leq 1$, implica que parte da energia pode ser absorvida, transformando-se em outras formas de energia, como calor. Portanto, a soma infinitesimal pode atingir no máximo 1, mas nunca ultrapassá-la.

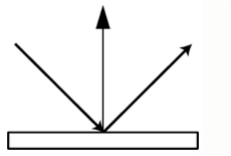
2.2 Modelos de BRDFs

Apresento nas próximas seções alguns modelos comuns de BRDFs na literatura (MONTES; UREÑA, 2012).

2.2.1 BRDF Pura Especular

Uma superfície puramente especular reflete a luz apenas em uma direção, seguindo a lei física da reflexão (ZEYU et al., 2017), ela produz reflexões nítidas, semelhantes a espelhos. A BRDF para essa superfície é frequentemente representada pela função $F(\omega_i, \omega_o) = k_s \cdot \delta(\omega_i - \omega_o)$, onde ω_i é a direção da luz incidente, ω_o é a direção refletida e δ é a função delta de Dirac que garante que toda a luz incidente seja refletida na direção perfeitamente espelhada como na Figura 2. Esse tipo de superfície é comum em materiais como metal polido ou vidro.

Figura 2 – Reflexão especular

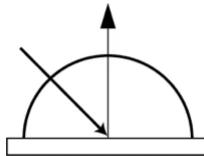


Note que angulo de saída é identico ao angulo de entrada em relação à normal da superficie

2.2.2 BRDF Difusa Ideal

Uma BRDF difusa ideal reflete a luz incidente uniformemente em todas as direções, sem preferência por ângulos específicos. É representada pela função $f(\omega_i, \omega_o) = \frac{\rho_d}{\pi} \cdot \cos \theta$, onde ρ_d é o albedo da superfície e θ é o ângulo entre a direção da luz incidente e a normal da superfície. O termo cosseno garante que a radiância refletida seja proporcional ao cosseno do ângulo entre a direção da luz incidente e a normal da superfície como na [Figura 3](#). Esse modelo pode representar superfícies como tinta fosca ou papel.

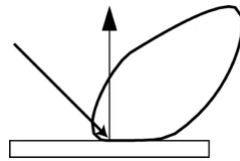
Figura 3 – Reflexão Difusa



Note que os raios refletidos não dependem o angulo de entrada

2.2.3 BRDF Glossy

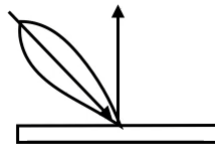
Uma superfície pode exibir propriedades de reflexão tanto especulares quanto difusas, como na [Figura 4](#). BRDF para uma superfície brilhante é frequentemente representada por uma combinação de termos especulares e difusos, como o modelo de Blinn-Phong ([TAN, 2020](#))

Figura 4 – Reflexão *glossy*

Apresenta tanto reflexão difusa quando especular

2.2.4 BRDF Retro-Refletora

Uma superfície retro-refletora reflete a luz incidente de volta na direção de onde veio, como na [Figura 5](#). A BRDF para uma superfície retro-refletora envolve tipicamente geometria especializada ou revestimentos projetados para redirecionar a luz de volta para a fonte.

Figura 5 – Reflexão *retro-refletora*

2.3 Compiladores

2.3.1 Cadeia de Símbolos e Alfabeto

Um **cadeia de símbolos** é uma sequência finita de símbolos retirados de um alfabeto Σ . Formalmente, um cadeia w é representado como $[w_1, w_2, \dots, w_n]$, onde cada w_i pertence ao alfabeto Σ . O **alfabeto** Σ é um conjunto finito de símbolos distintos usados para construir cadeias em uma linguagem. Ele define os blocos de construção a partir dos quais cadeias válidas na linguagem são formadas.

2.3.2 Definições de Linguagens

Na ciência da computação, as linguagens são sistemas formais compostos por símbolos e regras que são muito úteis para definir um significado algorítmico. Uma **linguagem** L é definida como um conjunto de cadeias sobre um alfabeto finito Σ , $L \subseteq \Sigma^*$, onde Σ^* denota o conjunto de todas as cadeias possíveis sobre Σ ([JÄGER; ROGERS, 2012](#)). A estrutura semântica de uma linguagem inclui seu alfabeto Σ , sintaxe e regras de gramática.

2.3.3 Compilador como um Transformação

Um compilador pode ser visto como um transformação entre linguagens L_1 e L_2 que preserva a estrutura interna dos conjuntos, isto é, deve manter o mesmo significado algorítmico. Assim, o compilador $C : L_1 \rightarrow L_2$ mapeia programas escritos na linguagem de origem L_1 para programas equivalentes na linguagem de destino L_2 . Essa transformação garante a preservação semântica, mantendo o comportamento pretendido do programa original durante a tradução.

2.3.4 Gramática

Para auxiliar na criação de um compilador é necessário entender as regras que auxiliam na validação e geração da linguagem de interesse, esse entedimento pode ser alcançado pela gramática. Uma gramática G é um sistema formal composto por um conjunto de regras de produção que especificam como cadeias válidas na linguagem podem ser geradas (JÄGER; ROGERS, 2012). Ela inclui terminais, não-terminais, regras de produção e um símbolo inicial.

- Terminais: são os símbolos básicos a partir dos quais as cadeias são formadas. Eles representam as unidades elementares da sintaxe da linguagem.
- Não-terminais: são espaços reservados que podem ser substituídos por terminais ou outros não-terminais de acordo com as regras de produção.
- Regras de Produção: definem a transformação ou substituição de não-terminais em sequências de terminais e/ou não-terminais.
- Símbolo Inicial: é um não-terminal especial a partir do qual a derivação de cadeias válidas na linguagem começa.

2.3.4.1 Gramáticas Livres de Contexto (GLCs)

Um tipo comum de gramática usado na definição de linguagens é a gramática livre de contexto (GLC). Uma GLC pode ser descrita formalmente como $G = (V, \Sigma, R, S)$:

- V é um conjunto finito de símbolos não-terminais.
- Σ é um conjunto finito de símbolos terminais disjunto de V .
- R é um conjunto finito de regras de produção, cada regra no formato $A \rightarrow \beta$, onde A é um não-terminal e β é uma cadeia de terminais e não-terminais.
- S é o símbolo inicial, que pertence a V .

O processo de gerar uma cadeia na linguagem definida por uma gramática é chamado de derivação. Isso envolve aplicar regras de produção sucessivamente, começando pelo símbolo inicial S até restarem apenas símbolos terminais.

Uma árvore sintática é uma representação gráfica do processo de derivação, onde cada nó representa um símbolo na cadeia e cada aresta representa a aplicação de uma regra de produção. Em código, essa árvore é gerada e usada como representação intermediária que auxilia na geração na linguagem alvo L_2 .

2.3.5 Análise Léxica

A análise léxica, também conhecida como *lexing* ou *tokenization*, é a primeira etapa do processo de compilação, na qual a entrada textual é dividida em unidades léxicas significativas chamadas de *tokens*. Esses tokens representam os componentes básicos da linguagem, como palavras-chave, identificadores, operadores e literais. O analisador léxico percorre o código fonte caractere por caractere, agrupando-os em tokens conforme regras pré-definidas pela gramática da linguagem. Essa linguagem é, geralmente, reconhecível por máquinas de estado ([RABIN, 1967](#)).

2.3.6 Análise Sintática ou *Parsing*

A análise sintática é a segunda fase do processo de compilação, na qual os tokens gerados pela análise léxica são organizados e verificados quanto à conformidade com a gramática da linguagem. Essa etapa envolve a construção de uma árvore sintática, ou estrutura de dados equivalente, que representa a estrutura hierárquica das expressões e instruções do programa. O analisador sintático utiliza regras de produção gramatical para validar a sintaxe do código fonte e identificar possíveis erros.

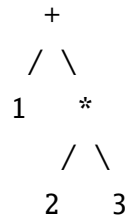
2.3.7 Pratt Parsing

O Pratt Parsing, introduzida por Vaughan Pratt, é uma técnica de análise sintática recursiva que permite analisar expressões com precedência de operadores de forma eficiente e sem ambiguidades ([PRATT, 1973](#)). Uma das características distintivas é determinar ordem de avaliação das expressões, ao contrário da análise descendente recursiva tradicional, na qual cada não-terminal possui uma função de *parsing*, a análise Pratt associa funções de manipulação (*handlers*) com *tokens*.

A precedência das expressões é definida por meio de uma tabela, na qual cada operador é associado a um valor que permita o *parser* decidir dinamicamente a ordem de avaliação das expressões com base nos operadores encontrados durante a análise. Essa abordagem simplifica significativamente a implementação do parser e elimina a necessidade de criar uma gramática que encapsula a precedência em sua definição, também evita recursão profunda para lidar com diferentes níveis de precedência.

2.3.7.1 Árvores Inclinadas

Em uma árvore inclinada à direita, operadores com maior precedência são resolvidos primeiro, mesmo que apareçam na direita da expressão. Isso resulta em uma árvore onde os operadores com maior precedência estão mais próximos da raiz, indicando que eles são avaliados primeiro. Considere a expressão “1 + 2 * 3”, apesar de “*” aparecer após “+”, “*” tem uma precedência mais alta e, portanto, forma uma subárvore que é resolvida antes da adição.



Por outro lado, em uma árvore inclinada à esquerda, operadores com maior precedência são resolvidos por último, seguindo uma ordem de avaliação da esquerda para a direita. As árvores inclinadas à esquerda estão tipicamente associadas a chamadas recursivas de *parsing*, já as inclinadas à direita estão associadas a iteração. Para alcançar a estrutura correta da árvore, o Pratt *parsing* alterna entre recursão e iteração com base na precedência dos operadores para saber o momento de gerar uma subárvore inclinada para esquerda ou direita.

2.3.7.2 Pseudo-código para Análise de Expressões

O pseudo-código 1, demonstra o Pratt *parsing* para a construção de árvores de expressão. Esse algoritmo também é robusto mesmo quando um operador é tanto infixado quanto prefixado, por exemplo “-” pode ser um *token* de subtração ou de negação. Assim, cada *token* tem uma função de prefixo e infixado associada.

Nesse algoritmo, **proximo_token()** recupera o próximo elemento da lista de tokens, **token.precedencia()** retorna a precedência do token atual, **token.prefixo()** é a função associada ao *token* que faz o parsing de uma expressão quando o *token* é o primeiro em uma subexpressão (e.g. o token “-” é o primeiro na expressão “-3”). Já o **token.infixo(esquerda)** é a função associada ao *token* que utiliza outra subárvore já criada como entrada, por exemplo a subárvore **esquerda** pode ser a expressão “-3”, o token atual ser “*” e o retorno gera a expressão completa “-3 * 1”

Tanto **token.infixo** quanto **token.prefixo** podem ser indiretamente recursivas, isto é, ambas podem chamar a função **expressao** no algoritmo 1. Por fim, **precedencia_anterior** representa a precedência do token anterior.

Algoritmo 1 – Função Pratt Parsing de Expressão

```

1 function expressao(precedencia_anterior:=0):
2     token := proximo_token()
3     esquerda := token.prefixo()
4     while precedencia_anterior < token.precedencia():
5         token = proximo_token()
6         esquerda = token.infixo(esquerda)
7     return esquerda

```

2.3.8 Geração da Linguagem Alvo

Nesta fase, fazemos a transição da representação intermediária da linguagem origem L_1 para a linguagem de destino L_2 , o processo envolve traduzir construções de L_1 para equivalentes em L_2 . Podemos realizar essa tradução ao percorrer recursivamente os nós da árvore sintática usando as informações contidas nesses nós para gerar partes do programa final em L_2 .

Dado um programa $a \in L_1$ existem varios programas $b_{i=1,2,3,\dots} \in L_2$ que possui estrutura semanticamente equivalentes à a . Ao explorar esse conjunto, é possível escolher um $b_j \in L_2$ tal que esse programa seja otimizado em algum sentido, como uso eficiente de memoria ou executar menos instruções de *hardware*. Nosso foco neste trabalho está na tradução semanticamente correta, sem envolver exploração das saídas equivalentes.

Como exemplo, considere a tradução de um cálculo matemático de L_1 para L_2 :

$$\mathbf{v} = (\mathbf{a} + \mathbf{b}) \cdot \mathbf{c} - (\mathbf{d} \times \mathbf{e})$$

Após a tradução da expressão matemática para L_2 , o cálculo pode ser convertido para o trecho de programa abaixo. Esse código é válido na linguagem GLSL.

```
vec3 v = dot(a + b, c) - cross(d, e);
```

2.4 Introdução ao Shading e aopipeline de GPU

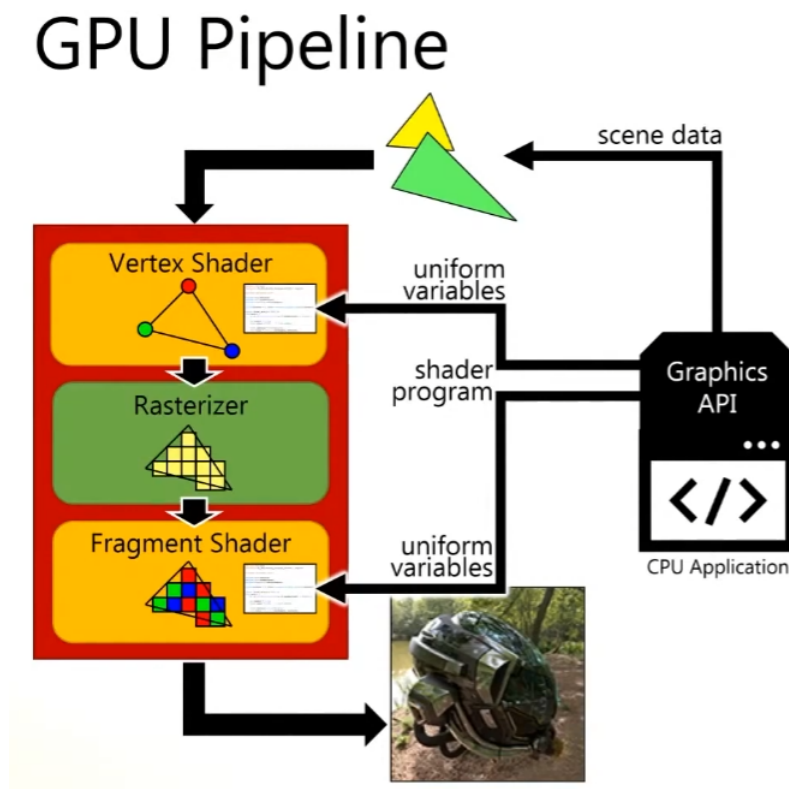
Shading refere-se ao processo de determinar a cor e o brilho dos pixels em uma imagem renderizada. Isso envolve simular a interação da luz com as superfícies, levando em consideração as propriedades dos materiais, condições de iluminação e orientação da superfície. Isso é alcançado por meio de pequenos programas chamados shaders, que são compilados e executados na unidade de processamento gráfico (GPU).

A interação com as GPUs é facilitada por meio de uma API, sendo o OpenGL uma API padrão para o uso de funções na GPU ([OpenGL Architecture Review Board, 2017](#)). *Opipeline* de renderização do OpenGL é composto por várias etapas, incluindo definição de dados de vértices,

shaders de vértice e fragmento, *shaders* de tesselação e geometria opcionais, configuração de primitivas, recorte e rasterização.

Essas etapas coordenam o fluxo de dados da CPU para a GPU e suas transformações, culminando na geração da imagem final. As etapas mais importantes para o nosso trabalho são os *shaders* de fragmento e de vértice, representados na [Figura 6](#), os quais executam a manipulação dos vértices e determinam cores de pixels, respectivamente.

Figura 6 – *pipeline* Grafico



Fonte: ([CEM](#),)

2.4.1 Shader de Vértice

O *shader* de vértice opera em vértices individuais de primitivas geométricas antes de serem rasterizados em fragmentos. Sua principal tarefa é transformar vértices do espaço de coordenadas local do objeto para o espaço de coordenadas global da cena e passar os dados necessários para o *shader* fragmento.

Esses *shaders* geralmente realizam várias transformações nos dados dos vértices, permitindo que objetos sejam posicionados, orientados e projetados em uma tela 2D, um exemplo desse *shader* está no [Código 1](#). Ao fim dessa etapa, os vértices são normalizados para coordenadas

homogêneas, que é útil para realizar a projeção perspectiva e outros cálculos no *pipeline* de renderização.

Código 1 – Exemplo GLSL de *shader* de vértice

```
1 #version 330 core
2 layout(location = 0) in vec3 inPosition;
3 layout(location = 1) in vec3 inNormal;
4
5 uniform mat4 modelViewProjection;
6
7 out vec3 fragNormal;
8
9 void main() {
10     vec3 manipulatedPosition = inPosition + (sin(gl_VertexID * 0.1)
11         * 0.1);
12     fragNormal = inNormal;
13     gl_Position = modelViewProjection * vec4(manipulatedPosition,
14         1.0);
15 }
```

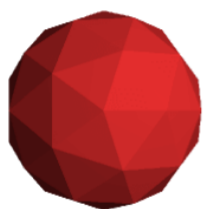
2.4.2 Shader de Fragmento

O *shader* de fragmento, opera em fragmentos produzidos pela etapa de rasterização. Sua principal responsabilidade é determinar a cor final de cada fragmento com base na iluminação, texturização e propriedades da superfície. Uma possível interpretação é que esse programa é repetido para todos os pixels da imagem paralelamente. Esse programa recebe dados interpolados, como vértices e normais, ou seja, cada instancia desse programa possui entradas diferentes uma das outras. Os valores interpolados são calculados usando interpolação bariétrica.

Neste *shader* é onde as BRDFs devem ser implementadas para atingir um nível de *shading* mais preciso, pois temos mais dados do que os definidos na geometria, devido à interpolação. Isso resulta em um nível de granularidade maior, considerando uma transição mais suave de um ponto para outro dentro de um triângulo, como representado na [Figura 7](#).

Figura 7 – Diferença entre shading a nível de vértice e shading a nível de fragmento

Shading para cada vértice



Shading para cada fragmento



Fonte: ([DAVISONPRO](#),)

3

Revisão Bibliográfica

Para esta seção, será conduzida uma revisão literária abrangente com o objetivo de explorar trabalhos relacionados ao desenvolvimento de compiladores para tradução de BRDFs expressas em \LaTeX para a linguagem de *shading*, empregando, técnicas de *parsing*. O processo de busca será conduzido em duas etapas distintas. Primeiro, será realizado um levantamento dos trabalhos existentes nas bases de dados com relevantes periodicos, anais de eventos, artigos e trabalhos.

Por fim, será realizada uma busca por produtos ou ferramentas similares no mercado, utilizando *strings* de busca específicas em repositórios digitais, especificamente GitHub e SourceForge. Esses processos de busca permitirão identificar referências relevantes e estabelecer um panorama do estado da arte no campo dos compiladores de BRDFs para *shaders*, contribuindo para a compreensão do contexto acadêmico e prático no qual este trabalho se insere.

3.1 Mapeamento Sistemático

Com o intuito de obter resultados relevantes para a pesquisa, foram elaboradas frases de busca com base nos termos-chave relacionados ao tema deste trabalho. Assim como foram criadas questões de pesquisa para guiar a seleção dos trabalhos.

3.1.1 Seleção das Bases

As bases escolhidas foram: ACM Digital Library ¹, IEEE Xplorer Digital Library ², Biblioteca Digital Brasileira de Teses e Dissertações (BDTD) ³, Portal de Periódicos da CAPES

¹ <<https://dl.acm.org/>>

² <<https://ieeexplore.ieee.org/>>

³ <<https://bdtd.ibict.br/>>

⁴, Google Acadêmico ⁵. Essas foram escolhidas por serem acessíveis gratuitamente pela afiliação à Universidade Federal de Sergipe, já o Google Scholar foi escolhido para agregar pesquisas em outras bases que possam ter trabalhos relevantes.

3.1.2 Questões de Pesquisa

Foram elaboradas questões de pesquisa específicas, que guiam as frases-chave que refletem os principais aspectos do tema em questão. A partir desse processo, foram identificados e selecionados os trabalhos que melhor atendiam às questões propostas, garantindo maior relevância para este estudo.

1. Quais são as abordagens mais comuns utilizadas na criação de compiladores para tradução de BRDFs expressas em alguma linguagem de texto, com \LaTeX , para *shaders*?
2. Quais as técnicas de *parsing* que têm sido aplicadas no desenvolvimento de compiladores para linguagens matemáticas como \LaTeX ?
3. O trabalho utiliza árvores ou gramáticas livre de contexto para representar uma BRDF?
4. Quais são os principais desafios enfrentados ao traduzir funções matemáticas complexas, como as BRDFs, em *shaders*?
5. Quais são as ferramentas e recursos disponíveis para auxiliar no desenvolvimento de compiladores para BRDFs e *shaders*, e como elas podem ser integradas ao processo de desenvolvimento?

3.1.3 Termos de Busca

As frases foram construídas considerando suas variações equivalentes através de operadores lógicos. Posteriormente, as frases de pesquisa foram adaptadas de acordo com as características individuais de cada base de dados utilizada. Os termos-chave escolhidos foram: "shader", "BRDF", "compiler", "parser" e "grammar", conforme demonstrado na [Tabela 1](#)

⁴ <<https://www-periodicos-capes-gov-br.ezl.periodicos.capes.gov.br/index.php?>>

⁵ <<https://scholar.google.com/>>

Bases	Termos de Pesquisa	Resultados
IEEE Xplore Digital Library	("Full Text & Metadata":brdf) AND (("Full Text & Metadata":shader) OR ("Full Text & Metadata":shading)) AND (("Full Text & Metadata":compiler) OR ("Full Text & Metadata":parsing) OR ("Full Text & Metadata":parser) OR ("Full Text & Metadata":grammar))	36
BDTD	(Todos os campos:compiler OU Todos os campos:parsing OU Todos os campos:parser OU Todos os campos:compilador) E (Todos os campos:shader OU Todos os campos:shading) E (Todos os campos:brdf)	0
CAPES Periodico	Qualquer campo contém brdf E Qualquer campo contém compi* E shad*	0
ACM Digital Library	AllField:((shader OR shading) AND brdf AND (compiler OR compiling) AND (parser OR grammar OR parsing))	46
Google Acadêmico	("BRDF" AND ("COMPILER" OR "COMPILING") AND ("PARSER" OR "PARSING") AND ("SHADER" OR "SHADING"))	69

Tabela 1: Tabela de pesquisa

3.1.4 Critérios

Para garantir relevância dos resultados obtivos, seguimos os critérios de inclusão e exclusão estabelecidos, de forma a filtrar os resultados. Ao fim desse procedimento, apenas os resultados com maior compatibilidade com este trabalho foram analisados e descritos de maneira detalhada. O resultados se encontram na [Tabela 2](#)

3.1.4.1 Critérios de Inclusão

1. Foram incluídos artigos relacionados às palavras-chaves;
2. Foram incluídos artigos que de alguma forma incluíam a criação de um compilador ou um *parser*;
3. Foram incluídos artigos que sintetize uma árvore como representação de BRDFs.

3.1.4.2 Critérios de Exclusão

1. Foram excluídos artigos dos quais dispunham de links incorretos e ou quebrados;
2. Foram excluídos artigos no quais os projetos são muito similares;
3. Foram excluídos artigos que não respondem as questões de pesquisa na [subseção 3.1.2](#);
4. Foram excluídos artigos que não têm como entrada uma BRDF no formato de equação, ou seja, está utilizando a representação diretamente como código;

5. Foram excluídos artigos que não consideram a geração de *shaders* como saída ou estrutura da BRDF em árvore;
6. Foram excluídos artigos que não citam BRDFs e compilador em seu resumo;
7. Se após a leitura completa, o artigo não concerne os interesses deste trabalho, esse foi excluído.

Bases	Filtrados
IEEE Xplore Digital Library	2
BDTD	0
CAPES Periodico	0
ACM Digital Library	1
Google Academico	1

Tabela 2: Resultados da Base após aplicar os critérios

3.1.5 Descrição dos Trabalhos Relacionados

3.1.5.1 genBRDF: Discovering New Analytic BRDFs with Genetic Programming

Neste artigo é introduzido uma *framework* chamada genBRDF, a qual aplica técnicas de programação genética para explorar e descobrir novas BRDFs de maneira analítica (BRADY et al., 2014). O processo inicia utilizando uma BRDF existente, e iterativamente aplica mutações e recombinações de partes das expressões matemáticas que compõem essas BRDFs a medida que novas gerações surgem. Essas mutações são guiadas por uma função *fitness*, que seria o inverso de uma função de erro, ela é baseada em um *dataset* de materiais já medidos. Por meio da avaliação de milhares de expressões, a *framework* identifica as viáveis.

Os autores geraram uma gramática que inclui constantes e operadores matemáticos comuns encontrados em equações BRDF. A gramática é compilada, e a árvore de sintaxe abstrata resultante passa por modificações realizadas pelo algoritmo genético. Nós na árvore podem ser trocados, substituídos, removidos e novos nós podem ser adicionados. Esse processo, após refinamento e análise, resulta em novas BRDFs. Alguns dos novos modelos BRDF apresentados no documento incluem aqueles que superam os modelos existentes em termos de precisão e simplicidade.

Esse artigo se concentra em automaticamente encontrar novos modelos analíticos de BRDF, em vez de compilar diretamente equações BRDF em linguagens de *shading*. Embora a representação das expressões das BRDFs possam potencialmente inspirar o nosso trabalho, o principal objetivo do artigo difere do nosso tema.

3.1.5.2 Slang: language mechanisms for extensible real-time shading systems

O artigo descreve a linguagem Slang, uma extensão da amplamente utilizada linguagem de *shading* HLSL, projetada para melhorar o suporte à modularidade e extensibilidade (HE;

[FATAHALIAN; FOLEY, 2018](#)). A abordagem de design da Slang é baseada em dois princípios fundamentais: manter a compatibilidade com o HLSL existente sempre que possível e introduzir recursos com precedentes em linguagens de programação *mainstream* para facilitar a familiaridade e intuição dos desenvolvedores.

O autor enfatiza que cada extensão da Slang busca oferecer uma progressão incremental para a adoção a partir do código HLSL existente, eliminando a necessidade de uma migração completa. Algumas dessas extensões incluem: funções genéricas, estruturas genéricas e tipos que implementam interfaces específicas, semelhantes ao funcionamento das interfaces em Java, mas aplicadas a estruturas. Um exemplo de função genérica escrita em Slang é:

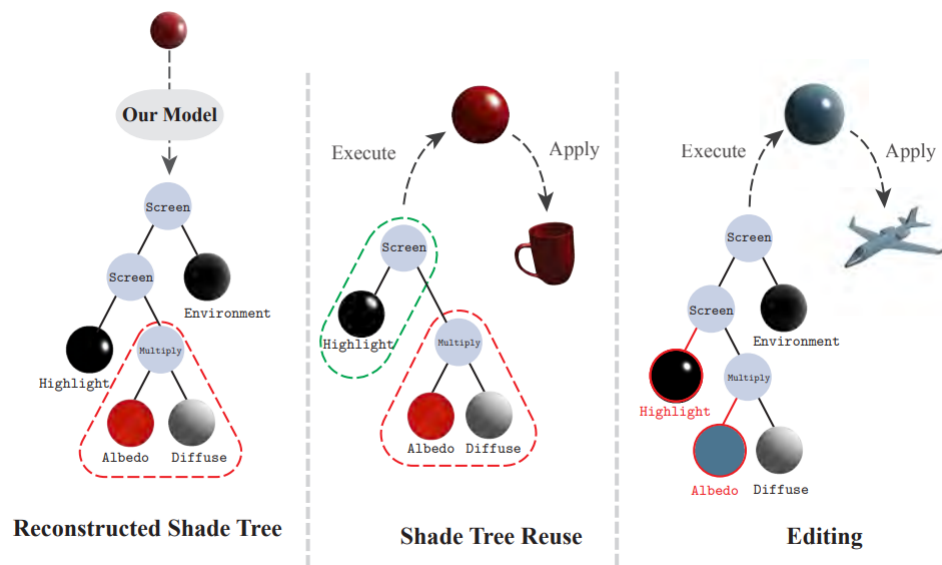
```
float3 integrateSingleRay<B:IBxDF>(B bxdf,  
SurfaceGeometry geom, float3 wi, float3 wo, float3 Li)  
{ return bxdf.eval(wo, wi) * Li * max(0, dot(wi, geom.n)); }
```

Enquanto o artigo tenta melhorar a eficiência e a extensibilidade dos sistemas de *shading* em tempo real, o nosso trabalho se concentra na compilação de equações BRDF em linguagens de *shading*. Embora ambos os projetos façam uso de *shaders* e compilação, as abordagens e focos são diferentes.

3.1.5.3 Tree-Structured Shading Decomposition

Esse trabalho propõe uma abordagem para inferir uma representação de BRDF estruturada em árvore a partir de uma única imagem para a sombreamento de objetos ([GENG et al., 2023](#)). Em vez de usar representações paramétricas, como é comum, é proposta uma abordagem que utiliza uma representação em árvore de *shading*, combinando nós básicos e métodos para decompor o *shading* da superfície do objeto, representado na [Figura 8](#).

Figura 8 – Exemplo de decomposição de BRDFs em nós de uma árvore



Fonte: Wolfe (1998)

Assim como o nosso trabalho, esse artigo se concentra em facilitar o processo para usuários inexperientes, pois ambos visam fornecer ferramentas acessíveis para manipular representações de *shading* sem exigir conhecimento avançado em programação. Esse artigo também emprega uma representação em árvore, embora para um propósito diferente.

3.1.5.4 A Real-Time Configurable *shader* Based on Lookup Tables

Esse trabalho propõe uma arquitetura de *hardware* que permite cálculos de *shading* por pixel em tempo real, utilizando *lookup-tables* (OHBUCHI; UNNO, 2002). Para isso, são projetados circuitos configuráveis baseado nessas tabelas, memórias de acesso aleatório (RAMs) e memórias somente leitura (ROMs). Vários circuitos base foram projetados para as operações mais comuns, por exemplo, circuitos para calcular produto interno entre dois vetores e circuitos de rotação de um vetor por um ângulo, um exemplo desses diagramas é representado na Figura 9. Ademais, é usado interpolação em um sistema de coordenadas polares em vez da interpolação vetorial convencional com normalização, com o objetivo de reduzir o tamanho dos circuitos e melhorar o desempenho.

Figura 9 – Exemplo de circuito de produto interno entre vetores



Fonte: (OHBUCHI; UNNO, 2002)

Além disso, o circuito suporta diversas BRDFs, como Blinn-Phong, Cook-Torrance, Ward e modelos baseados em microfacetas, com tabelas específicas para cada modelo. O uso de tabelas de pesquisa permite a representação organizada da parametrização das BRDFs, tornando o processo de transformação de BRDF para *shaders* mais acessível. Assim como este trabalho, a abordagem facilita a geração de *shaders* a partir da descrição de BRDFs, apesar da metodologia ser diferente.

3.2 Pesquisa por Repositórios online

Também foram analisados repositórios no github e SourceForge, cada um com uma *string* de busca específica. Os repositórios encontrados foram filtrados baseados em seus resumos, caso não haja a menção da criação de um compilador ou não citar uma transformação de BRDF para outra estrutura, esse repositório foi excluído. O resultado se encontra na Tabela 3.

Plataformas	Termos de Pesquisa	Resultados
GitHub	in:readme (GLSL AND BRDF AND (compiler OR compilation) AND (shader OR shading))	15
SourceForge	compiler bdrf	0

Tabela 3: Resultados da pesquisa nos repositórios

Após ler por completo os resumos dos repositórios do GitHub, é evidente que nenhum desses projetos é relacionado com o proposto neste trabalho, apesar de comentarem sobre BRDFs, esses projetos não implementam compiladores, não fazem *parsing* de equações de BRDFs e nem mesmo geram *shaders* a partir de BRDFs.

4

Metodologia

A metodologia para desenvolver o compilador proposto envolve uma abordagem prática, as etapas são: uma análise aprofundada das informações pertinentes a BRDFs e compilação de *shaders*; exploração de técnicas existentes dentro do domínio; especificação da linguagem subconjunto \LaTeX de entrada; a implementação do compilador; a avaliação de seu desempenho por meio de experimentos de renderização.

4.1 Análise

O primeiro passo envolve a realização de uma análise detalhada das áreas relacionadas ao desenvolvimento da ferramenta proposta. Isso inclui a revisão da literatura sobre BRDFs, linguagens de *shaders*, *design* de compiladores e técnicas de renderização gráfica. Também envolve estudo de ferramentas e bibliotecas pertinentes.

4.2 Especificação da Linguagem

As especificações da linguagem de entrada e saída para o compilador são definidas. A linguagem de entrada é uma versão simplificada do \LaTeX , na qual as expressões matemáticas nos ambientes `equation` ou `align` são suficientes para descrever BRDFs. O \LaTeX é um sistema de composição amplamente utilizado para documentos matemáticos e científicos. O ambiente `equation` é especificamente projetado para exibir equações individuais. A equação 4.2 é um exemplo de código \LaTeX usando o ambiente `equation`:

```
\begin{equation}
    f(x) = ax^2 + bx + c
\end{equation}
```

Este código representa uma equação quadrática $f(x) = ax^2 + bx + c$, onde a , b e c são coeficientes, o *shader* GLSL correspondente gerado a partir dessa equação pode ser:

```
float quadratic(float x, float a, float b, float c) {
    return a * x * x + b * x + c;
}
```

4.3 Design de Casos de Teste

Os casos de teste devem ser projetados para validar a correção e precisão do processo de tradução do compilador. Eles emparelham equações \LaTeX de entrada descrevendo BRDFs com o código de *shader* GLSL de saída esperado. Um caso específico que demonstra a capacidade do compilador pode ser criado com a BRDF de Cook-Torrance.

LaTeX Input (Cook-Torrance BRDF):

```
\begin{equation}
f_{\text{\text{CT}}}(\omega_i, \omega_o) = \frac{D(h)F(\omega_i, h)G(\omega_i, \omega_o, h)}{4}
\end{equation}
```

GLSL Output esperado:

```
float CookTorrance(vec3 normal, vec3 viewDir, vec3 lightDir, float roughness, float r)
{
    // halfway vector
    vec3 halfwayDir = normalize(viewDir + lightDir);

    // microfacet distribution function
    float D = ...; // D(h)

    // Calculate Fresnel term
    float F = ...; // F(wi, h)

    // Calculate geometric attenuation factor
    float G = ...; // G(wi, wo, h)

    float denominator = 4.0 * max(dot(viewDir, normal), 0.0) * max(dot(lightDir, normal), 0.0);

    // Final BRDF value
    return (D * F * G) / denominator;
}
```

4.4 Implementação do Compilador

A implementação do compilador é feita usando a linguagem de programação Odin, escolhida por suas capacidades baixo nível com herança por composição e uma biblioteca padrão satisfatória. Técnicas de análise recursiva são utilizadas, especificamente o Pratt *Parsing*. Inicialmente, um *lexer* e um *parser* foram implementados para uma linguagem mais simples do que o \LaTeX para garantir que os fundamentos do compilador estejam funcionais, com precedência totalmente testada para a árvore sintática.

4.5 Experimentos de Renderização

Por fim, experimentos de renderização são realizados usando os *shaders* gerados pelo compilador. Isso permite a avaliação do desempenho e da qualidade visual das imagens renderizadas produzidas pelos *shaders* compilados. A plataforma escolhida para os testes é a ferramenta Disney BRDF ¹, compilada localmente para modificar e adicionar outros *shaders*. Essa fornece uma interface para definir parâmetros que servem como controles deslizantes para as constantes da BRDF.

@ Imagem para a ferramenta @ Código para o superconjunto GLSL

Seguindo esa metodologia, a ferramenta proposta visa compilar efetivamente descrições de BRDF em *shaders* GLSL, facilitando a geração de gráficos realistas em aplicativos de gráficos por computador.

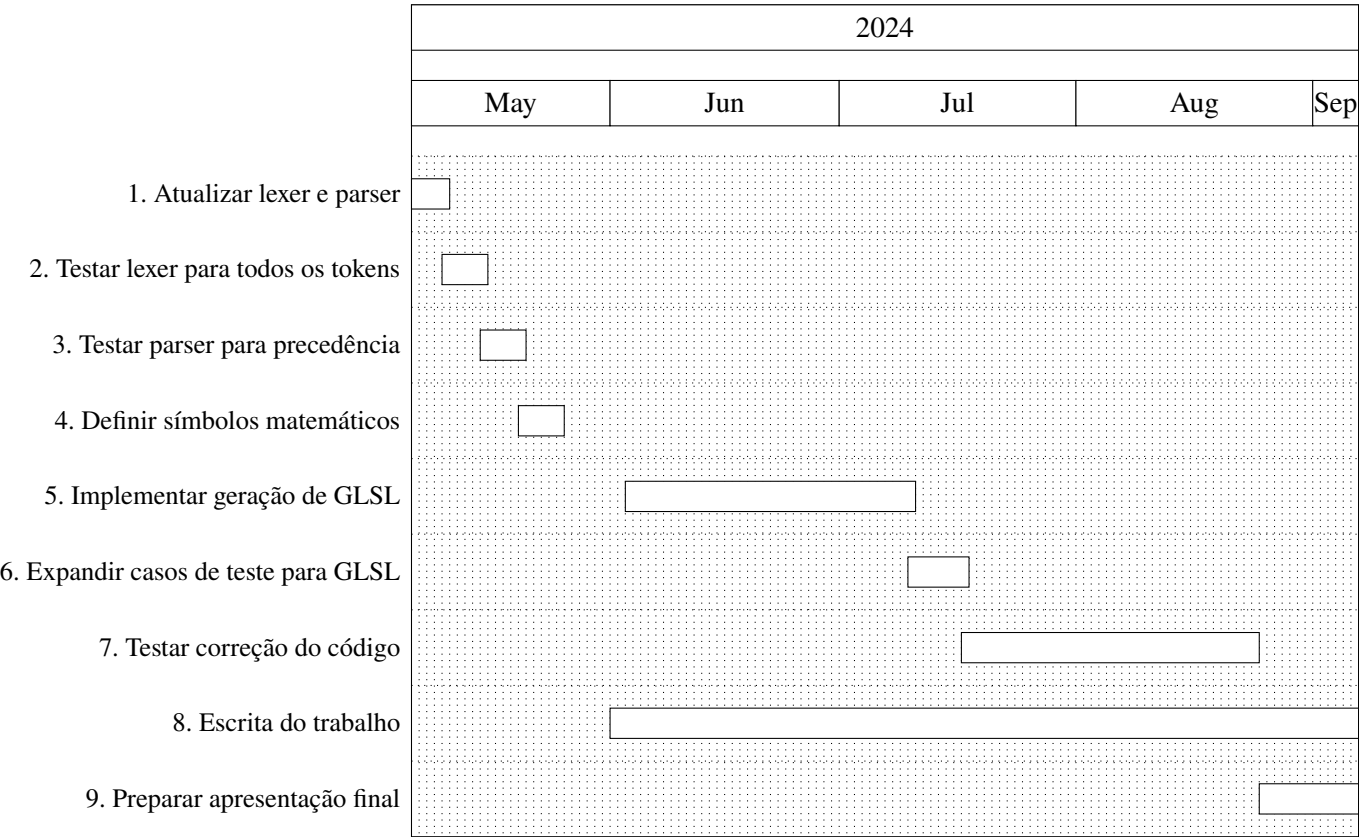
4.6 Plano de Continuação

A continuação deste trabalho envolve várias tarefas-chave destinadas a completar o desenvolvimento do compilador proposto para converter equações \LaTeX que descrevem BRDFs em código de *shader* GLSL. As tarefas incluem: atualizar o *lexer* e o *parser* escritos em Odin para aceitar equações \LaTeX ; testar o *lexer* para garantir o reconhecimento correto dos *tokens*; testar o *parser* para garantir que a árvore sintática está com precedência correta; definir símbolos predefinidos e constantes matemáticas; implementar o processo de geração de código GLSL usando a árvore sintática com o padrão de visitante; expandir os casos de teste para cobrir uma melhor variedade de BRDFs; testar o código gerado quanto à correção e eficácia, incluindo as visualizações das BRDFs em algumas cenas; preparar a apresentação final; escrever o documento do trabalho (TCC).

1. 06/05/2024 - 20/05/2024: Atualizar o *lexer* e o *parser* para aceitar equações \LaTeX .

¹ <<https://github.com/wdas/brdf>>

- 2. 06/05/2024 - 27/05/2024: Testar o lexer para garantir o reconhecimento correto de todos os tokens $\text{\LaTeX} \text{Math}$.
- 3. 06/05/2024 - 27/05/2024: Testar o parser para garantir a árvore de sintaxe com a precedência correta.
- 4. 13/05/2024 - 03/06/2024: Definir símbolos predefinidos como constantes matemáticas e outras quantidades.
- 5. 03/06/2024 - 10/07/2024: Implementar o processo de geração de código GLSL.
- 6. 10/07/2024 - 17/07/2024: Expandir os casos de teste para cobrir uma ampla gama de BRDFs.
- 7. 17/07/2024 - 24/08/2024: Testar o código gerado quanto à correção e eficácia, tanto em código quanto em visualização e corrigir se necessário.
- 8. 17/06/2024 - 06/09/2024: Escrever o documento da tese.
- 9. 10/06/2024 - 01/07/2024: Preparar a apresentação final.



5

Resultados Iniciais

5.1 Parser e Lexer em Odin

Desenvolvemos um *lexer*, *parser* e interpretador para uma linguagem simples, juntamente com sua gramática, utilizando a o Pratt *Parsing* na linguagem de programação Odin. O repositório pode ser encontrado em <https://github.com/evertonse/pratt-parser>. Esse *parser* é implementado por descida recursiva, o que significa que cada regra de produção tem uma função de análise associada. A implementação prioriza a simplicidade e a clareza, com extensos comentários para auxiliar na compreensão, especialmente porque será modificado para aceitar *tokens* de \LaTeX .

5.1.1 Parser

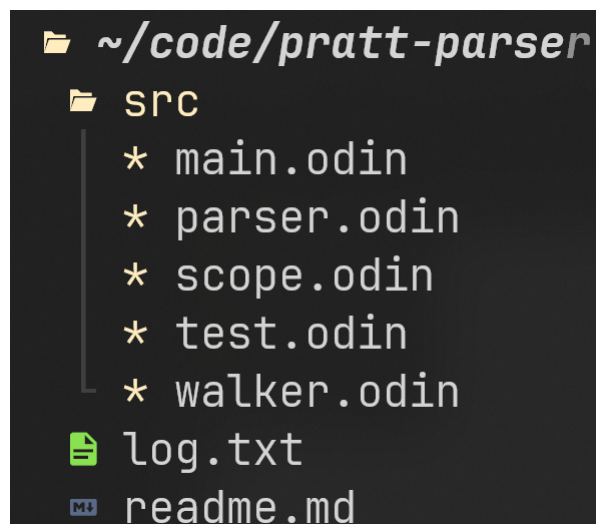
Ao contrário dos *parser* de descida recursiva tradicionais, que muitas vezes exigem várias chamadas de função aninhadas para cada nível de precedência, o nosso *parser* organiza as funções de análise hierarquicamente com base na precedência do operador, como demonstrado no [Algoritmo 2](#). Os pacotes desse projeto estão definidos na [Figura 10](#).

Algoritmo 2 – Parte principal do parsing de expressão em código Odin, nessa implementação usamos a notação original de @ref(pratt) `null_denotations` and `left_denotations` que o mesmo que funções de parsing para operador prefix e infix respectivamente

```

1
2 parse_expr :: proc(prec_prev: i64) -> ^Expr {
3   /* expressions that takes nothing (null) as left operand */
4   left := parse_null_denotations()
5   /*
6    . if current token is left associative or current token has
7      higher precedence
8    . than previous precedence then stay in the loop, effectively
9      creating a left leaning
10    . sub-tree, else, we recurse to create a right leaning sub-tree.
11  */
12  for precedence(peek()) > prec_prev + associativity(peek()) {
13    /* expressions that needs a left operand such as postfix,
14      mixfix, and infix operator */
15    left = parse_left_denotations(left)
16  }
17  return left
18 }
```

Figura 10 – estrutura de pacotes do compilador



5.1.2 Gramática

A gramática é definida em [subseção 5.1.2](#). Utilizamos uma notação leve de sintaxe para descrevê-la, todas as palavras em minúsculas são regras, o símbolo “*” significa zero ou mais ocorrências, “()” indica agrupamento para aplicar um operador a ele, “|” é o operador ou, palavras entre aspas simples significam literalmente um *token* com esse conteúdo, e todas as letras maiúsculas representam um *token* que pode ter conteúdo diferente, mas possui o mesmo

significado semântico. Por exemplo, NUMBER pode ser 2.0 ou 1.0, mas nas regras de produção eles são tratados da mesma forma. O símbolo “=” indica uma produção. Um exemplo de código fonte válido para essa gramática é dado em [Algoritmo 3](#).

```

start = assign* expr ;

expr = prefix expr
      | expr postfix
      | expr infix expr
      | expr '?' expr ':' expr
      | call
      | NUMBER
      | IDENTIFIER
      ;

assign = IDENTIFIER '=' expr ';'
        | IDENTIFIER '=' 'fn' (' params ') expr ';'
        ;

call = expr '(' args ')';
args = expr
      | expr ',' args
      ;

params = IDENTIFIER
        | IDENTIFIER ',' params
        ;

postfix = '+' | '-' | '~' | '!';
prefix  = '+' | '-' | '~' | '!';
infix   = '+' | '-' | '*' | '/' | '^'
        | 'eq' | 'lt' | 'gt' | 'or' | 'and'
        ;

```

Essa gramática define regras para expressões, atribuições, chamadas de função e vários operadores, como postfix, prefix e infix com o intuito de criar uma vasta coleção de operadores com diferentes precedências para facilitar quando for transicionado para sintaxe $\text{L}^{\text{A}}\text{T}_{\text{E}}\text{X}$.

Algoritmo 3 – Exemplo código da linguagem implementada

```

1  epsilon = 0.001; # proximidade em float
2
3  abs = fn(a) a lt 0 or a lt -0 ? -a : a;
4
5  float_close = fn(a, b)
6      abs(a - b) lt epsilon ?
7      1 : 0;
8
9  # Classical fibonacci
10 fib = fn(n)
11     float_close(n, 0) ?
12     0
13     : float_close(n, 1) ?
14     1
15     : fib(n-1) + fib(n-2);
16
17 fib(10) # Ultima expressao significa retorno do main

```

5.1.3 Tabela de Símbolos

Nesse projeto também foi desenvolvido uma tabela de símbolos simples, que será reaproveitado na análise semântica e na geração de código GLSL futuramente. A implementação da tabela de símbolos fornecida aqui é baseada em uma estrutura de escopo hierárquico, onde cada escopo mantém um mapeamento entre os nomes dos símbolos e seus atributos correspondentes. No [subseção 5.1.3.1](#) temos a estrutura `Scope`, que representa um mapeamento de nomes de símbolos para objetos de símbolo dentro de um **único** escopo, e também a estrutura `Scope_Table` mantém uma pilha de escopos, permitindo aninhamento.

5.1.3.1 Estrutura de Símbolos

Cada símbolo na tabela de símbolos é representado pela estrutura `Symbol`, que contém os seguintes atributos:

- `name`: o nome do símbolo.
- `val`: o valor associado ao símbolo (para variáveis).
- `is_function`: um sinalizador booleano indicando se o símbolo é uma função.
- `params`: uma lista de tokens representando os parâmetros da função.
- `body`: um ponteiro para a expressão que representa o corpo da função (se aplicável).

```
1 Scope :: #type map[string]Symbol
2 Scope\_Table :: [dynamic]Scope
3
4 Symbol :: struct {
5     name : string,
6     val: f64,
7     is\_function: bool,
8     params: []Token,
9     body: ^Expr,
10 }
```

5.1.3.2 Gerenciamento de Escopo

A tabela de símbolos fornece funções para gerenciar escopos, incluindo:

- **scope_enter**: Entra em um novo escopo, anexando-o à pilha de escopos.
- **scope_exit**: Sai do escopo atual, removendo-o da pilha de escopos e retornando-o.
- **scope_reset**: Redefine a tabela de símbolos limpando todos os escopos.
- **scope_get**: Recupera um símbolo da tabela de símbolos pelo seu identificador.
- **scope_add**: Adiciona um novo símbolo ao escopo atual.

Essa tabela de símbolos será atualizada para a fase de geração de código e tradução adequada do código-fonte em *shaders* GLSL.

5.1.3.3 Estrutura da Árvore de Sintaxe

- **Ast**: A estrutura base para todos os nós da AST.
- **Start**: Representa o ponto de partida do programa, contendo uma sequência de atribuições seguida de uma expressão.
- **Assign**: Representa atribuições de variáveis, incluindo um identificador, operador de atribuição e expressão.
- **Assign_Function**: Estende Assign e representa definições de funções, incluindo parâmetros.
- **Expr**: Representa expressões, servindo como a estrutura base para diferentes tipos de expressões.
- **Expr_Identifier**: Representa identificadores dentro de expressões.
- **Expr_Number**: Representa literais numéricos dentro de expressões.
- **Expr_Grouped**: Representa expressões agrupadas dentro de parênteses.

- **Expr_Prefix**: Representa operações unárias de prefixo.
- **Expr_Infix**: Representa operações binárias de infixo.
- **Expr_Postfix**: Representa operações unárias de sufixo.
- **Expr_Mixfix**: Representa operações ternárias de mixfix.
- **Expr_Function_Call**: Representa chamadas de função com argumentos.

5.1.4 Implementação do Padrão de Visitante

O padrão visitante @ref foi empregado para percorrer e operar em uma árvore de sintaxe abstrata (AST). A estrutura da AST é definida com vários tipos de nó para capturar diferentes elementos da sintaxe. Três procedimentos incorporam o padrão de visitante para percorrer e manipular a AST:

- **walker_interp**: Interpreta a AST, calculando o valor numérico das expressões.
- **walker_paren**: Gera uma representação de string entre parênteses da AST, auxiliando na legibilidade e garantindo a ordem correta de avaliação.
- **walker_print**: Imprime os nós da AST e seus atributos, facilitando a depuração e compreensão da estrutura da AST.

5.1.5 Testing

5.1.6 Testes

Para garantir a correção e robustez da implementação do parser de Pratt, foi desenvolvida uma ampla suíte de testes. Esses testes abrangem vários aspectos da funcionalidade do parser, incluindo geração de árvore de sintaxe, precedência de operadores e interpretação semântica.

5.1.6.1 Geração de Árvore de Sintaxe

Um aspecto crucial dos testes envolve verificar a correta geração de árvores de sintaxe a partir de expressões de entrada. Os testes são projetados para cobrir diferentes cenários, incluindo operações aritméticas simples, expressões complexas com subexpressões aninhadas e chamadas de funções.

Por exemplo, a suíte de testes de geração de árvore de sintaxe inclui casos para validar:

- O manuseio correto de operadores unários e binários, garantindo a precedência e associatividade adequadas.

- A representação precisa de chamadas de função e seus argumentos dentro da árvore de sintaxe.
- O agrupamento adequado de expressões dentro de parênteses para impor regras de precedência.

5.1.6.2 Precedência de Operadores e Associatividade

Testes são conduzidos para validar a precedência e associatividade de operadores na gramática da linguagem. Isso inclui garantir que operadores com maior precedência sejam avaliados antes daqueles com menor precedência e que operadores associativos à esquerda ou à direita sejam analisados corretamente.

Exemplos de testes para precedência de operadores e associatividade incluem:

- Verificar a correta parantezização de expressões envolvendo múltiplos operadores com níveis de precedência variados.
- Garantir que operadores unários sejam aplicados antes de operadores binários, de acordo com suas regras de precedência.
- Validar o agrupamento adequado de expressões para impor associatividade à esquerda ou à direita conforme especificado na gramática.

5.1.6.3 Interpretação Semântica

Além da geração de árvore de sintaxe e precedência de operadores, testes são realizados para garantir a interpretação semântica de expressões produza os resultados esperados. Isso envolve avaliar expressões e comparar a saída com os valores antecipados.

Por exemplo, os testes de interpretação semântica abrangem:

- Avaliar expressões aritméticas envolvendo constantes, variáveis e chamadas de função para verificar resultados corretos.
- Verificar o comportamento de expressões condicionais (por exemplo, operador ternário) sob diferentes condições.
- Validar a correção das implementações de funções e seu comportamento dentro do ambiente de execução do parser.

Ao testar meticulosamente a geração de árvore de sintaxe, precedência de operadores e interpretação semântica, a implementação do parser de Pratt pode ser validada quanto à correção e confiabilidade, garantindo um desempenho robusto em vários cenários de entrada. 1. **Teste de

Recurso***: Verifica a geração correta da sequência de Fibonacci até o 9º número. Por exemplo, verifica se o número de Fibonacci no índice 7 é calculado corretamente.

```
fib = fn(n)
  float_close(n, 0) ?
    0
  :float_close(n, 1) ?
    1
  :fib(n-1) + fib(n-2);
```

```
fib(7)
```

2. **Teste de Atribuição e Interpretação**: Avalia uma expressão envolvendo atribuições de variáveis e chamadas de função no mesmo escopo. Por exemplo, verifica se a função ‘val’ calcula corretamente a subtração de seus argumentos.

```
a = 1;
b = 2;
c = 3;
d = 4;

val = fn(a,b,c,d) d-c-b-a;
val(a,b,c,d, 2, 4 ,4)
```

3. **Teste de Operador Relacional**: Verifica a precedência e associatividade dos operadores relacionais (‘lt’, ‘gt’, ‘eq’) e lógicos (‘or’, ‘and’). Por exemplo, verifica se a expressão ‘1 or 2 and 3 or 4’ é corretamente parantezada.

```
1 or 2 and 3 or 4
```

4. **Teste de Precedência de Operadores Unários e Binários**: Examina a precedência dos operadores unários e binários. Por exemplo, verifica se a expressão ‘!a + b’ é corretamente interpretada com o operador unário ‘!’ aplicado antes do binário ‘+’.

```
!a + b
```

5. **Teste de Agrupamento**: Garante que as expressões entre parênteses sejam corretamente agrupadas. Por exemplo, verifica se a expressão ‘a + (b + c) + d’ é parantezada conforme o esperado.

$a + (b + c) + d$

Esses testes, junto com outros na suíte, ajudam a validar a correção da implementação do parser de Pratt, cobrindo várias características da linguagem e regras de precedência de operadores.

5.2 *Ray Tracing*

Este capítulo apresenta o desenvolvimento e implementação de um simples *ray tracer* usando métodos estocásticos de colisão de raios na linguagem de programação Odin com a biblioteca RayLib (<https://www.raylib.com/>) para renderização de imagens em uma janela. Isso foi feito para começar a entender melhor BRDFs e a equação de renderização.

O *ray tracer* foi construído com instruções do livro <https://raytracing.github.io/books/RayTracingInOneWeekend.html>. Ele opera inteiramente na CPU, e a funcionalidade principal do *ray tracer* envolve a modelagem de raios e sua reflexão dos pixels da imagem para a cena. A cena consiste exclusivamente de esferas, empregando cálculos de colisão padrão entre um raio e uma esfera.

5.2.1 Implementação de Materiais

O *ray tracer* inclui vários materiais que ditam o comportamento dos raios ao interagir com superfícies, embora não garantidos de estar fisicamente vinculados, considerando a conservação de energia discutida no capítulo 2.1.2. Cada material é implementado como uma estrutura contendo um ponteiro de função de dispersão responsável por calcular a atenuação e o raio disperso após a interação com uma superfície. Os seguintes materiais são implementados:

- **Material Difuso:** Representa um material básico com refletância lambertiana.
- **Material Lambertiano:** Uma variante do material difuso com albedo personalizável.
- **Material Metálico:** Modela uma superfície metálica com reflexão especular, permitindo controle sobre a difusão.
- **Material Dielétrico:** Simula materiais transparentes com refração e reflexão com base no índice de refração.

```
Material :: struct {  
    scatter: #type proc(self: ^Material, ray: Ray, hit: Hit) -> (attenuation: Col  
}
```

```
Shit_Diffuse_Material :: struct {  
    using _ : Material,  
    albedo: Color,  
}
```

```
Lambertian_Material :: struct {  
    using _ : Material,  
    albedo: Color,  
}
```

```
Metal_Material :: struct {  
    using _ : Material,  
    albedo: Color,  
    fuzz: f32,  
}
```

```
Dielectric_Material :: struct {  
    using _ : Material,  
    ir: f32, // índice de refração  
};
```

5.2.2 Mecanismo de Reflexão de Raios

O mecanismo central do *ray tracer* envolve traçar raios pela cena, determinar suas interações com superfícies e calcular os valores de cor resultantes. O processo de reflexão de raios consiste nos seguintes passos:

1. **Geração de Raios:** Raios são gerados a partir do ponto de vista da câmera e projetados na cena.
2. **Deteção de Colisão:** Cada raio é testado quanto à interseção com objetos na cena.
3. **Interação de Material:** Após a colisão, os raios interagem com o material da superfície, determinando atenuação e raios dispersos com base nas propriedades do material.
4. **Traçado Recursivo:** Se um raio se dispersa, o processo se repete, traçando o caminho do raio disperso até que uma profundidade máxima de recursão seja atingida ou o raio escape da cena.
5. **Acúmulo de Cor:** Os valores de cor são acumulados ao longo do caminho do raio, essa acumulação simula a irradiância de um certo ponto da superfície.

Referências

- BRADY, A. et al. genbrdf: Discovering new analytic brdfs with genetic programming. *ACM Transactions on Graphics (TOG)*, ACM New York, NY, USA, v. 33, n. 4, p. 1–11, 2014. Citado na página 24.
- CEM, Y. *Intro to Graphics 07 - GPU Pipeline*. Disponível em: <https://youtu.be/5lGYm8L_rfo?si=_yEQBgSutc1Pp9zG>. Citado na página 18.
- DAVISONPRO. *Criando um jogo em JavaScript*. Disponível em: <<https://bulldogjob.pl/readme/tworzenie-gry-w-javascript>>. Citado na página 20.
- DISNEY, M.; LEWIS, P.; NORTH, P. Monte carlo ray tracing in optical canopy reflectance modelling. *Remote Sensing Reviews*, Taylor & Francis, v. 18, n. 2-4, p. 163–196, 2000. Citado na página 8.
- GENG, C. et al. Tree-structured shading decomposition. In: *2023 IEEE/CVF International Conference on Computer Vision (ICCV)*. [S.l.: s.n.], 2023. p. 488–498. Citado na página 25.
- HE, Y.; FATAHALIAN, K.; FOLEY, T. Slang: language mechanisms for extensible real-time shading systems. *ACM Transactions on Graphics (TOG)*, ACM New York, NY, USA, v. 37, n. 4, p. 1–13, 2018. Citado na página 24.
- JÄGER, G.; ROGERS, J. Formal language theory: refining the chomsky hierarchy. *Philosophical Transactions of the Royal Society B: Biological Sciences*, The Royal Society, v. 367, n. 1598, p. 1956–1970, 2012. Citado na página 13.
- KAJIYA, J. T. The rendering equation. In: *Proceedings of the 13th annual conference on Computer graphics and interactive techniques*. [S.l.: s.n.], 1986. p. 143–150. Citado na página 10.
- KEENAN, C. *Lecture 15: Radiometry (CMU 15-462/662)*. Disponível em: <https://youtu.be/5lGYm8L_rfo?si=_yEQBgSutc1Pp9zG>. Citado na página 9.
- MONTES, R.; UREÑA, C. An overview of brdf models. *University of Grenada, Technical Report LSI-2012-001*, 2012. Citado na página 11.
- OHBUCHI, E.; UNNO, H. A real-time configurable shader based on lookup tables. In: *IEEE. First International Symposium on Cyber Worlds, 2002. Proceedings*. [S.l.], 2002. p. 507–514. Citado 2 vezes nas páginas 26 e 27.
- OpenGL Architecture Review Board. *OpenGL 4.6 Core Specification*. [S.l.], 2017. https://www.khronos.org/registry/OpenGL/index_gl.php. Citado na página 17.
- PRATT, V. R. Top down operator precedence. In: *Proceedings of the 1st annual ACM SIGACT-SIGPLAN symposium on Principles of programming languages*. [S.l.: s.n.], 1973. p. 41–51. Citado na página 15.
- PROKHOROV, A. V.; HANSSEN, L. M.; MEKHONTSEV, S. N. Calculation of the radiation characteristics of blackbody radiation sources. *Experimental Methods in the Physical Sciences*, Elsevier, v. 42, p. 181–240, 2009. Citado na página 8.

RABIN, M. O. Mathematical theory of automata. In: *Proc. Sympos. Appl. Math.* [S.l.: s.n.], 1967. v. 19, p. 153–175. Citado na página [14](#).

TAN, P. Phong reflectance model. *Computer Vision: A Reference Guide*, Springer, p. 1–3, 2020. Citado na página [12](#).

WARD, G. J. The radiance lighting simulation and rendering system. In: *Proceedings of the 21st annual conference on Computer graphics and interactive techniques*. [S.l.: s.n.], 1994. p. 459–472. Citado na página [9](#).

WOLFE, W. L. *Introduction to radiometry*. [S.l.]: Spie press, 1998. v. 29. Citado 2 vezes nas páginas [8](#) e [26](#).

ZEYU, Z. et al. The generalized laws of refraction and reflection. *Opto-Electronic Engineering*, Opto-Electronic Engineering, v. 44, n. 2, p. 129–139, 2017. Citado na página [11](#).