

Questão 1 Correto Atingiu 4,0 de 4,0

| speito da linguagem C++ em suas versões posteriores à 11, pode-se afirmar que: |
|---|
| 1. Classes podem ✓✓ ser declaradas dentro de outras classes. |
| 2. Namespaces podem v ser declarados dentro de outros namespaces. |
| 3. Namespaces podem v v ter partes em diferentes unidades de compilação. |
| 4. Objetos complexos, que possuem construtores, podem v v ser alocados dinamicamente com o operador new. |
| 5. Objetos complexos, que possuem construtores, podem v v ser alocados estaticamente. |
| 6. Objetos globais podem v v ter construtores, uma vez que são v v invocados antes da função main(). |
| 7. Objetos da biblioteca padrão como <i>cout</i> precisam ser explicitamente criados porque |
| nem todos os programas precisam dele |
| 8. Destrutores de objetos globais são invocados v após o retorno da função main(), pois |
| eles ainda podem manipular tais objetos 🗸 🗸 . |
| 9. A palavra reservada <i>class</i> é v v equivalente a palavra reservada <i>struct</i> , à exceção da visibilidade, que é privada na |
| |
| primeira e pública na última. |
| 10. O uso de cláusulas friend nem sempre 🗸 quebra o encapsulamento preconizado pelo paradigma de programação orientado |
| a objetos. |
| 11. Atributos declarados como <i>static const</i> cujos tipos são derivados dos nativos da máquina não geram 🗸 código quando |
| compilados. |
| 12. Templates de classes do tipo <i>Traits</i> não geram 🗸 código quando compilados e servem para descrever as características de |
| estruturas de dados e de algoritmos 🗸 , principalmente no paradigma de programação intitulado |
| Generic Programming ✓ ✓ . |
| 13. Construtores protegidos tornam uma classe uma unidade de reuso por herança, sem definir um tipo 🗸 . |
| 14. Enumerações declaradas como <i>enum class</i> podem definir operadores de conversão que substituiriam v os pares de |
| typedef e enum presentes no EPOS. |
| 15. Herança múltipla pode ser muito útil para manter correspondência com o domínio 🔻 🏑 , já herança privada |
| pode ser usada para estabelecer relações de reuso sem estabelecer relações de tipo 🗸 . |
| 16. Métodos declarados como <i>const</i> não podem 🗸 alterar atributos do objeto. |
| |

Questão **2**

Parcialmente correto Atingiu 0,7 de 2,0 Considere o seguinte programa escrito para o sistema operacional OpenEPOS:

```
#include <utility/ostream.h>
using namespace EPOS;
OStream cout;
int main()
{
    cout << "Hello world!" << endl;
    return 0;
}</pre>
```

Compile e execute o programa usando a versão atual do repositório INE5424-2022-1 do EPOS configurada para a arquitetura RISCV e modo *library* e então utilize as ferramentas *nm, objdump, readelf e gdb* do *cross-compiling toolchain* do EPOS para obter informações similares às obtidas nos tutoriais "Hello World" e "Where is my variable" com as ferramentas do LINUX.

Em seguida, responda as questões abaixo:

| 1. Utilizando-se a ferramenta <i>objdump e readelf</i> para inspecionar os headers do executável resultante do processo de compilação, vemos |
|--|
| que o programa tem 📉 🗙 segmentos, sendo que o segmento de código está localizado no endereço 🛛 0x80000000 🗸 🗸 , tem |
| tamanho vy bytes e será alinhado pelo SO em vy bytes, e o segmento de dados está localizado no endereço |
| y , tem tamanho 480 y bytes e será alinhado pelo SO em 32 bytes. O segmento de código conterá |
| as seções: .text e |
| 2. Com a ferramenta <i>nm</i> , podemos ver que o entry point está setado para o símbolo _start • • • e a função main() está |
| localizada em 💢 . O entry point do programa está setado em 💢 . Podemos também |
| observar a forma como o compilador fez o <i>mangling</i> dos nomes C++. Por exemplo, o |
| símbolo EPOS::S::Thread::dispatch(EPOS::S::Thread*, EPOS::S::Thread*) foi <i>mangled</i> como |
| . Podemos também identificar em qual seção ELF cada símbolo foi alocado, sendo que símbolos marcados com o flag T pertencem à |
| seção .text, com o flag 💮 💢 pertencem à seção .data, com o flag 💮 🗶 pertencem à seção .bss, com o flag 🦳 |
| pertencem à seção .rodata. |
| 3. Com a ferramenta <i>gdb</i> , a qual tem sua invocação simplificada no EPOS com o comando "make APPLICATION=hello debug", podemos |
| identificar que, na entrada da função main(), o stack pointer está apontando para |
| 🗡 e que os flags da CPU mostram interrupções habilitadas 🗸 🗸 . |

| ۹ re | speito da versão didática inicial do OpenEPOS que estamos usando, responda às seguintes questões: |
|-------------|---|
| - | . O uso de estruturas de dados dinamicamente 🗸 diocadas permite um melhor aproveitamento dos recursos da máquina, |
| | principalmente se a implementação de filas não apresentar todo o overhead das implementações tradicionais. Os sistemas UNIX-like, |
| | incluindo o LINUX e o BSD, utilizam estruturas de tamanho fixo (arrays) super-dimensionados 🗸 para o mesmo propósito, |
| | desperdiçando 🗸 🗸 recursos que poderiam ser utilizados pelas aplicações. |
| | A city of the standard of the city of the |
| 4 | . As pilhas das threads não crescem 🗸 dinamicamente como a heap. |
| 3 | . A possibilidade de criar-se threads a partir de funções com qualquer assinatura |
| | implica em sofisticadas manipulações das pilhas de tais threads |
| 2 | . A solução de Lamport ao problema do Jantar dos Filósofos proposto por Djikstra é livre de deadlocks sempre |
| ŗ | . A invocação de exit() quando a função main() chama return é feita pelo código de inicialização C (CRT0) em tempo de execução 🗸 |
| | |
| ŧ | . Threads são criadas por default em estado READY . |
| | |
| | |
| 7 | . Thread::join() é um método v que faz com que a thread referenciada pelo ponteiro running v espere pelo térmi da thread referenciada pelo ponteiro this v . |
| 7 | . Thread::join() é um método v √ que faz com que a thread referenciada pelo ponteiro running v √ espere pelo térmi |
| 8 | . Thread::join() é um método v que faz com que a thread referenciada pelo ponteiro running v espere pelo térmi da thread referenciada pelo ponteiro this v . |
| 8 | . Thread::join() é um método vv que faz com que a thread referenciada pelo ponteiro running vv espere pelo térmi da thread referenciada pelo ponteiro this vv . Quando um objeto de sistema, como Thread e Semaphore, é deletado, o destrutor é invocado e então a memória é desalocada vv. |
| 8 | . Thread::join() é um método vv que faz com que a thread referenciada pelo ponteiro running vv espere pelo términ da thread referenciada pelo ponteiro this vv. . Quando um objeto de sistema, como Thread e Semaphore, é deletado, o destrutor é invocado e então a memória é desalocada vv. . Um Semaphore vv pode ser utilizado tanto para sincronizar seções críticas quanto para contar recursos compartilhados, |
| 5 6 9 | . Thread::join() é um método v que faz com que a thread referenciada pelo ponteiro running v espere pelo térmi da thread referenciada pelo ponteiro this v . . Quando um objeto de sistema, como Thread e Semaphore, é deletado, o destrutor é invocado e então a memória é desalocada v . . Um Semaphore v pode ser utilizado tanto para sincronizar seções críticas quanto para contar recursos compartilhados, . Mutex v não. |
| 5 6 9 | Thread::join() é um método v que faz com que a thread referenciada pelo ponteiro running v espere pelo térmi da thread referenciada pelo ponteiro this v . Quando um objeto de sistema, como Thread e Semaphore, é deletado, o destrutor é invocado e então a memória é desalocada v . Um Semaphore v pode ser utilizado tanto para sincronizar seções críticas quanto para contar recursos compartilhados, Mutex v não. O estado de uma Thread é um atributo volatile porque é manipulado fora da semântica sequencial assumida pelo compilador v v . |
| 10 | Thread::join() é um método v que faz com que a thread referenciada pelo ponteiro running v espere pelo térmi da thread referenciada pelo ponteiro this v . Quando um objeto de sistema, como Thread e Semaphore, é deletado, o destrutor é invocado e então a memória é desalocada v . Um Semaphore v pode ser utilizado tanto para sincronizar seções críticas quanto para contar recursos compartilhados, Mutex v não. O estado de uma Thread é um atributo volatile porque é manipulado fora da semântica sequencial assumida pelo compilador v . A reunião de todas as funções init() v em um único segmento objetiva liberar a memória por elas ocupada após a |

◄ OSDI with EPOS: Introduction

Questão 3Correto
Atingiu 4,0 de 4,0

Seguir para... v

OSDI with EPOS: Blocking Synchronization ▶